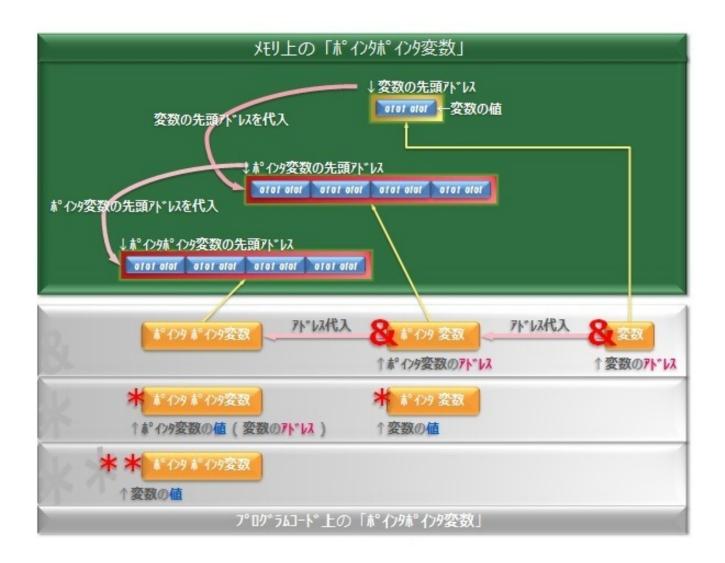
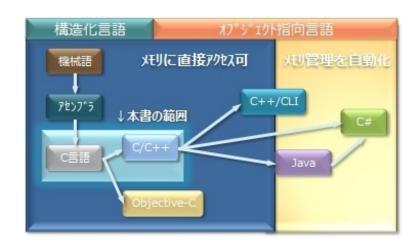
M太と作るC++ライブラリ0

-構文編-



haseham



「C言語」は、メモリを直接操作する言語であり、

「機械語」 (アセンブラ含む) に次いで、コンピューターに近い処理を書くため、 メモリ効率がよく、実行速度も極めて高速です。

しかし、「Java」などの簡略化された言語と比べると、 やはり「書きにくい言語」といえます。

C言語が開発された当初からすれば、 パソコンの性能は飛躍的に向上しました。

これにともなって、7°ログラミング言語も、 「実行速度」や「メモリ効率」を突き詰めて書くよりも、 「書きやすさ」、つまり、「開発効率」が優先されるようになり、 最近では、「**Java**」や「**C#**」などで開発されることが多くなりました。

プログラマーがC言語で書く箇所は、格段に少なくなりました。

しかし、工業用ロボットなどの組み込みは たいていC言語やアセンブラで書かれていますし、 「ゲームプログラミング」などでも、実行速度が重視されるため、 ネイティブなC/C++言語による開発は、いまなお主流となっています。

また、「 \mathbf{C} 」は、 $t-7^{\circ}$ ン系のシステム開発で主流となっている「 \mathbf{Java} 」や「 \mathbf{C} #」、「 $\mathbf{JavaScript}$ 」など、ほとんどの言語の先祖にあたり、共通する点も多いため、その仕組みを知っておくことは、将来的にも、たいへん意義のあることであると思います。

「iPhoneアプリ」の開発で使う「Objective-C」という言語も、 C言語にマクロ関数をつけたもので、ほとんどC言語です。

本書では、従来の入門書や入門サイトの内容に加えて、 より実践的なプログラミングを行うにあたって欠けている点を補うと共に、 気の短い方にもムリなく読んでいただけるように 単語の種類ごとに色付けを行うなど、読みやすさを追求しています。

サンプルコードは、テストするようにしていますが、 絶対ということは言い切れませんので、 使用するにあっては、自己責任でお願いします。

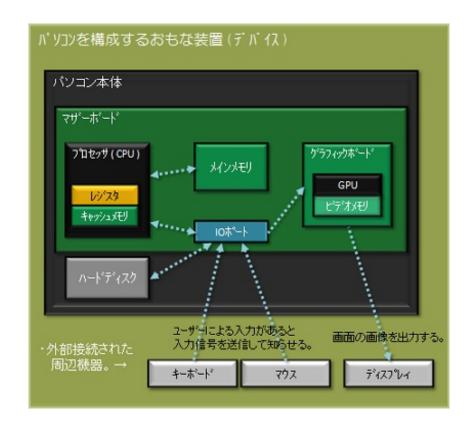
- ・画像が表示されない時は、「再読み込み」をしてみて下さい。
- ・ビューアの上の方に、もくじがあります。 (PDFにはありません)
- ・まだ執筆中ですので、 修正や、抜けている点があります。
- ・まずは、一通り、読んでいただいて、最初は、わからない点もあると思いますが、実際に、書いていれば、そのうち理解できます。
- ・また本書では、読者さんの読解力や計算力などを試したり、 きたえたりするといったことは目的としておらず、 そのような設問も、行っておりません。
- ・あくまでも、「**C**/**C++**」というコンピュータ言語の書き方について、 基礎的な知識の理解を充実させるために、 その助けとなるような解説を行うことに主眼をおいています。
- ・したがって、その他の学習については、他書にゆずります。
- ・たまに更新を行っていますので、ダウンロードされた方は、 以降も、定期的にダウンロードし直すようにしてください。
- · WindowsAPIなどのライブラリの使い方は、 続巻で取り扱う予定です。
 - · 「STL」 ... おもによく使うコンテナクラスをラッピング。
 - ・標準コントロール、コモンコントロール。 (★執筆中。一部公開中)
 - · 「GDI」 ... 描画系の関数いろいろ。(印刷くらいしか使い道ない?)
 - 「Direct2D」 … グラフィックデバイスに直接書き込む2D描画ライブラリ。
 - ・「WIC」 ... 「PNG」「jpeg」など、画像ファイルを簡単に読み書きするライブラリ。
 - · 「Direct3D 10.1 & 11 」 ... 3D描画ライブラリ。

- ・ 「DirectInput」 「XInput」 ... コントローラーのライフ゛ラリ。
- ・「MME」 ... 「MIDI」「WAV」「MP3」など、音声を扱うライブラリ。
- ・「XAudio2」 ... 「DirectSound」の後継ライブラリ。
- ·「WASAPI」…「カーネルミキサー」を使わないので速い。
- ·「MSXML」 ... 「XML」の読み書きでつかうライブラリ。
- ・「SSE」「AVX2」 ... 並列処理用の組み込みライブラリ。
- ・待ちきれないという方は、 ネットを利用するなどして、各自で勉強して下さい。
- ·新しい本がアップされたら、ブログでお知らせします。↓

http://haseham.wordpress.com/

http://p.booklog.jp/users/haseham

🎇 コンピューターの仕組みをおさらいしておきましょう。

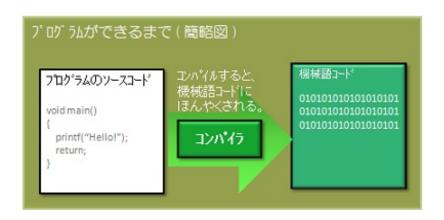


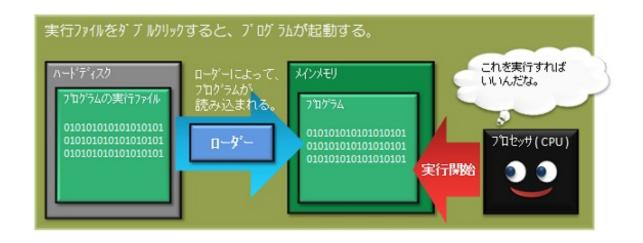
- 👸「CPU」(中央処理装置)は、計算を行うところです。
- 鬱画面上の1℃ かたルの色が変化するのも、効果音の音程が変化するのも、すべてCPUによる計算によるものです。(足し算や引き算など)
- 「メモリ」(記憶装置)は、プログラムや、計算で使うデータを、「ハードディスク」や「CD-ROM」から取り出して、
 一時的に置いておく「作業台」とか、「配送センター」のようなものです。

- 「メモリ」は、比較的、高価な電子部品で、 「ハードディスク」ほどの容量はないのですが、 磁気ディスクから読み取る手間がかからないため、 CPUとデータをやり取りする際のアクセス速度が高速です。
- ※ CPUからすれば、CPUの内部にあるレジスタやキャッシュに すべてのデータを置いておく方が速いんですが、 画像のデータや音声のデータは、とても入りきらないので、 必要なデータだけをメインメモリに読み込んでおいて、 その中でも特に、いま行っている計算に必要なデータだけを レジスタに転送して計算する仕組みをとっているのです。
- **巻**ちなみに、レジスタは、マシン語やアセンブラで書くと、操作できるんですが、 キャッシュについては、よく使うデータが自動的にストックされるので、 プログラマが操作することはできません。

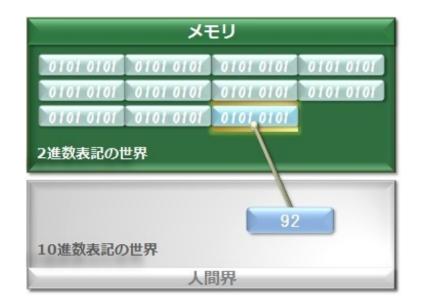


- プロプラムは、データの移動に関する処理が多く、 倉庫管理や、配送などの仕事に通じるものがあります。
- データの転送が速く済めば、大量の計算を行ったとしても、 画面が固まることが少なくなり、快適な動作を実現することができます。
- **※** アプリケーションソフトのアイコンをクリックすると、**OS**の「ローダー」というプログラムによって アプリケーションの実行ファイルがメモリ上に読み込まれ、プログラムが実行されます。
- 「プログラム文」というと、**C**言語で書かれていることが多いのですが、 実際に、プログラムが実行された時、CPUが読み取っているのは マシン語の命令番号です。(「オペコード」という)
- じかし、ただ、数字を並べただけだと、書いてるうちに意味がわからなくなるので、 人間からみて、比較的読みやすいで言語でプログラム文を書いておいて、 あらかたできたところで、それを「コンパイラ」というソフトを使って、 マシン語に置き換えるようにしているのです。(これを「コンパイル」という)
- **鬱** この時に作られるのが実行ファイルで、(実際には、リンカというソフトによって作成される) アプリケーションソフトのフォルダ内にある、「ホニャララ**.exe**」というファイルがそれです。





- > ちなみに、ハードディスクについては、最近は「SSD」という記憶装置が普及しています。
- ごれは、フラッシュメモリの一種で、ハードディスクに比べると、 書き込み回数の制限があるものの、データの転送速度が格段に速いため、 メインメモリの少ない非力なシステム環境で絶大なパフォーマンス向上効果があり、 おもに、ノート**PC**やタブレット端末などでハードディスクの代わりに使用されています。
- むかしの入門本と比較すると、この他にもいくつか変更点があって、 マルチコアプロセッサ(「MPU」という)による並列処理が一般化したことや、 グラフィックボードの中に、描画処理専用のCPU(「GPU」という)と ビデオメモリ(「VRAM」という)があるんですが、 これを通常のCPUや、メインメモリの代わりに使う「GPGPU」という技術が、 ゲームソフトなどを中心に導入されています。
- ディスプレィの解像度や、メインメモリの容量が大幅に向上したこと、 64bit化への移行については、後述します。
- Cや、C++の言語仕様も、近年になって何度か拡張されていますが、これはコンパイラや、それを含む開発環境のバージョンによって対応にばらつきがあるため、本書では、さわり程度にとどめ、基本的な仕様の理解に力点をおいて解説しています。



- ・「コンピューター」というのは、「電子回路」 のことで、 その中では、「電気信号」 が超高速で流れています。
- 「ツー・トン・ツー・トン・トン」とする「モールス信号」のように、電気信号の有無を、連続して送信することで、大量のデータを伝えています。
- 「ハードディスク」や「CD-ROM」の円盤の表面にも、この「0か1か」が、「磁気信号の有無」に置き換えられて記録されています。
- ・「モールス信号」の場合は、たとえば、
 「・・ー」なら「A」という意味だ!…というように、
 一定間隔の間に、どこでキーを押すのかで
 対応する文字を申し合わせておいて、
 暗号による通信を実現していました。
- ・コンピューターの内部のデータ転送も、 これとよく似たことをしています。
- ·Windowsをお持ちの方は、「電卓」を開いてみて下さい。
- ・メニューバーの「表示」をクリックして、「プログラマ」を選んで下さい。

- ・そして、適当に数値を入力した後に、「2進」をクリックしてみて下さい。
- · 「**0**」 と 「**1**」 だけの表示に切り替わったはずです。
- ・これを「2進数表記」といいます。
- ・私たちがふだん使っている数字の表記法は、「10進数表記」というもので、 179の数字が10になると、 179繰り上がる仕組みになっています。
- · 「9」に「1」を足すと、1ヶヶ繰り上がって、「10」になる。
- ・2進数表記の場合は、0か1しかないため、1に1を足すと、1ヶヶ繰り上がって、「10」と表記されます。
- ・が、これは**10**進数表記の「**2**」、 いわゆる**2**のことです。

2進数 10進数

0 0 1 1

10 2 ← コ で くり上がっている。

11 3

100 4

101 5

: :

・ようするに、表記法 (書き方) が違うだけなのです。

- · デジタルデータの最小単位は、「**1bit**」 (ビット)です。
- この「1bit」には、0~1までの2通りの数値しか記憶できません。
- しかし、実際にあつかわれる数値は、もっと大きなものばかりです。
- ・そこで登場するのが、「**1byte**」 (バイト) という単位です。
- · 「1byte」は、「1bit」を8つならべたもので、「8bit」のことです。
- ・コンピ[°]ュータープ[°]ロケ[°]ラムでは、メモリ上に記憶されたビットデ[°]ータを、この「1 バイト」単位で取り出して、1つの数値として解釈して、操作します。
- ・それでは次に、この**1byte**のデータを、 私たちがふだん使っている**10**進数表記の数値に 戻す方法について説明します。 ↓

1111 1111

- ・上記の値を、「2進数」 モードで入力してから、「10進数」 モードに切り替えてみて下さい。
- ・「255」と表示されると思います。
- ・これが「1byte」に記憶できる最大値です。
- 「0」を含めると、0~255までの256通りの数値を、記憶できる、ということになります。

- ・この「バイト」という単位は、 メモリ上の、**1**つの番地に、記録できる値です。
- そして、CPUは、というと、
 4byteずつ計算するタイプが、現在の主流で、
 CやC++のコンパイラの標準の整数値が
 4byte値なのは、そのためです。
- ちなみに、64bit システム (64bit版のWindowsなど)では、
 CPUは、8byteずつ計算するため、
 標準の整数値も、8byte値になります。

- ・基数の話が出たついでに、 「<mark>変数</mark>」についても、少し説明しておきます。
- ・変数を宣言する時は、変数名の前に必ず「データ型」を書き添えます。 ↓

int hensuu = 100;

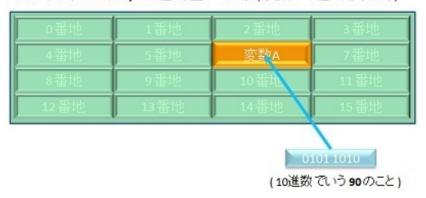
・C/C++では、メモリ上の数バイトの領域に対して、 「変数名」という覚えやすい名前をつけて操作します。↓

メインメモリには、1 byteごとに、番地(アドレス)が付いている。



そこに、プログラマが、「変数A」という名前を付ける。(「変数A」を宣言する)

そこに、プログラマが、1byteの値を、置いていく。(変数Aに、値を代入する。)



・上の図では、6番地のところに、

「変数A」というお皿が、置かれています。

(どのアドレスに配置されるのかは、プログラムの実行時までわからず、 システム (WindowsなどのOS) が、空いている場所を探して決めてくれます。)

- ・そして、このお皿の上に、数値を置いて行きます。
- ·お皿には、**2**倍サイズのものや、**4**倍サイズのものがあります。
- ・このお皿のサイズというのは、お皿を置く時に、 「データ型」(DataType)というものを指定して、決めてあげます。↓

【 Cの基本データ型と そのバイト数 】

データ型	サイズ	記録できる値の範囲
char	1byte	-128 ∼ 127
unsigned char	1byte	0 ~ 255
short	2byte	-32768 ∼ 32767
unsigned short	2byte	0 ~ 65535
int	4byte	-2147483648 ~ 2147483647
unsigned int	4byte	0 ~ 4,294,967,295
long long	8byte	-9,223,372,036,854,775,808 ∼ 9,223,372,036,854,775,807
unsigned long long	8byte	0 ~ 18,446,744,073,709,551,615
float	4byte	3.4E + 38 (7 ケタの数字)
double	8byte	1.7E + 308 (15ケタの数字)
bool	1byte	0 ~ 1

- ・「unsigned」が付いているデータ型は、+-符号が付かない整数で、「負数」(0より小さい数)を記録することができません。
- 「unsigned」が付いていないデータ型は、+-符号が付く整数で、 「負数」を記録することができます。
- ・しかし、+-符号の記録に1bit使っているため、 記録できる絶対値が、半分になっています。
- ・ちなみに、「signed」が付いている場合は、+-符号が付かない整数であるとみなされます。
- · 「long」は、コンパイラによってサイズが異なり、

Windows では 4byteで、

「int」と同じサイズなんですが、

Unix系の64bitOSでは、8byteとなります。

- 「float」と「double」は、「浮動小数点」で、+-符号の付いた「小数」 (1.0~0.0の小数ケタを含む数値) を記録できます。
- 「long double」については、
 コンパ 行によってサイズ が異なり、
 VC++では8byte、BCC++では10byte、
 gccでは12byteとなります。
- ・さいごの「bool」は「論理値」で、「true」(1)か、「false」(0)かのいずれかの値であるかしか、記録できません。

0101 1010	1番地	2番地	3番地
4番地	5番地	6番地	7番地
	0101 1010	01011010	
12番地		14番地	15番地

データ型が shortの変数には、2 byteの値を置くことができる。

- C++には、クラス型をはじめとして、 様々なデータ型がありますが、 これらはすべて、
 C言語の「基本データ型」(プリミティブ型) を 別の名前で再定義したり、 組み合わせたものです。
- *C++は、C言語の構文をベースに、
 追加で機能拡張したものですから、
 データ型も、Cのものが、そのまま使用できます。

- ・これも、よく使う記法ですので、覚えておきましょう。
- · 「2進数表記」では、「2」になると、159繰り上がりました。
- · 「10進数表記」では、「10」になると、1ヶヶ繰り上がりました。
- · 「16進数表記」では、「16」になると、1ヶヶ繰り上がります。
- ·しかし、数字は、「O」~「9」までしかありません。
- ・「9」よりも上の数字は、どうやって表記するのでしょうか。

16進数	10進
9	9
Α	1 0
В	11
С	12
D	13
Е	14
F	15
1 0	16
11	17
12	18
:	:
FF	255

- ・**2**進数の時と同じように、「電卓」を開いて、 いろいろな数値を入力して、試してみて下さい。
- ·プログラムで書く時は、「0x10」と書きます。
- ·「0x10」は、「10進数」でいうところの「16」です。

・この、**1**/5線り上がる数のことを、 「基数」といいます。↓

2進数表記 ... 2で繰り上がるので、基数は 2。

10進数表記 ... 10で繰り上がるので、基数は10。

16進数表記 ... 16で繰り上がるので、基数は16。

・また、各ケタで繰り上がった時の数を 「ケタの重み」といいます。↓

【2進数表記】

1/か目の重みは、1。(0000 0001) 2/か目の重みは、2。(0000 0010) 3/か目の重みは、4。(0000 0100) 4/か目の重みは、8。(0000 1000)

- ・この「ケタの重み」を使うと、 計算機なしで**10**進数に戻すことができます。
- ・各ケタに、それぞれのケタの重みをかけて行き、それらをすべて合算してみてください。
- 「16進数表記」のおもな用途は、ビット単位の操作です。
- ・詳しいことは、次の章で説明しますが、 ビット演算の「マスクビット」として、よく使われています。
- ・ビット演算を使うと、

1byte値の中に含まれる数ビットを 部分的に **0** にしたり、**1** にしたり することができるのです。 ・コンピュータープログラムでは、

構成されているからです。↓

数値を、4byte単位であつかうことが多いのですが、 これは、多くのパソコンが、32bit、つまり、 4byte単位で計算を行うCPUと、 それを前提として動作するOSとで

・ **32bit**システムは、

[32bit CPU] + [4GB未満のメモリ] +[32bit版 Windows] (標準整数は4byte値。 メモリアドレスも4byte値。)

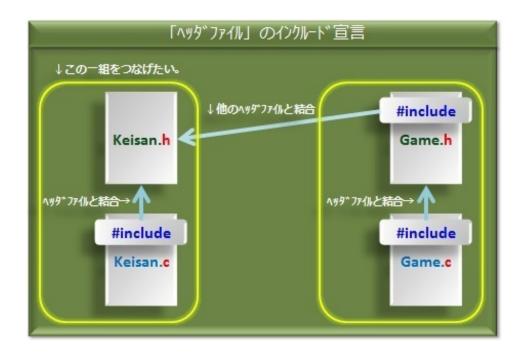
・ 64bitシステムは、

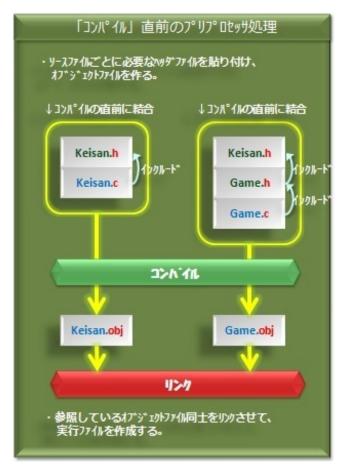
[64bit CPU] +[4GB以上のメモリ] +[64bit版 Windows] (標準整数は8byte値。 メモリアドレスも8byte値。)

- 「32bitシステム」の時代は、Windowsでいうと、
 「Windows95」の頃あたりからですから、
 もうずいぶん長いこと続いていたんですが、
 「Windows Vista」あたりから、
 メモリのアドレスが、32bit値の限界に達したこともあって、
 「64bit版のWindows」が登場しました。
- 現在はちょうど過渡期にあたり、
 「Windows7」搭載のノートパソコンなどは、
 すでに64bitシステムなんですが、
 32bitシステム用のプログラムが対応していないため、
 「Windows7」などに搭載された「WOW64」という
 エミュレーターを使って動作させています。
- ・「**Vista**」の頃は、未対応のアプリケーションが非常に多く、 周辺機器のデバイスドライバも、多くが未対応でした。

- C/C++でプログラミングをするにあたって、 特に要注意なのが、この「メモリアドレス」で、 従来の4byte (32bit) 値から
 8byte (64bit) 値になったことです。
- 「メモリアドレス」というのは、『メモリ上の、どの位置にデータを記憶したのか』を示す「アドレス」(番地)のことです。
- ・いま使っているパソコンが、どちらなのかを知るには、 「エクスプローラ」を開いて、「コンピュータ」のアイコンの上で 右クリックして、「プロパティ」をクリックします。
- ・ダイアログ画面に、「x64」とか「64ビットシオペレーションステム」 と表示されていたら、64bitシステムです。
- ・「**x86**」とか、「**32bit**オペレーションシステム」なら、 おそらく**32bit**システムです。
- 64bitシステムの場合は、
 「Program Files」フォルダが2つあって、
 「(x86)」と書いてある方には、
 32bitのソフトウェアがインストールされています。
- ・「VisualStudio」や「Windows SDK」のフォルダにも 2つありますので、間違えないようにして下さい。
- ・「x86」というのは、マイクロプロセッサのアーキテクチャ(構造)の種類で、 Intel社製の32bitマイクロプロセッサは、おおむね、これに該当します。
- ・32bitより前のものも存在しますが、 386以降の32bitプロセッサだけを区別するために 最近では、「IA-32」とかいわれるようになりました。
- ・**IA-32**では、32bit値でメモリアドレスを記録するため、 理論的には、**4GB**までのメモリ空間に対応しています。

- ・しかし、**32bit**版の**Windows**などでは、 **4GB**のメモリを搭載したパソコンであっても、 システムが使用する領域などもあるため、 アプリケーションプログラムは、**3GB**までしか使用できません。
- ・また、アドレス空間は、アプリケーションプログラムごとに独立しており、 それぞれ**2GB**までしか使用できません。
- ・ちなみに、64bitプロセッサの主流である「x64」というのは、
 AMD社のAMD64アキーテクチャがベースとなっていて、
 これは現在、主流となっているIntel社のプロセッサでも、導入されています。
- ・Intel社は、当初、「IA-64」というのを用意していたんですが、 x86との互換性を切り捨ててしまったため、受けが良くなく、 結局、ライバル社の規格に乗る形になってしまったわけです。
- ・逆をいえば、このx64というのは、x86と互換性があって、 つまり、x86で動作するソフトウェアであれば、x64上でも動作する、ということなんです。





- さて、すでに述べたように、「プログラム」というのは、数字を並べたものです。
- ・そしてその、一つ一つの数字が、マシン語の命令番号だったり、

計算に使う値だったりするわけです。

・しかし、**C**言語で書いたプログラムの文というのは、 これは「ソースコード」(プログラムを作るための情報源)というんですが、 ただのテキストデータ(文章)ですから、 テキストファイルに保存します。





- ·これを「ソースファイル」といいます。
- ・「テキストファイル」(*.**txt**)のファイル拡張子を、 「.**c**」にしたものが「ソースファイル」です。(test.**c** など)





- · C/C++の場合は、「.cpp」になります。(test.cpp など)
- · プログラムコードが長くなってくると、読みにくいので、 複数の「ソースファイル」に、分けて書きます。
- ・「ソースファイル」は、

コンパイラによって実行ファイルが作成される時に、 別の「ソースファイル」に結合されますが、 その際に必要なのが、対応する「ヘッダファイル」です。

- 「ヘッダファイル」も、ただの「テキストファイル」で、ファイル名は、対応する「ソースファイル」と同じ名前を使い、ファイル拡張子を「.h」にします。(text.h など)
- ・まあこのファイル名は、一致していなくてもいいんですが、 わかりにくいので、ふつうは、同じ名前にします。
- · C/C++の場合は、「.hpp」も使えます。 (test.hpp など)

· 「ヘッダファイル」には、次のようなことを書きます。↓



・「プロトタイプ宣言」というのは、 対応する「ソースファイル」上で定義された関数の、 処理内容 (中カッコの中) 以外の部分だけを書いたものです。↓

```
int Tasu( int a , int b );
int HiKu( int a , int b );
int Kakeru( int a , int b );
int Waru( int a , int b );
```

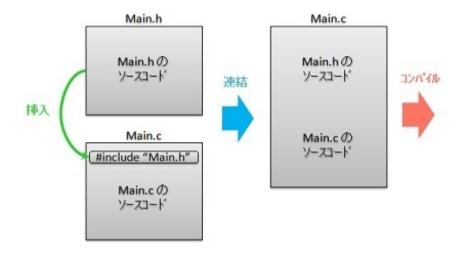
- ・「コンパイラ」は、コンパイルが開始されると、 まず、さいしょに、シンボル (単語) の意味を調べます。
- ・そして、それが「関数」の名前で、

さらに、呼び出し文だとわかったなら、 今度は、それに続くカッコ内で、渡されている引数の値や、 「戻り値」を受け取っている変数の型が 適正か、不適正か、をチェックするために、 この「プロトタイプ宣言」を見にいきます。

- ・別のソースファイル上で定義された関数を呼び出す時に、 この「ヘッダファイル」が必要なのは、そのためです。
- ・関数の呼び出しや、変数を参照している箇所は、 この情報に基づいて機械語に変換されます。
- ・ ^ッダ側の情報は、外部に公開するためのものですが、 関数の呼び出しや、変数を参照している箇所は、 同じソースファイル内にもある場合があるので、 やはり、 ^ッダファイルのインクルードが必要なのです。
- ・コンパイラは、コンパイルを開始する直前に、 「インクルード宣言」を書いた所に、 指定されている「ヘッダファイル」を貼り付けています。↓

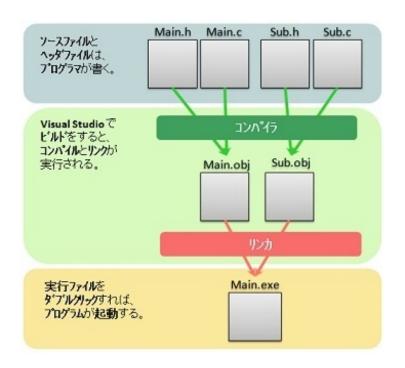
#include "HeaderFileA.h"

- ・「インクルード宣言」は、 「ヘッダファイル」の最初に、まとめて書きます。
- ・コンパイラは、コンパイルを行う直前に、 このインクルード宣言が書かれている位置に、 指定されたヘッダファイルを書き込んでから、 コンパイルを始めます。
- ・上の例だと、**HeaderFileA.h** に書かれている内容が、 インクルード宣言の位置に、貼り付けられるのです。



- ・こうして、他の「^ッダファイル」を結合させると、 その中で定義されている関数やデータ型が有効になり、 使用することができるようになります。
- ・関数の処理部分(「実装」という)は、「^ッダファイル」側に書くこともでき、 その場合は、「ソースファイル」は不要です。
- ・詳細については、次章の 「ヘッダファイルの書き方」を参照して下さい。
- · ソースファイル側は、こちら。↓





- ・ソースファイルというのは、ただのテキストデータでした。
- ・これをもとに、プログラムを作成するには、 まず、「C/C++コンパイラ」というプログラムを使います。
- 「C/C++コンパイラ」は、プログラマが書いたソースコードを解析します。
- 「コンパ[°] イラ」では、
 単語の読み取りと、構文チェックが行われ、
 「オブジェクトファイル」 (*.obj) が作成されます。 (これを「コンパイル」という)
- ・次に、「リンカ」では、その「オブジェクトファイル」(*.obj) 同士を結合させて、「実行ファイル」(*.exe) を作ります。 (これを「リンク」という)
- ・コンパイル中のエラーは、おおむね構文ミスが原因です。
- ・変数名が一文字タイプミスしているだけでも、「定義されていない識別子です」とかいうエラーが出ます。

- ・リンク中のエラーは、わかりにくいものが多いんですが、 よく出るのが「外部シンボルが未解決です」というエラーで、 ライブラリファイルか、ヘッダファイルのパスが間違っていて ファイルを開けない、だとか、 ^ッダファイル側では関数のプロトタイプ宣言があるのに、 関数の実装(処理内容)が定義されていない、 などといったことが、そのおもな原因です。
- ・これも結局、よくにた話で、 ソ-スコード上で使用されている名前が 定義されている箇所が見つからないため、 意味わかんねー使えねーということなんですね。
- 「Windows SDK」や「Visual Studio」のフォルダの中には、「lib」というフォルダがあり、ここにlibファイルがまとめて置いてあります。
- ・ヘッダファイルは、「inc」とか「include」というフォルダにあります。
- ・これらのファイルの所在が、リンカから見えていないのです。
- ・**Visual Studio** を使っている場合は、メニューバーから、 [ツール]、[オプション]とクリックして、オプション画面を開いてください。
- ・次に、左側のツリービューから、[プロジェクトおよびソリューション]、 [**VC++**ディレクトリ] をクリックすると、フォルダへのパスが一覧表示されす。
- ・右上の「ディレクトリを表示するプロジェクト」で、「ライブラリファイル」を指定すると、リンカから見えている libファイルへのパスが、一覧表示されます。
- · Visual Studio のフォルダの中にあるものは、すでに登録されているはずですが、 Windows SDK など、後でダウンロードしたものは、ここで追加する必要があります。
- ・こうしておくと、ソース上で、libファイルのあるフォルダを含めたパスを、 指定する必要がなくなります。(つまり、ファイル名だけで通じる)

- ・インクルードファイルについても、同様に指定しておきます。
- ・また、**dll**ファイルについても、追加しておけますが、 うまくいかない場合は、カレントフォルダ内に置いてみてください。

(プログラムのカレントフォルダは、実行ファイルのあるフォルダで、 この中に置かれたファイルについては、ファイル名だけで通じる。)

- 「Windows」で、ソフトウェアを開発する場合は、「Visual Studio」という開発ツールを使います。
- ・その他にも、いろいろありますが、
 最も使いやすくて、安定している上に、
 「Communitiy 2013」という無料版があるので、
 これを使わない手はありません。 → ダウンロードはこちら
- ・画面を少し、下にスクロールしていくと、「Community 2013 Update4」と、書いてある所がありますので、ここをクリックすると、小さい画面が開きます。
- ・その中の、左側にある、地球儀のアイコンをクリックして下さい。
- ・見出しでいうと、

「Microsoft Visual Studio Community 2013 with Update 4 - English」と、書いてあるところです。

・これは英語版なんですが、これをインストールした後で、 今度は、その右側にあるアイコンをクリックして、 「Microsoft Visual Studio 2013 Language Pack - 日本語」 をインストールすると、画面上の表記を、日本語に変更することができます。

- この「Visual Studio」というのは、元々は、プロ向けの開発ソフトで、 以前であれば、学生用でも、3万円くらいしたんですが、 無料版の「Express Edition」が配布されるようになりました。
- · 「Community 2013」は、フリーウェアを開発している個人や、 プログラムを学習中の学生を支援するために配布されているものです。

・ちなみに、Windowアプリケーションを開発するには、

「Windows SDK」が必要です。↓

http://msdn.microsoft.com/ja-jp/library/windows/desktop/ff381402(v=vs.85).aspx

この中には、

デスクトップアプリの開発で使用する「Windows API」や、 ストアアプリの開発で使用する「Windows RT」や、 ゲームの開発でよく使う「DirectX」など、 基本的な関数ライブラリが含まれています。

- ・これからプログラムを書いていくんですが、 それには、まず「プロジェクト」を作成します。
- ・「VisualStudio」を起動したら、 メニューの「ファイル」をクリックして、 「新しいプロジェクト」をクリックして下さい。
- ・すると、「新しいプロジェクト」というダイアログが開くので、 その左側の、開発言語のところで「**C/C++**」をクリックします。
- ・次に、右側で、「コンソールアプリケーション」をクリックします。
- ・「コンソールアプリケーション」では、「DOS画面」しか表示されませんが、 C言語の単元では、「WindowsAPI」は使いませんので、これにします。
- ・通常の、「ウィンドゥ」によるアプリケーションを開発する場合は、「Windowsフォームアプリケーション」をクリックします。

- ・メニューの「ビルド」をクリックして、 「ソリューションのビルド」をクリックすると、 「ソリューション」以下のすべての「プロジェクト」が 「ビルド」されます。
- 「ビルド」というのは、
 「コンパイル」や「リンク」をまとめたもので、
 これが完了すると、そのプロジェクトのフォルダの中に
 「実行ファイル」が作成されます。
- ・次に、メニューの少し下にある「開始」をクリックすると、 プログラムが実行されます。
- ・プログラムのビルドには**2**通りあって、 ちゃんと動くのかをテストしている間は、 「デバック」モードでビルドします。
- 「デバックビルド」は、「リリースビルド」に比べて、時間がかかりますが、実行中にエラーが起きた時に、その原因を見つけることができます。
- ・ビルド中にエラーが出た場合は、 「出力ウィンドゥ」に、その原因が表示されます。
- ・これをクリックすると、入力カーソルが 原因と思われる行に移動します。
- ・実行中に、プログラムを途中で止めるには、 止めたい行の左側に、「ブレイクポイント」を付けておきます。
- · プログラムコードが表示されている「テキストウィンドゥ」の 左側の灰色のところをクリックすると、
 - 「●」が付いたと思いますが、これが「ブレイクポイント」です。

- · プログラムが、「ブレイクポイント」で止まっている時に、 「F11」キーを押すと、**1**行だけ、処理を進めることができます。
- ・またこの時に、「F12」キーを押すと、 次の「ブレイクポイント」に進みます。
- ・実行時に、変数の値を確認するには、 変数名のところに、マウスポインタを当てるか、 調べたい箇所を選択します。
- ・常に値を表示させておきたい場合は、 選択されている状態で、右クリックをして、 「ウォッチ式の追加」をクリックします。
- ・「プリコンパイル済みヘッダ」のエラーが出たら、 自分が作ったヘッダファイルか、ソースファイル上で、 「stdafx.h」がインクルードされているか、確認して下さい。
- 「0x300認識できない文字」とかいうエラーは、全角スペースなどの全角文字が原因です。

(全角文字が使えるのは、文字列リテラルとコメントのところだけです。)

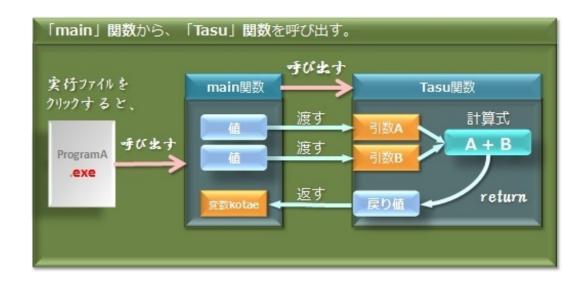
- 構造体など、データ型の定義で、1ヶ所でも構文ミスがあると、それを使っているすべての箇所でエラーが出ます。
- ・大量のエラーが出力されるため、面食らいますが、 最初のエラーから、一つ一つ、潰していけば、 すぐにコンパイルできるようになります。
- ・よくわからない時は、わかるエラーから潰していきます。
- エラー原因を修正したのに、ビルドできない時は、「ソリューションのクリーン」をするか、「ソリューションのリビルド」をしてみて下さい。

- エラーの意味がわからない時は、エラーメッセーシ゛をコピーして、ネットで検索してみて下さい。
- いろいろ聞いたけど、飲み込めない時は、ノートを取ったりすると、全体像が見えてきます。
- ・さてそれでは、下記のサンプルコードをビルドして、実行してみてください。↓

```
/* サンフ°ルコート゛*/
#include <stdio.h>

void main( void )
{
    printf( "プログラムが実行されました。¥n" );
}
```

・書き方や意味については、次節から説明して行きます。



・わりとシンプルなコードなんで、 カンのいい人なら、わかるかも。^^

```
/* -----*/
/* 足し算の部分を、関数にしてみた。 */
int Tasu(int a, int b)
 int kotae = a + b; /* 足し算をして、その結果値を、変数「kotae」に代入している。 */
 return kotae; /* 結果値を、関数の呼び出し元である「main」関数に返す。*/
}
/* ----- */
/* 最初に呼び出される関数「main」*/
int main()
{
 /* 変数「banana」に、定数(固定)値「10」を代入する。 */
 int banana = 10;
  /* 変数「mikan」に、定数(固定)値「20」を代入する。 */
  int mikan = 20;
```

/* 変数「kotae1」に、計算式「banana+mikan」の結果値「30」を、変数「kotae1」に代入する。*/
int kotae1 = banana + mikan;

/* 上の処理を関数にしたものを呼び出し、
返された結果値「30」を、変数「kotae2」に代入している。*/

return 0; /* 最初に呼び出された関数「main」から戻るので、プログラムも終了する。 */

/* -----*/

}

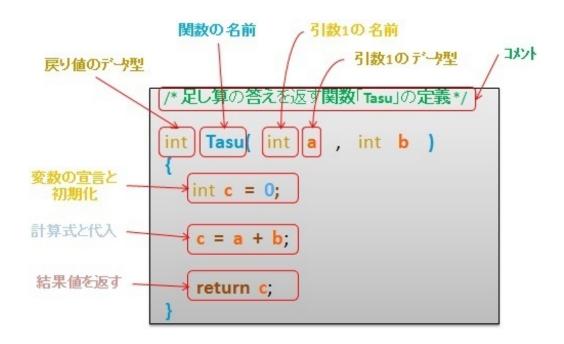
・緑色の部分は、「コメント」欄です。

int kotae2 = Tasu(banana, mikan);

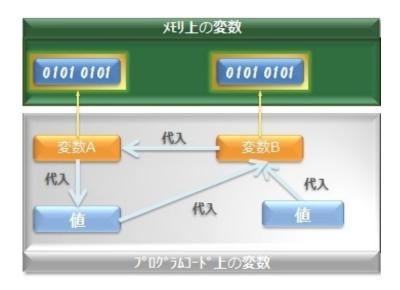
- ・「/*」 と 「*/」 で囲まれた範囲は、ソースコードとは見なされないため、 その行の説明を書いておきます。
- ・黄土色の部分は、「データ型名」で、 変数に代入する数値の許容値や、種類などを決めています。
- ・オレンジ色は、「変数名」です。
- ・変数は、数値を入れて置くお皿のような存在です。
- ・定数値を代入したり、別の変数から、値を代入したりします。
- (「定数」(ていすう)というのは、「**10**」などのように固定値のことで、 「変数」のように、値を入れ替えたりできません。)
- ・水色は「関数名」です。
- ・プログラムの文は、この「関数」(かんすう)の中に書いていきます。
- ・プログラムの行数が長くなって、画面に収まらない場合や、 何度も呼び出す箇所を切り分ける時には、

別の関数を作って、分けて書いていきます。

- ・カッコ内の変数は「引数」 (ひきすう) といいます。 関数を呼び出す際に、ここに変数名や定数や数式を指定すると、 その値が引数に代入され、関数内に渡すことができます。
- ・関数名の左側のデータ型名は、「戻り値」(もどりち)のもので、 このデータ型の値を、呼び出し元の「main」関数へと 返すことができます。
- 「return kotae」と書いてある箇所がそれで、変数「kotae」の持つ値は、呼び出し元の変数「kotae2」に代入されます。



詳しいことは、あとで説明します。



- 「変数」は、数値を入れて置くお皿のような存在です。
- ・方程式でいうところの、「x」とか「y」が、この「変数」です。
- 「変数」は、入れ物ですので、 別の値を代入すれば、 その名前が意味する値も変わります。
- ・方程式っぽく書くと、

X = 3 x = 3

y = x + 1 という方程式の 解 (答え) である y は、 4 になる。

- ・さっそく使ってみたいのですが、その前に、その変数が、「どういう種類の変数なのか」ということを、コンパ イラ様に対して、「宣言」しておく必要があります。
- · C/C++言語では、

「予約語」といわれる英単語が、あらかじめ登録されていて、7°口グラマが、それ以外の単語 (シンボル) を作って使用する場合は、その単語が何を意味するのかを、「宣言」しておかないと使えないことになっているからです。

· 「nedan」という名前の変数を宣言してみます。↓

int **nedan**:

- ・オレンジ色は変数名です。
- ・黄土色の「int」は、データ型「int」で、
 この「nedan」という変数が、
 『+-符号付きの32bit整数値を代入できる変数である。』
 ということを、「宣言」しています。
- ・データ型 (Data Type)というのは、変数などのデータの種類を表していて、お皿でいうところの、容量だとか、形状です。
- ・ちなみに、右端の「;」(セミコロン)は、1 ステートメントの終わりを意味する記号です。
- ・**1**つの命令文のことを、 「**1** ステートメント」 (1文) といいます。

int nedan1; int nedan2; といったぐあいに、 複数のステートメントを、1行に並べて書くこともできます。

また、同じデータ型の変数宣言であれば、

と、カンマで区切って、 まとめて宣言することもできます。

- ・ところで、上記の変数には、 まだ一度も数値が代入されておらず、 まったく関係のない値が入っています。
- ・宣言をした時点で、 初期値を代入しておくことを、 「初期化」といいます。↓

int nedan = 1980;

- ・上記の例では、宣言をすると共に、 定数値「1980」を代入して、初期化しています。↑
- ・プログラムが複雑になってくると、代入するのを忘れることが多くなり、バグの原因になります。
- 初期化は、なるべく行うようにしましょう。
- ・特に初期化する必要がなさそうな場合でも、 **0**で初期化しておくようにしたほうが安全です。
- ・変数に対して、別の変数を代入した場合は、 その別の変数が持つ数値が代入されます。↓

```
int nedan1 = 1980;
int nedan2 = nedan1; /* newdan2 に、1980 が代入される。 */
```

・数式を代入した場合は、その結果値が代入されます。 ↓

```
int nedan1 = 1980;
int nedan2 = ( nedan1 + 10 ); /* 1990 が代入される。 */
int nedan3 = ( nedan1 + 20 ); /* 2000 が代入される。 */
```

- ·上記では、計算式をカッコで囲んでいますが、これは省略できます。
- ・ カッコを付けると、ここからここまでが計算式であるということが、 n°ッと見てわかりますから、付けただけです。
- ・計算式については、あとで詳しく説明しますが、 計算式から代入されてくる値というのは、 計算式の中の変数の値が、何なのかによって異なる、 ということが、理解できたと思います。
- ・また、複数の<mark>変数</mark>に、まとめて代入することもできます。↓

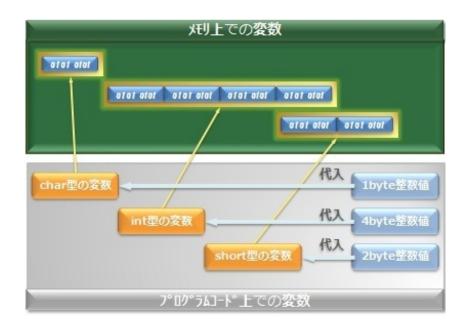
```
nedan1 = nedan2 = nedan3 = 1980; /* すべての変数に、1980が代入される。 */
```

・この場合は、順番に、値が代入されて行きます。

・次回からは、

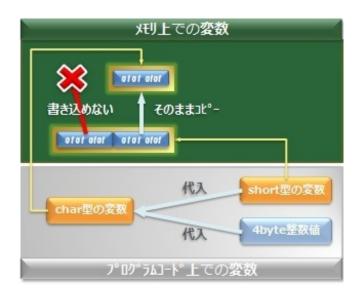
「データ型」について、

くわしく説明していきます。



- ・変数には、それぞれサイズ(お皿の容量)が決まっていて、
 それを決めているのが
 宣言の際に書きそえるデータ型でした。
- ・たとえば、char型の変数には、
 -128から127までの数値を記憶できますが、
 これは、使っているメモリ領域のサイズが
 1byteしかないからです。
- ・このように、変数には、データ型によって それぞれ許容値が決まっていて、 それを超えた値を代入してしまうと、 「クタの切り捨て」 (※byte単位) が起きたり、 エラーが表示されたりします。↓

char hensuu1 = 128; /* この「128」は、char型の最大値「127」を超えている。 */
short hensuu2 = hensuu1; /* こちらは、「hensuu2」の許容値の方が大きいので、問題ない。
*/



・整数型のデータ型は、↓

データ型	サイズ	説明
char	1byte	
short	2byte	
int	4byte	標準整数。
long	4byte	コンパイラによってサイズが異なる。
long long	8byte	VCでは、int64。

の、5つがあって、それぞれに、

負数が使える「+-符号あり整数型」(signed)と、 負数が使えない「+-符号なし整数型」(**un**signed)の、 **2**種類のデータ型があります。

・整数データ型名の前に、「unsigned」を付けると、「+-符号なし整数型」とみなされます。↓

unsigned int **hensu2** = -1: /* +-符号を記録しないため、負数は代入できない */

- ・「+-符号あり整数型」の範囲値が半分なのは、 最上位の1k*ットに、+-符号の有無を記録しているからです。
- ・整数の定数値は、int型とみなされます。↓(※32bitシステムのみ)

int **hensuu1 = 1000**;

· 「bool」型の変数には、

「true」 (真) と 「false」 (偽) のうち、 いずれかの値しか、代入できません。↓

```
bool kekka1 = true; /* 真 */
bool kekka2 = false; /* 偽 */
```

- この真偽値というのは、実は、1byteの整数値で、「true」は1、「false」は0です。
- ・「bool」型の変数に、t゙ロ以外の値を代入した場合は、 trueとみなされます。↓

```
bool kekka1 = 0; /* false とみなされる。 */
bool kekka2 = 1; /* trueとみなされる。 */
bool kekka3 = 2; /* trueとみなされる。 */
```

- ·「bool」型は、関数の戻り値でよく使われています。
- ・関数内の処理が、成功した場合は、「true」が返され、 失敗した場合は、「false」が返されるように書きます。

- ・「浮動小数点型」は、 いわゆる小数値を記録する変数のデータ型です。
- · 「浮動小数点型」として宣言された変数には、 小数点以上の値と、以下の値を記録できます。

「float」型 4byte 「double」型 8byte

- ・この2つの<mark>浮動小数点型</mark>は、 両方とも、「負数」を扱うことができます。
- 「負数」というのはたとえば、「-1」などの0よりも小さい数値のことです。
- また、0以上の数値を「正数」といいます。
- ・通常は、float型でも十分なんですが、
 小数点以下の高い精度が求められる場合は、
 データサイズが大きく、有効ケタ数の多いdouble型を使用します。
- ・整数値同士の計算であれば、小数点以下は切り捨てなので、たとえば、1÷3の答えは、0になります。
- 1つのりんごを3つに割ったものを、「1つのりんご」とはいいませんよね。
- · **0.3**個は、**1**個ではないので、整数では「**0**個」なんです。
- ・これと同じで、整数型の変数に、

0.333333333333.... を代入しても、これは1未満ですから、切り捨てられて、0 が代入されます。

- ・CPUは、指定されたデータ型の有効ケタ数の範囲内で、 可能な限り正確な値を算出しょうとします。
- ・しかし、こうした捉え様のない数値を計算して行くと、 わずかずつですが、誤差が蓄積されていきます。
- 割り切れるのは、2の倍数で割った時だけで、その場合には、計算による誤差は発生しません。
- ・下記のように、小数値を書いた場合は、「double」型の値とみなされます。 ↓

double **hensu1** = 0.333;

・小数値を、float型の値として評価させたい場合は、 数字の後に「f」を付けます。↓

double hensu1 = 0.333f; /* これで、float型の定数値とみなされる */

- ・計算速度は、「double」型の方が速いのですが、 データサイズを抑える目的から、「float」型を使う場合があるようです。
- ・浮動小数点の計算は、整数型に比べて、非常に遅く、 特に、乗算と除算が遅いことで知られています。

・Intel系のCPUに限定してもよいのであれば、 SIMDの組み込み関数などで高速に計算することもできます。

(AMD系にも同様の組み込み関数があるようですが、 両方を視野に入れた場合、CPUの種類を判定して、 処理を切り替えることになります。)

・その他にも、整数 (固定小数点) で計算しておいて、 浮動小数点に戻す、といった方法もあります。↓

unsigned int **fixed** = **12345678**; /* これを **12345.678** に見立てる。 */

unsigned int **upper** = **fixed** / **1000**; /* **12345** */
unsigned int **under** = **fixed** % **1000**; /* **678** */

・<mark>浮動小数点型</mark>については、次のページと、「型キャスト」のところで、もう少し詳しく説明します。

・一般的なプロセッサでは、

実数 (小数点以下を含む数値)を表現するために、 「浮動小数点」(※「IEEE754」準拠の形式) を使用しています。

・たとえば、「固定小数点」のように、 単純に、整数部と、小数部とに分けて記録した場合は、↓

整数部 小数部

0000 . 0000

・片方の部分のケタが大きいと、収まりきらないだとか、 逆に、もう片方のケタが小さいと、無駄になる、 といったことが起きます。↓

0.123123... (整数部は未使用だが、小数部が延々と続く。) 11**1111.0** (整数部のケタが多いが、小数部が未使用。)

- ・「浮動小数点」では、<mark>小数点の位置をズラ</mark>すことで、より多くの有効なケタを記録することができ、 こうしたムダを、少なくすることができます。
- ・クタ数が多いということは、切り捨てられるクタが少なくなるため、 より正確な、つまり精度の高い計算結果を求めることができます。
- ・さて、「浮動小数点」型のデータは、 上位ビットから順に、符号部、指数部、仮数部という、 連続する**3**つのフィールドからなります。↓

データ	型	符号部	指数部	仮数部	合計
単精度	float	1bit	8bit	32 b i t	4byte
倍精度	double	1bit	11bit	52bit	8byte

- ·以前、データ型の有効範囲を説明したページで、 「-1.23E+03」といった書き方がありましたが、 これは、「-1.23×2の3乗」を意味しています。
- ・最初の、「-」(マイナス) の部分は、いわゆる「符号」であり、 整数型のページで説明した「符号ビット」と同じで、 符号部(最上位の1ビット) に記録されます。
- ·これは負数であれば1、正数であれば0になります。
- ・さて、浮動小数点では、数値を、**2**進数であつかいます。
- ・仮数部には、「仮数」を記録するのですが、 これは、ビットが**1**になる最上位のケタが、 最上位になるように、ケタを上げ下げしたものです。

例) 00001111 → 11110000

- ・これを「正規化」といいます。
- たとえば、10進数表記の10.0 を正規化する場合は、
 2進数表記だと、1010.0 ですから、
 これを正規化すると、3/7 くり上がるので、1.01 になります。
- ・このとき、最上位ケタは、必ず1になるため省略し、 それ以外の下のケタが、仮数部に記録されます。
- ・そして、この時に、上げ下げさせた<mark>ケタ数</mark>が「指数」です。
- 1ヶヶ下げる場合は、指数は1、1ヶヶ上げる場合は、指数は-1となります。
- ・実際には、floatの場合は、これに+127、 doubleの場合は、+1023 したものを 指数部に記録します。

- ・これはなぜかというと、指数が負数になる場合、 指数の符号を記録する符号ビットが無いため、 そのままでは記録できないからです。
- ・割り切れない数値となった場合は、 小数点以下の値が、延々と続くのですが、(循環小数) 仮数部には収まりきらず、下ケタが切り捨てられるため、 計算していく中で、誤差が蓄積されていくのです。
- ・その他にも、「NaN」(非数)という、特殊な数があります。
- ・プロセッサの動作が未定義であるので、「未定義値」 ともいわれています。
- ・「NaN」は、非数の総称であって、同じであるとは限らないので、 比較しても、一致せず、比較結果は、常に false となります。
- ・一般的に、有用な数値 (使い道のある数字)は、**+-**の正規有限数で、 前述した方式で浮動小数点値に変換され、記録されます。
- ・しかし、それ以外の特殊な数を記録する際には、 少し特殊な形式で、記録されます。↓

値の種類	符号部	指数部	仮数部	説明
-0	1	0	0.000	
+0	0	0	0.000	
-非正規有限数	1	0	0.***	小数部分は非ゼロ
+非正規有限数	0	0	0.***	小数部分は非ゼロ
-正規有限数	1	1~254	1. ***	
+正規有限数	0	1~254	1. ***	
-無限	1	255	1.000	
+無限	0	255	1.000	
SNaN	-	255	1.0**	符号bitは無視
QNaN	-	255	1.1**	符号bitは無視

(※上図の中の指数部は、floatの場合であり、数値は、すべて10進数で表記しています。)

定数 (const)

- 「定数」というのは、名前の通りで、定まった数のことであり、その値は、変数のように変更できたりはしません。
- · 「定数」は、宣言する時に、必ず初期化しておきます。↓

/* 円周率は不変なので、定数として宣言し、変更できなくする。↓*/
const double PI64 = 3.1415926535897932384626433832795028841971693993751:

- ・このように、データ型の左横に、「const」と書き添えておけば、 その変数は、「定数」とみなされ、値が変更できなくなります。
- ・「const」が無かった頃は、 「#define」を使って、 コンパイル時に、数値を置換していました。↓

/* マクロ定数を、定義する。 */

#define PI64 3.1415926535897932384626433832795028841971693993751

/* マクロ定数を、無効にする。 */

#undef PI64

- ・この方法は、現在でも有効です。
- ・数値をそのまま書いている箇所は、 マクロ定数にしておくと便利です。

・そうすれば、

あとで数値を修正することになった時に、 書き直しをする箇所が一箇所で済みますし、 数値の打ち間違いによるバグも発生しません。

・ただし、#defineの定数を用いる場合には、 データ型について注意が必要です。

宣言の種類	データ型
#define 定数名リテラル	リテラルのデータ型
const データ型 定数名;	指定されたデータ型

・それから、数値には、次のような書き方があります。 ↓

a = 088; /* 8進数表記 */

a = 0xFF; /* 16進数表記 */

a = 100l; /* long值 */

a = 100ul; /* unsigned long值 */

a = 1.5I; /* long double值 */

a = 100u; /* unsigned int值 */

a = 1.5f; /* float值 */



- 「配列」は、同じデータ型の変数を、連続して並べたものです。
- ・たとえば、「int」型の変数を、 **3**つ並べる配列「hairetsu1」の宣言は、↓

int hairetsu1 [3];

- ・配列に含まれる個々の変数のことを、「要素」と言います。
- 「要素」に、値を代入するには、下記のように、「要素番号」を指定します。↓

hairestu1[0] = 0; hairestu1[1] = 1; hairestu1[2] = 2;

·最初の要素番号は「0」番で、

最後の要素番号は「要素数-1」番です。

·配列の初期化は、下記のように書きます。↓

int hairetsu1 [] = { 0, 1, 2 }; /* 要素数は省略できる。書いてもいい。 */

・すべての要素値を、「**0**」で初期化する場合は、 次のように、初期値を省略して書きます。↓

int **hairetsu1** [] = { };

- ・それと、配列は、別の配列に代入することはできません。
- ・値をまとめて移し替える場合は、 **for**文の中で、一つ一つ代入していくか、(後述) **memcpy**関数などで、まとめてコピーします。(後述)



· 「**2**次元配列」は、 配列を、さらに並べたものです。↓

int tensuu2 [3][2]; /* 「2次元配列」の宣言。 */

- ・上記の、2次元配列「tensuu2」は、ある田舎の学校の、クラスごとの点数表です。
- ・この学校には、**3**学年まであり、 学年ごとに、**2**クラスがあります。
- ・当初は、1学年分だけでよかったため、 要素数2つの1次配列でした。↓

int tensuu1 [2];

・この配列を、さらに配列にするわけですから、つまり、 tensuu2[3] の各要素には、 tensuu1[2] が入っている というか、並んでいるわけです。 ↓

- ・それぞれの色が、「1次配列」1つ分で、 各要素の左側の番号が「2次配列」の「要素番号」、 右側の番号が「1次配列」の「要素番号」です。
- ・話を戻して、2次元配列「tensuu2」から、「2年1組」の点数を代入するには、次のように書きます。 ↓

int **a** = **tensuu2**[1][**0**];

- ·要素番号は、**0**から始まっているため、**-1** ズレています。
- ・つまり、最初の[1]が「2年」で、次の[0]が「1組」です。
- ・左側の要素番号が配列の番号で、 右側の要素番号が、その要素の番号です。
- ・さらに、全学年を含めた生徒ごとの点数表を作る場合は、 「3次元配列」となります。↓

int tensuu3[3][2][5]; /* 3学年2クラス、最大5人の生徒がいる、とする。 */

- ・最も生徒数が多いクラスは**5**名ですので、 要素数は、**5**にしてあります。↑
- ・この「<mark>3次元配列</mark>」に、 **2**年**1**組**5**番の生徒の点数を代入するには、↓

```
tensuu2[1][0][4] = 100;
```

· 多次元配列を初期化する場合は、次のように書きます。 ↓

```
int tensuu2[][2] = { { 0, 1 } , { 0, 1 } } , { 0, 1 } }; int tensuu3[][2][5] = { { \{0,1,2,3,4\}, \{0,1,2,3,4\}\}, \{\{0,1,2,3,4\}, \{0,1,2,3,4\}\}, \{\{0,1,2,3,4\}, \{0,1,2,3,4\}\}, \{\{0,1,2,3,4\}, \{0,1,2,3,4\}\}\}} };
```

- ・宣言時の要素数は、最初の次元だけ、省略できます。↑
- ・中カッコ内の要素数が足りない場合は、残りの要素は、「O」で初期化されます。



- 「ポインタ」は、メモリ上のアドレス(番地)を入れておく専用のお皿です。
- 「メモリアト、レス」は、32bitシステムでは、4byteの整数値です。
- ちなみに、64bitシステムでは、8byteの整数値です。
- ・まあですから、アドレスを代入できる変数、 変数の一種だと考えるとイメージしやすいので、 本書では、「ポインタ変数」とも書いていますが、 少し変わった性質を持っています。
- ・さて、ポインタに「メモリアドレス」を代入するときには、 「魔法の記号」を使います。
- ・下記の例では、変数「hensu1」のアドレスを、 ポインタ「p_hensu1」に代入しています。↓

int hensu1 = 100; /* 変数「hensu1」を、定数値「100」で初期化する。 */
int* p_hensu1 =NULL; /* 無効なアドレスを意味する定数「NULL」で初期化する。 */
p_hensu1 = &hensu1; /* 変数「hensu1」のアドレスを代入する。 */

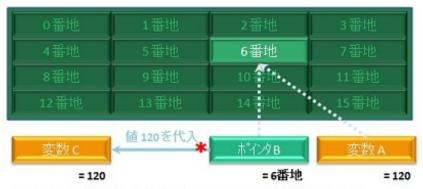
- ・このように、変数のメモリアドレスを代入するには、変数名の左側に、「&」を付けます。↑
- それと、もうひとつ注目してほしいのは、ポインタ変数の型名の右横についている「*」です。

アドレス6番地が、変数Aであると宣言されていた場合、

0番地	1番地	2番地	
4番地	5番地	6番地	7番地
8番地	9番地	10番地	11番地
12番地	13番地	14番地	15番地
		かいなを代入	
	ポインタB	← &	変数A
	= 6番地		

ポインタBに、変数Aのアプレスを代入する。

ポインタは、代入されたアドレスを指している。(ポイントしている)



ボインタBがボイントしているアドレスに置かれた値を、変数cに代入する。

・メモリ領域のアドレスは、4byteの整数値ですが、 int型ではありません。

- ・では、専用のデータ型があるのかというと、
- ・「これがポインタ型だ」というものは、明確には決まっておらず、

ポインタを宣言する時に、データ型名の右横に

「*」が付いたら、1° インタとなります。↓

int* p_hensu1 =NULL; /* 無効なアドレスを意味する定数「NULL」で初期化する。 */

- ・ポインタは、必ず定数「NULL」で初期化します。
- ・これは、アドレスが代入されているか、いないかを、 NULLと比較して判定するためです。
- ・さいしょに、NULL で初期化をしていないと、 値が正常なアドレスなのか、 無関係な値なのか、判別できないからです。
- ・しかし、このNULL定数の値は、
 一般的には、「整数値のtilである」と定義されていることが多いんですが、
 ごくまれに、「-1 である」と定義されている場合もあるようで、
 0 と書いてはいけません。
- いずれにしても、このNULLというのは、整数値ですから、 整数値として使用されているのか、
 アドレス値として使用されているのかが、区別できず、 まぎらわしい、ということで、さいきんでは、
 「nullptr」という定数が、使われるようになりました。
- ・これは整数値ではなく、 明確に無効なアドレスを指している「ヌルポインタ」 であることを示す定数です。
- ・さて、次の例では、 先ほどのポインタ「p hensu1」から、

```
変数「hensu1」の値にアクセスし、
別の変数「hensu2」に代入しています。↓
```

```
int hensu2 = *p_hensu1; /* 変数「hensu1」の値が代入される。 */
*p_hensu1 = 200; /* 変数「hensu1」に、200が代入される。 */
```

- ・ポインタは、左側に「*」を付けると、 代入したアドレスの位置にある変数に、 なりすますことができます。
- ・さて、次の例では、 配列「hairetsu1」の要素[0]のアドレスに、+1することで、 次の要素[1]の値にアクセスしています。↓

```
int hairetsu1 [] = { 0, 1, 2 };
int* p_hairetsu1 = hairetsu1 + 1;
int a = *p_hairetsu1;
```

- ・配列「hairetsu1」の前には、「&」が付いていません。↑
- ・なぜこれで要素[**0**]のアドレスがとれるのかといえば、 「配列」というのは、配列の先頭アドレスだからです。
- ・下記の**2**つのステートメントは、どちらも同じことをしています。↓

```
int a = hairetsu1[1];
int b = *( hairetsu1 + 1 );
```

・カッコで囲んでいるのは、

「*hairetsu」だと、「要素[0]の値」という意味に なってしまうからです。

- つまり、カッコ内の「hairetsu1 + 1 」は、
 要素[0]の位置 + 1 の メモリアドレスであり、
 頭に「*」を付けることで、その位置の値となります。
- ・逆に、ポインタを、配列として使うこともできます。↓

int a = p_hairetsu1[1];



- 「ポインタ」は、「変数のメモリアドレス」を入れておくための「専用のお皿」でした。
- ・ということは、「ポインタのメモリアドレス」も 代入できるのでしょうか。↓

```
int hensu1 = 100;
int* p1 = &hensu1;
int* p2 = &p1;
int hensu2 = *p2;
```

・おそらく、次のようなエラーが出て止まったはずです。↓

「'int **' から 'int *' に変換できません。」

・「ポインタのメモリアドレス」を代入する時は、 「ポインタ・ポインタ」を使います。↓

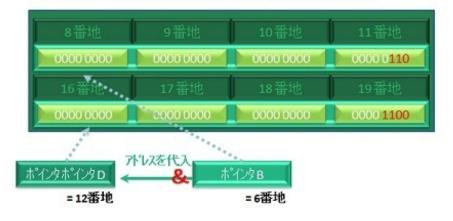
```
int hensu1 = 100;
int* p1 = &hensu1;
int** pp1 = &p1;
int hensu2 = **pp1;
```

· ポインタポインタ は、ポインタの番地 (アドレス) を ポイントするものです。

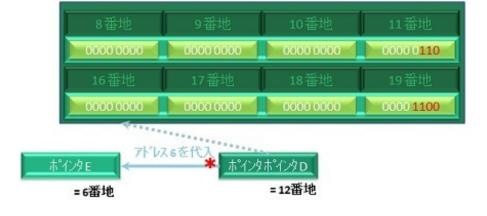
ポインタの指しているアドレスもまた、別の番地に、配置されている。



ポインタの置かれたアドレスは、ポインタポインタになら、代入できる。



ポインタポインタに代入されたポインタのアドレスは、別のポインタに代入できる。



ポインタポインタが指しているポインタが指している変数の値を代入する。



- ・ようするに、変数の頭に、&が付いているときは、「その変数のあるアドレス」として評価され、
 ポインタの頭に、*が付いているときは、
 「そのポインタが指す変数に配置された値」
 として評価されるこということです。
- ・これがどういう場合に役に立つのかは そのうち述べることとして、 ここからは、少しマニアックな書き方について 触れておこうと思います。
- ・以前にも少し書きましたが、「配列」は、「const ポインタ」のように使うことができました。
- ・ということは、「**2**次元配列」 も、 「**const** ポインタ・ポインタ」 と同じように 使うことができるのでしょうか。 ↓

```
int hairetsu1[2][2] = {{10,20},{100,200}};

int** pp1 = hairetsu1;

int hensu1 = **pp1;

・ おそらく、次のようなエラーが出て、止まったはずです。↓

「'int [2][2]' から 'int **' に変換できません。」
```

- 「(int**) hairetsu1 」と書けば、代入はできますが、「**pp1 」 と書いて、値を取り出そうとすると、「アクセス違反エラー」が出て、止まります。
- しかし、次のような書き方はできます。↓

```
int* p1 = hairetsu1[0];
int hensu1 = *p1;

int hensu1 = **hairetsu1;

int* p1 = (int*) hairetsu1;
int hensu1 = *p1;
```

- ・いずれの場合でも、変数「hensu1」には、 **2**次元配列「hairetsu1」の要素[**0**][**0**] の 値「10」が代入されます。
- ・**2**次元配列は、ポインタ・ポインタのように書くことができます。↓

```
int hensu1 = *(*hairetsu1 + 1); /* 20が代入される */
int hensu2 = hairetsu1[0][1]; /* 20が代入される */
```

```
int hensu1 = **(hairetsu1 + 1); /* 100が代入される */
int hensu2 = hairetsu1[1][0]; /* 100が代入される */
```

・データ型が異なる変数に、値を代入すると、「型キャスト」(値のデータ型を変換する処理)が行われます。

(※正式な呼称は、「型変換」(type cast)で、これは俗称です。)

・受け取る側の変数の方が、サイズが小さい場合は、 データはそのままコピーされるので、上位バイトが削られます。 ↓

unsigned short **hensu1** = **65295**; unsigned char **hensu2** =**hensu1**;

- 最初の「hensu1」は、65295 (0xFF0F)で初期化しています。
- ・そして、次の行で代入しているんですが、 受け取る側の変数「hensu2」は、 「unsigned char」型の値を持つ変数で、 その最大値は、255 (0xFF)です。
- ・気になるのが代入後の値ですが、 最大値である 255 (0x**FF**) … ではありません。
- ·答えは15(0x0F)です。
- ・つまり、下位1が1十目が、そのまま1と。-されたわけです。
- ・では次に、+-符号なしの値を、 +-符号ありの変数に代入するとどうなるでしょうか。↓

unsigned char **hensu1 = 128**; char **hensu2 = hensu1**;

・1行目の変数「hensu1」は、「128」で初期化されています。

この値は、「**char**」型の最大値「127」を、 わずか **1 1-ハ** ˙ - した値です。↑

- 気になる代入後の値ですが、「char」型の最小値の -128 になります。
- ・これはナゼなのかというと、+-符号がある場合は、+なのか、-なのかを最上位1ビットで記録しているからです。
- 「char」型の最大値は、127ですが、これは、2進数表記で書くと、0111 1111で、最上位1ビットだけが0なのがわかります。
- ・負数(マイナス)になった時は、この**0**が1になります。
- ・代入値の128は、2進数表記で書くと、 1000 0000 です。
- ・これは+-符号付きの考え方では、 「符号がマイナスで、数字が最小値」 という意味になります。
- ・受け取り側のバイトサイズが同じか、または大きい場合は、 値は破壊されずに、そのまま代入されます。
- こうしたJJな代入をしていると、コンパ゚イル時にエラーや警告が出ることがあります。

・デ・-タ型が異なる変数に代入する場合は、
 サイズに、ゆとりがある場合でも、
 型キャストを行うように、次のように書いておく必要があります。 ↓

char hensu2 = (char) hensu1;

- ・代入する値の左横に、受け取り側のデータ型を カッコで囲って書いています。
- ・これを「明示的な型キャスト」といいます。
- ※これを書いたからといって、 上で紹介したような危険な型キャストが 補正されるわけではありません。
- 話が長くなりましたが、まとめると、↓
 - ・大きいサイズの値を、小さいサイズの変数に 代入するのはやめよう。 ($\Lambda =$ 大は $\Lambda =$
 - ・大きいサイズの変数に代入する時でも、 明示的に型キャストしょう。 (大 = (大) 小)
- ・サイス、が小さい変数への代入は、原則的にさけた方がいいんですが、 値が許容範囲であれば、上位ケタが切り捨てられても 値が破壊されることはありません。
- ・さて、unsigned 値を引いていると、負数になるときがあります。

- ・もちろん、負数としては記録されず、unsigned 値ですので、 正数のおかしな数字になってしまい、このままでは使えません。
- ・そんなときは、signed 値にキャストすれば、負数に戻ってくれます。↓

```
unsigned int v1 = 0U; unsigned int v2 = 2U; int v3 = v1 - v2; // v3 = (int) (v1 - v2) と書いた方がよい。
```

- ・さて、上記の3行目ですが、式の評価値は、unsigned 値のままです。
- ・しかし、代入された値は、キャストされていますので、signed 値となり、「-2」となります。

・浮動小数点型の変数に、 整数値を代入してみます。↓

```
float hensu1 = (float) 10; /* 「10.0」 が代入される。 */
```

・今度は逆に、整数型の変数に、 浮動小数点値を代入してみましょう。↓

```
unsigned int hensu1 = (unsigned int) 1.9999999f; /* 「1」 が代入される。 */
```

- ・小数点以下の「0.9999999...」は 1未満 ですから、 切り捨てられて、「1」が代入されます。
- ・ということは、この小数点以上の値「1」を引いてしまえば、小数点以下の値だけになるはずです。↓

```
float hensu1 = 1.9999999f;
float hensu2 = hensu1 - (int) hensu1;
```

・ここで 「型キャスト」 を忘れてしまうと、値が<mark>壊れます</mark>。↓

```
・変数「hensu1」の場合は、
型キャストをしているので、-128が代入されます。↑
```

・しかし、変数「hensu2」の場合は、下位1byteが、そのままコピーされますので、破壊された値が代入されます。

・「ftoi.asmが無い」とかいうエラーが出た場合は、 型キャストの代わりに、下記の関数を使って下さい。↓

```
int Tolnt32( float value_ )
{
    const int b[2] = { 0xBEFFFFFF, 0x3EFFFFFF} };
    int i;

    __asm
    {
        fld value_;
        mov ecx, value_;
        shr ecx, 29;
        and ecx, 4;
        fadd dword ptr [ b + ecx ]
        fistp i;
    }
    return i;
}
```

·この関数を使った場合は、こうなります。↓

```
float hensu1 = 1.9999999f;
float hensu2 = hensu1 - Tolnt32( hensu1 ); /* 整数部を引いて、小数部を抽出する。 */
```

- ・代入された値は、「0.99999999999....」とはならず、 最終ケタ付近で丸められて「0.99999905」になったと思います。
- ・これがこの「folat」型の限界です。
- ・ちなみに、「math.h」の関数を使って、小数点以下を求める場合は、↓

float hensu2 = hensu1 - floorf(hensu1);

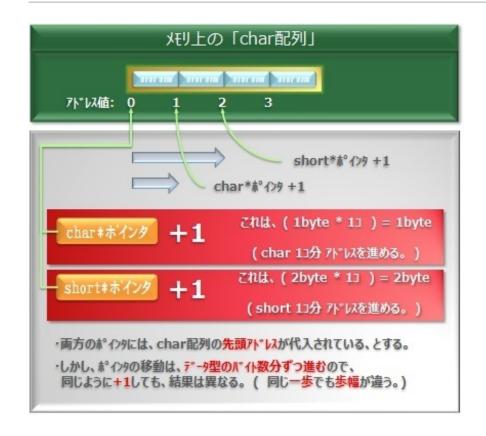
- ・「floorf」関数は、 渡された浮動小数点値の 整数部を返します。
- ・ようするに、これは「切り捨て」で、 「切り上げ」で求める場合には、 「ceilf」関数を使います。
- ・「四捨五入」する場合は、↓

float hensu2 = floorf(hensu1 + 0.5f);

・「double」型の場合は、 関数名の、最後の「f」を省略します。

- ・それから、代入された時の切り捨てと、 計算式や切り捨て関数による切り捨てとは 方式が異なるため、結果値に違いがでます。
- ・ <mark>浮動小数点型</mark>の値を比較する場合は、どのくらいまで<mark>誤差</mark>を許すのか、許容値を決めて比較します。 ↓

```
/* 絶対値 (+-符号なしの値) の差が、許容値よりも小さいなら、 */
if (abs(hensu1 - hensu2) < 0.000001)
{
    /* ほぼ同じ値です。(差は、「0.000001」よりも小さい。) */
}
```



```
unsigned int hairetsu1 [] = { 0x11223344, 0x55667788 }; /* 4byte値の配列を宣言する。 */
unsigned int* p1 = hairestu; /* 配列のアドレスを代入する。 (配列なので、「&」は不要。) */
unsigned char* p2 = (unsigned char*) p1; /* ポ インタ型を、型キャストして代入する。 */
unsigned char a = p1 + 3; /* ポ インタを、3つ進める。 (1byteの3つ分だけ進む。) */
/* 変数「a」には、「0x44」 が代入される。 (要素0の下位1byte) */
```

- ・最後の行の、変数「a」には、 「68」(0x**44**)が代入されます。
- ・この数字は、配列「<mark>hairetsu1</mark>」の

「unsigned int」型のポインタ「p1」に+1すると、
 アドレスは4バイト進みますが、
 「unsigned char」型のポインタ「p2」に+1した場合は、
 1バイトしか進みません。

・ポインタで計算をすると、
 ポインタが指しているアドレスが、
 単純に、足したり、引いたりされる、わけではなく、
 データ型のサイズ分が、足したり、引いたり、されるのです。

・乗算した場合も、データ型のサイズ分*乗じた数のアドレスになります。

・メモリアドレスは、**4byte**の整数値ですから、 「unsigned int」型の変数に代入することもできます。↓

/* アドレスを、整数値に型キャストして代入する。 */
unsigned int **hensuu1** = (unsigned int) **p1**;

- ・APIだとかの関数だと、「unsigned int」型の引数で アドレスを渡せたりできたんですが、この方法は現在は あまり推奨されていません。
- ・以前にも少し書きましたが、**64bit**システムでは、 標準整数とメモリアドレスのサイズが、 従来の倍の**64bit** (**8byte**) に変更されているからです。

・ポインタを演算する際に、気をつけていただきたいのは、式を必ずカッコで囲み、キャストをするということです。

- ・そうしないと、ヒープメモリが破壊されてしまい、これ以降の領域確保で失敗したり、 保護エラーが出る危険性があります。
- ・そうなった場合には、バッファオーバーランが原因の可能性もありますが、 カッコとキャストが抜けていないかを確認してください。
- ・同じデータ型への代入であっても、ポインタ演算を代入する場合は、 キャストをするようにして下さい。

· C/C++の文字列は、「char」型の配列です。↓

char moji1 ='A'; /* 半角文字は、1バイト文字なので、「char」型1つで記憶できる。 */

char moji2 = 'あ'; /* この全角文字は、2バイトのため、入りきらない。 */

char namae [] = "ハム太"; /* 文字列は、「char」型の配列変数に記憶する。 */

char*p namae = "ハム太"; /* ポインタ定数として宣言し、初期化することもできる。 */

- ・まず、1行目ですが、半角文字「A」で初期化しています。
- ・このように、**1**文字ずつ代入する時は、 「'」(シングルクォーテーション)で囲みます。
- ・次に、**2**行目ですが、全角文字「あ」で初期化しています。

しかし、この全角文字は、**2**バイトであるため、 切り捨てられてしまいます。

- 「char」型で文字をあつかう場合は、各バイトの値は、「S-JIS (cp932) コードセット」の「文字コード」とみなされます。
- このコート、セットの文字コート、は、「マルチハ、仆文字」といわれるもので、使用するハ、仆数が、文字によって異なります。

- ・3行目は、文字列定数 (文字列リテラル) を代入して「char」配列を初期化していますが、
 全角の1文字が、複数が仆のため、
 1要素につき1文字とは、なっていません。
- ・さいごの4行目では、ポインタ定数を、文字列定数で初期化しています。
- ・この場合、ポインタ定数が持っているアドレスは、 文字列の先頭アドレスであり、いいかえると、 1文字目の1バイト目のアドレスとなります。
- ・誤って、途中のアドレスを渡してしまうと、 半角文字とみなされ、表示が化けます。
- ・全角文字の最初の**1**バイトのことを、 「リードバイト」といいます。
- 「cp932」のコード表を見てわかるように、
 0x80、0x90、0xE0、0xF0 のいずれかが「リード バイト」となります。
- ・「mbstring.h」には、「リート・バイト」を判定するための「_mbsbtype」関数が用意されています。↓

bool is_lead = (_mbsbtype(p_namae, i) == 1);

·この関数の戻り値は、次の4つうちのいずれかです。↓

定数名	値	意味
_MBC_SINGLE	0	シングルバイト文字。 (半角文字)
_MBC_LEAD	1	マルチバイト文字の先頭1バイト。(cp 932では、0x81 ~ 0x9F or 0xE0 ~ 0xFC)
_MBC_TRAIL	2	マルチバイト文字の残りの数バイト中の1バイト。
_MBC_ILLEGAL	-1	不正な文字コード。

・文字列を関数に渡す場合は、終端に、「NULL文字」を入れておきます。 ↓

```
char* p_namae = "ハム太\0";
```

- ・ポインタ定数を使用する場合は、 文字列を書き換えることができません。
- ・配列「namae」の要素には代入できますが、 ポインタ定数「p namae」だと、アクセス違反エラーが出ます。↓

```
char* p_namae = "八厶太\0";
* ( p_namae + 2 ) = '\0';
```

「p_namae」の宣言には、
 「const」は付いていませんが、
 文字列リテラルで初期化した時点で
 ポインタ定数となります。

·文字列を改行する時は、次のように書きます。↓

```
char moji1[] = "ABCD EFGH";
moji1[4] = '¥n'; /* 「改行コード」を代入する。 */
printf( "%s",moji1 ); /* 改行されて表示される。 */
```

・要素数[4]には、半角スペースがありますから、 それが改行コードに置き換わるということは、

ABCD

EFGH

と表示されるということです。

- ・「'¥n'」は、半角文字が 2文字 も入っていますが、 この組み合わせの場合は、 1文字分の文字コードとみなされます。
- ・この改行コードのように、制御文字は、文字の手前に、「¥」記号を付けて入力します。

```
(文字化けして「\」 (バックスラッシュ) が表示されていますが、

¬ピ-・ペ-ストすると、「¥」 に戻ります。)
```

·これを「エスケープシーケンス」といいます。

【よく使うエスケープシーケンス】

「¥r」 ... 復帰コード。

「¥n」 ... 改行コード。

「¥t」 ... Tab文字。 (水平タブ) 「¥0」 ... 文字列の終端を示す「NUL文字」。 ("ハム太¥0")

・「改行コード」は、プラットフォームによって異なります。↓

Windows ¥r¥n
UNIX ¥n
Mac ¥r

「printf」関数だと、「¥n」でも改行されるんですが、WindowsAPIの関数では、「¥r¥n」でないと改行されません。

・文字列定数 (リテラル) は、シングルクォーテーションか、 ダブルクォーテーションで囲むことになっていますが、 これらの記号を、文字列の中で使う場合は、 次のようにエスケープします。↓

「¥'」 ... シンク゛ルクォーテーション (')

「¥"」 ... ダ ブ ルクォーテーション (**"**)

 $\lceil YY \rfloor$... YEN7-1/2 (YY = 1/2)

「¥?」 ... はてな記号 (?)

・どうみても半角**2**文字なんですが、 この組み合わせだけは、半角**1**文字として解釈されます。

· これを「エスケープシーケンス」といいます。

- ・ファイルパスのエスケープを忘れていると、 リンクエラーになったり、ファイルが開けなかったりします。
- · その他にも、次のようなものがあります。 ↓

「¥**v**」 … 垂直Tab。

「¥a」 … ベル文字。 (アラート)

「¥b」 ... 1 文字分戻る。

「¥f」 ... ページ送り。 (クリア)

「¥N」 … 8進定数。 (Nのところには、8進数の定数を書く。)

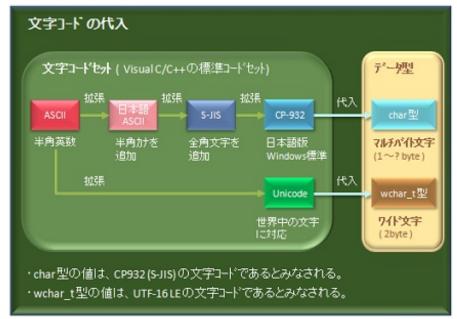
「¥xN」 ... 16進定数。 (Nのところには、16進数の定数を書く。)

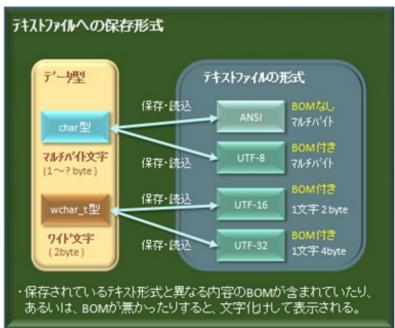
- ・まあ、めったに使いませんけどね。^^:
- 「¥」を、「¥¥」と書かなかった時には、
 意図しないエスケープがされてしまうことがありますので、
 その点だけ、忘れないようにしていれば、
 すべて覚えておく必要はありません。
- ・それと、

「¥」 (YENマーク) が 「\」 (バックスラッシュ) に化けるのは、

日本語ASCIIと本家ASCIIとの差異が原因で、

海外のサーバーだとかを使っているWebサイトだと化けます。





「.Net」や「Java」で、文字列をあつかう場合は、「string」型という基本データ型があります。

/* **string**型の文字列変数「**namae**」に、 文字列「ハム太」を代入する。 */

string namae = "ハム太";

- ・ネイティブC/C++で書く場合でも、 「STL」を使っていい場合なら、「std::string」というクラス型がありますし、 「MFC」を使う場合は、「CString」というクラス型を使えば、 同じような事ができます。
- ・しかし、**WindowsAPI** や、その他の**COM**ライブラリなどでは、 これらのクラス型は対応しておらず、直接渡すことはできません。
- · これらの関数の引数には、「文字コード」の配列を渡します。↓

char multi_text [] = "あいうえお"; /* マルチバ仆文字の配列。 */
wchar t wide text [] = L"あいうえお"; /*_ワイド文字の配列。 */

- よく使われる文字コート、の種類には、
 大きく分けて、この2通りがあるんですが、
 「S-JIS」で書く場合には、「char」型 (マルチバイト文字) を使い、
 「Unicode」で書く場合は、「wchar t」型 (ワイド文字) を使います。
- ・あとで決めたい場合は、「TCHAR」型を使います。
- · 「TCHAR」型は、

「_UNICODE」定数が定義されている場合は

「wchar t」型として解釈され、

そうでない場合は、「char」型として解釈されます。

/* TCHAR型の定義 */

#ifdef UNICODE

typedef wchar_t TCHAR;

#elseif

typedef char TCHAR;

#endif

・Cの標準関数や、WindowsAPIの関数も、文字列を扱うものは、2通り定義されていて、

たとえば、「MessageBox」関数には、

「ANSI」(の、日本語拡張である「S-JIS」など、マルチバイト文字) に対応した「MessageBoxA」関数と、

「Unicode」(おおむねワイド文字)に対応した「MessageBoxW」関数があり、

単に、「MessageBox」と書いた場合には、
「TCHAR」と同じで、「UNICODE」定数が定義されているか否かで、
どちらかに切り替わるようになっています。

- ・ちなみに、マルチバイト文字の引数は、 関数内で、ワイド文字に変換されていますので、 ワイド文字の関数の方が速いはずです。
- ・コンピューターの内部では、「文字」は、 「文字コード」という番号で、記録されています。
- 「顔文字」などで有名な「<u>ASCIIコート・セット</u>」は、
 英数字と基本的な記号しか扱わないため、
 1文字のコート・を、0~127番までの7bitで記録しています。

(1文字が1バイト固定であるので、「シングルバイト文字」という。日本語版のasciiには、半角が文字が含まれていて、161~223番を使用するため、8bit (1バイト) をフルに使う)

・しかし、日本語環境では、ひらがな、カタカナに加えて、 膨大な数の漢字を使用するため、1バイト(0~255)では到底足りません。

- ・そこで登場するのが「マルチバイト文字」で、
- 一般的には、「SJISコート・セット」が使用されますが、

(日本語版のWindowsでは、「cp932コート tvyl」が標準です。

つまり、特に指定しない場合は、「char」型の配列は、「cp932の文字コート、の配列」として解釈される。)

これらのコード体系のデータでは、ASCIIコードに加えて、 2byte以上の文字が混在して記録されています。

- ・この「マルチバイト文字」は、全角文字が使用できる一方で、 1文字あたりのバイト数が、文字によって異なるため、 何バイト目までが1文字目なのか、わかりにくい、 などの難点もあります。
- これに対して、ワイド文字では、1文字を、おおむね2バイトで記録します。

- ・このワイド文字は、おもに「Unicode」で使用されます。
- 「Unicode」は、世界中の文字を
 1つのコート、セットで記録できるようにするために
 制定されたワール、ワイト、なコート、体系で、正確には
 1文字を4が、小で記録している文字もあります。
- ただし、これらの文字はまだ、API側で未対応のため、「MessageBoxW」関数に渡しても、文字化けしてしまいます。

(まあでもこれは、フツーは絶対に使わないような 難解な漢字ばかりなので、無視しても無問題。)

・これに対応するためなのか、どうかわかりませんが、 **1**文字を**4**バイトで記録しているファイルフォーマットがあります。↓

文字コードセット	説明		
UTF-8	マルチバイト文字のUnicodeを記録している。		
UTF-16	Unicode1文字を、一律2バイトで記録している。		
UTF-32	Unicode1文字を、一律4バイトで記録している。←コレ		

・テキストファイルの場合は、

先頭に、「BOM」 (ByteOrderMark) が記録されていて、 テキストエディタなどで読み込まれる際には、 この「BOM」を手がかりにバイトの並びを読み取って、 文字を表示しています。

- ・しかし、必ずしも**BOM**が記録されているとは限らないため、 その場合には、エディタがどのコードセットのデータなのか判別できず、 文字化けして表示されてしまいます。
- ・UNIXやMacでは、「UTF32BE」が標準なんだそうで、 将来的には、「UTF32」で統一されるのかも知りません。

(「**BE**」は、「ビックエンディアン」の略。

Windowsは、「LE」(リトルエンディアン)方式でファイルに記録するので、 2バイト以上の値をファイルに書き込んだり読み込む際には、 1バイト単位で逆順に並べなおす必要がある。)

・Windowsでは、「S-JIS」 (cp932) が標準であるため、「S-JIS」のコード表を眺めながら、「char」配列を判定することが多かったのですが、現在では、「Unicode」の使用が推奨されています。

- ・ちなみに、「wchar_t」型 (ワイド文字) を使用する場合は、「Unicodeの配列である」と解釈されるようです。
- ・よく判定する「Iスケープシーケンス」だとかは、 半角文字ですので、どちらの場合でも、 「日本語**ASCII**」となります。

- ・文字列をあつかう場合は、Cランタイム関数を使用します。
- ・その前に、「言語ロケール」を設定しておきます。↓

```
#include <locale.h>/* 「setlocale」関数が定義されている。 */
int main()
{
    /* 「ロケール」には、日本語版Windowsの標準コート セット「S-JIS (cp932)」を設定する。 */
    setlocale(LC_ALL, "Japanese_Japan.932");
}
```

・「strlen」関数は、文字列のバイト数を返します。↓

```
int main()
{
    char* p_namae="ハム太";
    unsigned int length = strlen( p_namae ); /* 結果は6バイト。 */
}
```

#include <**string.h**>/* 「**strlen**」関数が定義されている。 */

- ・**strlen**関数が返す値には、文字列の終端を示す「'¥0'」の分は、カウントされません。
 - (※「\」(バックスラッシュ)が表示されている場合は、文字化けしています。 これは半角の「¥」で、文字列の終端を示す「終端コード」は、正しくは「¥0」です。)

- ・これは、wcslen関数でも同様です。
- ・「マルチバイト文字」の文字数を取得するには、 「 **mbstrlen**」関数を使用します。↓

```
#include <stdlib.h> /* 「_mbstrlen」関数が定義されている。 */

int main()
{
    char* p_namae = "ハム太¥0";
    unsigned int length = _mbstrlen( p_namae ); /* 結果は3。(※ロケール設定時) */
}
```

- ・上の例では、ロケール設定を省略していますが、 その場合は、文字列のバイト数が返ります。
- ・それと、「**mbstring.h**」の、「**_mbslen**」関数ですが、 遅い上に、正当性チェックが付いていないので、使いません。
- ・「ワイド文字」 (Unicode) の場合は、 「wcslen」関数で文字数を取得します。↓

```
#include <wchar.h>/* 「wcslen」関数が定義されている。 */

int main()
{
    char* p_namae = L"ハム太¥0";
    unsigned int length = wcslen(p_namae); /* 結果は3。(※ロケール設定時) */
}
```

・「TCHAR」型の場合は、「_tcslen」関数を使用します。↓

```
#include <tchar.h>/* 「_tcslen」関数が定義されている。 */

int main()
{
    TCHAR* p_namae = TEXT("ハム太¥0");
    unsigned int length = _tcslen( p_namae ); /* 結果は3。(※ロケール設定時) */
}
```

· **C**ランタイム関数は、組み込み関数ですので、 実行速度は、自分で書くよりもかなり速いはずです。

- 「stdio.h」(標準入出力)の関数を使うと、「DOS画面」に数値や文字列を表示(出力)したり、ユーザーに入力をしてもらった値を、受け取ったりできます。
- ・まずは、「出力」する場合の例から見て行きましょう。↓

```
#include <stdio.h>/* 「printf_s」「scanf_s」関数が定義されている。 */

int main()
{
    unsigned int hensu1 = 100; /* 整数型の変数を宣言する。 */

    printf_s("値は%dです。", hensu1); /* 整数値を含む文字列を出力する。 */

    /* ココで、「DOS画面」に、「値は100です。」と表示される。 */

    return 0; /* ココで、プログラムが終了するため、「DOS画面」が閉じてしまう。 */
}
```

- 「VisualStudio」で書かれている方は、「プロジェクト」を新規作成する時に、「コンソールアプリケーション」を選択して下さい。
- 「Windowsアプリケーション」を選択した場合は、「DOS画面」(コンソール画面)が開きません。
- 「printf_s」関数では、
 引数1に「書式文字列」を書き、
 引数2以降は、出力したい変数を、
 「,」 (カンマ) で区切って、順に書いていきます。

・「書式文字列」というのは、

表示される文字列のことで、

ただし、変数の表示箇所を意味する「書式指定子」は

変数の値に置換されて表示されます。↓

int x = 1; int y = 2; int z = 3; /* この3つの変数を表示させたい。 */

printf_s("x = %d, y = %d, z = %d", x, y, z); /* 赤い所に、変数の値が置換される。 */

/* この場合は、「x = 1, y = 2, z = 3」と、表示される。 */

·書式指定子「%d」は、

『整数値の出力』

を、指示する記号です。

・「書式指定子」には、この他にも、次のようなものがあります。 ↓

【書式指定子】

「%c」 ... 1 文字 (char)

「%s」 ... 文字列 (char*)

「%d」 ... 整数 (10進数)

「%u」 ... +-符号なし整数 (10進数)

「%0」 ... 整数 (8進数)

「%x」 ... 整数 (16進数)

「%f」 ... 浮動小数点 (float)

「%e」 ... 浮動小数点 (指数表示) (float)

「%g」 ... 浮動小数点 (最適な形式) (float)

「%ld」 ... long整数 (10進数)

「%lu」 ... +-符号なしlong整数 (10進数)

```
「%lo」 ... long整数 (8進)
「%lx」 ... long整数(16進)
「%lf」 ... 浮動小数点 (double)
```

- ・文字「%」を表示させる場合は、「%%」と書きます。
- ・表示するケタ数を、指定することもできます。↓

```
/* %~f の間に、クタ数、または文字数 をはさむ。↓ */
printf_s("■%8.3f■", 123.45678); /* 「■123.4567■」 */

/* 指数表記の場合は、↓ */
printf_s("■%8.3e■", 1234.5678); /* 「■1.235e+003■」 */

/* 文字列の場合は、右寄せで表示される。↓ */
printf_s("■%5s■", "ABC"); /* 「■ ABC■」 */

/* 余白を切り詰める場合は、クタ数の前に「. 」 (ピリオド)を付ける。↓ */
printf_s("■%.3s■", "ABCDEFG"); /* 「■ABC■」 */
```

・さらに、空白を、ゼロ埋めするには、↓

```
/* ケタ数の前に、「0」を付ける。↓ */
printf_s( "■%08.3f ■", 123.45678 ); /* 「■0123.456 ■」 */
printf_s( "■%05d ■", 1 ); /* 「■00001 ■」 */
```

・左寄せで表示するには、↓

```
/* ケタ数の前に、「-」 (マイナス) を付ける。↓ */
printf_s( "■%-5s■", "ABC" ); /* 「■ABC ■」 */
```

・+-符号を表示したい場合は、↓

```
/* ケタ数の前に、「+」 (プラス) を付ける。↓ */
printf_s("■%+3d■", 100); /* 「■+100■」 */
printf_s("■%+3d■", -100); /* 「■-100■」 */
```

・ユーザーに、「入力」をしてもらいたい時は、 「scanf s」関数を使います。↓

```
char hensu1[256] = { }; /* これは、入力された文字列を、受け取る配列です。 */
scanf_s( "%c" hensu1 ); /* 入力待ちに入る。 */
/* ( キ-入力が終わって、「Enter」 キーが押されるまで、処理が停止する。 ) */
```

- ・「DOS画面」を見ると、「カーソル」 (白い線) が、点滅しています。
- ・ユーザーは、ここでキーボードを使って、何かを入力します。
- ・そして、「Enterキー」が押されたら、プログラムが再び流れ始めます。
- ·入力された値は、引数2でアドレスを渡した配列に、格納されています。
- ・「ワイド文字」の場合は、下記の関数を使用します。↓

```
unsigned int hensu1 = 100;
 wprintf_s(L"値は%dです。", hensu1); /* 「値は100です。」と表示される。 */
 wchar t hensu1[256] = { };
 wscanf s(L"%c", hensu1); /* 入力待ちに入る。 */
・それから、「tchar.h」には、
  「TCHAR」型で文字列を渡すめたのマクロが定義されています。↓
 unsigned int hensu1 = 100;
 _tprintf_s( TEXT("値は%dです。") , hensu1 );
 TCHAR hensu1[256] = { };
 _tscanf_s( TEXT( "%c") , hensu1 );
・書式化された文字列は、
 取得することもできます。↓
 unsigned int hensu1 = 100;
 char hairetsu1[ 256 ]; /* 書式化文字列を受け取る配列。
                 (※オーバーしないように、要素数を設定しておく。) */
sprintf( hairetsu1, "%d", hensu1 );
/* 戻り値は、書式化文字列の文字数。(※NULL文字は、含まない。)
  失敗した時には、EOF定数を返す。 */
```

/* ワイド文字の場合は、「wsprintf」関数を呼ぶ。

戻り値は、書式化文字列の文字数。(※NULL文字は、含まない。)

失敗した時には、WEOF定数を返す。*/

ステーカルは、内側から評価されていく。

```
まず、ここが評価されて、
評価値になり、

/* 足し算の答えを返す関数「Tasu」の定義*/

int Tasu( int a , int b )

{

int c = (;

c = (a + b) * 3;

return c;

}
```

- ・ここでは、計算式の書き方を説明します。
- ・和・差・積・商を求める四則演算の例を見てみましょう。↓

```
int a = 10;
int b = 20;
int wa = a + b; /* 和 */
int sa = a - b; /* 差 */
int seki = a * b; /* 積 */
int syou = a / b; /* 商 */
int jouyo = a % b; /* 剰余 (割り算のあまり) */
```

- 「=」の右側が計算式で、左側の変数に、「答え」を代入しています。
- · 「+」とか「-」の記号は、「演算子」といいます。
- ・「*」(アスタリスク)は掛け算(乗算)、

「/」(スラッシュ)は割り算(除算)です。

- ・割り算の「あまり」(剰余)を求める場合は、 「/」の代わりに「%」(パ-センテージ)を使います。
- ・剰余演算子は、整数にしか使えません。
- · $\lceil a = a + b \rceil$ は、 $\lceil a + b \rceil$ と書くこともできます。
- ・「+=」は、「代入演算子」といいます。

```
int a = 10;
int b = 20;
a += b; /* 加算代入 */
a -= b; /* 減算代入 */
a *= b; /* 乗算代入 */
a /= b; /* 除算代入 */
a %= b; /* 剩余代入 */
```

- ·「a+=1」は、「++a」と書くこともできます。
- · 「++」は「インクリメント演算子」といいます。
- ·「a-=1」は、「--a」と書くこともできます。
- ・「--」は「デクリメント演算子」といいます。
- ・計算式が複雑になってくると、 演算子の優先順位が重要になってきます。↓

```
int kotae = a + b * c;
```

- ・この場合だと、まず最初に 「b*c」 が計算されて、 その答えが「a」 に加算されます。
- · 「a+b」 を、先に計算したい場合は、 「(」「)」 (カッコ) でくくります。 ↓

```
int kotae = (a + b)*c:
```

- ・<mark>変数名</mark>が、持っている値として評価されるように、 数式も、その結果値として評価されます。
- たとえば、「(10+20)」は、「30」として評価されます。
- ・「評価」は通常、 代入や比較をした時点で行われます。
- ・上で述べた「インクリメント」と「デクリメント」には、「前置」と「後置」という2通りの書き方があり、「後置」では、この「評価」が重要な意味を持っています。

```
int b1 = ++a;
int b2 = a++;
```

- ・変数「b1」には、式「a+=1」の結果値が代入されます。(「前置インクリメント」という)
- ・変数「**b2**」には、変数 「**a**」の値が代入され、(まず変数が評価される) その後で、式 「「**a** += 1」が実行されます。(「後置インクリメント」という)

・演算の優先順位については、こちらです。↓

```
1 a++ a--
2 ++a --a
3 a*b a/b a%b
4 a+b a-b
5 a>> b a << b
6 a>b a < b a>= b a <= b
7 a == b a!= b
8 a&b
9 a^b (OR)
10 a^b (XOR)
11 a&& b
12 a|| b
13 a?b:c
14 a=b a+=b a-=b
15 a,b
```

- ・「**=**」(イコール)という記号は、 **C/C++**では、「代入」を意味します。
- ·では、「等しい」を表す「=」は、どう書くのでしょうか。
- ・C/C++では、値と値とを比較する場合は、下記のように、「比較演算子」をもちいて比較式を書きます。 ↓

int hensu1 = 11; /* この変数の値を比較する。 */

```
bool kekka1 = (hensu1 == 10); /* 値が、「10」と等しいなら、trueが代入される。 */
bool kekka2 = (hensu1 != 10); /* 値が、「10」と等しくないなら、trueが代入される。 */
bool kekka3 = (hensu1 > 10); /* 値が、「10」より大きいなら、trueが代入される。 */
bool kekka4 = (hensu1 < 10); /* 値が、「10」より小さいなら、trueが代入される。 */
bool kekka5 = (hensu1 >= 10); /* 値が、「10」以上なら、trueが代入される。 */
bool kekka6 = (hensu1 <= 10); /* 値が、「10」以下なら、trueが代入される。 */
```

- ・赤色の記号が「比較演算子」です。
- ・それぞれ、条件を満たしていれば、論理値 「true」 (真) が代入され、 そうでなければ、論理値 「false」 (偽) が代入されます。
- ・つまり、「比較式」は、コンパイルされる時に、 「bool型の値」として評価されます。
- 「kekka5」と「kekka6」の場合は、以上と以下ですから、両方の値が等しい場合も、「true」(真)が代入されます。

- ・前回説明した「比較式」は、「bool」型の値として評価されていました。
- ・今回説明する「論理演算子」は、 「bool」型の値を比較するもので、 「比較式」(bool値)と「比較式」(bool値)とを 比較するのに使います。↓

```
int tensu1 = 50; /* ハム太くんの点数 */

/* 40点以上で、かつ、60点以下なら、居残りが確定する。
    (「&&」(AND) 演算では、すべてが「true」なら、「true」と評価される。) */
bool inokori = ( (40 <= tensu1 ) && (count >= 60 ) );

/* 99点か、または、100点なら、表彰が確定する。
    (「||」(OR) 演算では、いずれかが「true」なら、「true」と評価される。) */
bool hyosyo = ( (99 == tensu1 ) || (count == 100 ) );
```

・これも「論理演算」です。↓

```
/* 「!」 (NOT) 演算では、評価値が逆になる。 */
bool zaigaku = ( tensu1 ); /* 値が、「0」以外なら、trueが代入される。 */
bool rakudai = ! ( tensu1 ); /* 値が、「0」なら、trueが代入される。 */
```

「zaigaku」は、何も付いてませんが、 「bool」型では、「0」(false)以外は、 「true」 として評価されます。 「rakudai」の場合は、頭左横に、「!」 (NOT演算子) が付いているため、評価値が逆になります。

・つまり、評価値が「true」なら「false」になり、 「false」なら「true」になります。









(※ 符号付き整数値を右シフトした場合は、符号ビットで埋められます。)

· データ型の最小単位は**1**バイトですが、

「ビット演算子」を使えば、

ビット単位で操作することができます。↓

unsigned char hensu1 = 0; /* 変数を初期化しておく。 */

hensu1 |= 0xF0; /* 上位4ビットを**ON**にする。 */

bool kekka1 = (bool) (hensu1 & 0xF0); /* 上位4ビットはONなので、true。 */

hensu1 &= ~0xF0; /* 上位4ビットOFFにする。 */

boolkekka2 = (bool) (hensu1 & 0xF0); /* 上位4ビットはOFFなので、false。 */

- · ビットの並びがわかりやすいように **2**進数表記で書くと、
 - 「0xF0」は、「<mark>1111</mark>0000」です。
- ・「**11110000**」は、上位**4**ビットが、 すべて「**1**」(**ON**ビット)になっています。

- ・「ビット演算」では、 この「**16**進数表記」で書いている値が重要で、 これを「ビットマスク」といいます。
- ・たとえば、**7**ビット目だけを切り替えたい場合は、 「電卓」を開いて、「**2**進数」モードで 「**01**00 0000」と入力します。
- ・そして、「**10**進数」モードか、または 「**16**進数」モードに切り替えると、 この「ビットマスク」が表示されます。
- ・ビットの操作では、もう一つ重要な手法があります。 →

unsigned char hensu1 = 1; /* この時点では、0000 0001 */

hensu1 = hensu1 << 1; /* 左に1ビット移動するので、1ケタ繰り上がって、0000 0010 */
hensu1 = hensu1 >> 1; /* 右に1ビット移動するので、1ケタ繰り下がって、0000 0001 */

- ・これは「ビットシフト」というビット演算で、 指定したケタ数だけ、ビットの並びをずらすことができます。
- ・コメント欄にある<mark>赤色の1</mark>ケタは、 「ビットシフト」によって追加されたものです。
- このように、元々の値にないケタは、○で埋められます。
- 「ビットシフト」は、ケタを上げ下げすることでもありますので、乗算・除算の代わりに使うことができます。↓

```
unsigned char a2 <<= 2; /* a2 *= 4 と書くのと同じです。 */
unsigned char a3 <<= 3; /* a3 *= 8 と書くのと同じです。 */
unsigned char a4 <<= 4; /* a4 *= 16 と書くのと同じです。 */
unsigned char a5 >>= 1; /* a5 /= 2 と書くのと同じです。 */
unsigned char a6 >>= 2; /* a6 /= 4 と書くのと同じです。 */
unsigned char a7 >>= 3; /* a7 /= 8 と書くのと同じです。 */
unsigned char a8 >>= 4; /* a8 /= 16 と書くのと同じです。 */
```

- ・乗算と除算は、加算や減算に比べて、 **10**倍以上の処理時間がかかります。
- ・ビットシフトの速度は、加算や減算と同程度ですから、 これは、非常に有効なテクニックだといえます。
- ・他の値で乗・除算する場合も、 +aするなどすれば、利用は可能です。

```
#define MUL3(a) (((a)<<1)+(a))
```

- ・ただし、符号付き整数値の場合は、 上位1ビットが符号ビットですから使えません。
- 「ビットマスク」のおもな使い道は、途中の数ビットだけを取り出したり、書き換えたりするような場合です。↓

```
unsigned char a1 = 0xF0; /* 1111 0000 で初期化しておく。 */
unsigned char a2 = a1 >> 4; /* 0000 1111 が代入される。 */
unsigned char a3 = (a2 << 4) \mid 0x0F; /* 1111 0000 と 0000 1111 を加算し、代入。 */
```

- 「|」(OR演算子)は、最初に少し出てきましたが、「ビットマスク」を重ねる時に使います。
- ・上の例だと、3行目の時点で、変数「a2」の値は、「0xF0」(1111 0000)であり、

下位4ビットは、常にすべてゼロで、

つまり、使用していないので、

「0x0F」(0000 1111)を、重ねることができます。

```
#define ICHIRO 1 /* 0000 0001 */
#define JIRO 2 /* 0000 0010 */
#define SABURO 4 /* 0000 0100 */
#define SHIRO 8 /* 0000 1000 */
#define GORO 16 /* 0001 0000 */
#define ROKURO 32 /* 0010 0000 */
#define NANARO 64 /* 0100 0000 */
#define HACHIRO 128 /* 1000 0000 */
```

- ・上記のように、「ビットマスク」は、 それぞれの使用するビットが重ならないように定義します。↑
- ・この「ビットマスク」を使用すれば、 1バイト値の中に、**8**名分の出席状況が記録できます。↓

```
unsigned char hensuu1 = JIRO | TARO | ROKURO;
hensuu1 |= HACHIRO;
hensuu1 |=ICHIRO;
```

・組み込み系のシステムでは、メモリ容量にゆとりがなく、 **CPU**の演算速度も貧弱なことが多いため、 ビット演算は、今もって有効なテクニックといえます。

- ・ふつうの計算式と違って、直感的にわかるものでもないので、あまり深く考えない方がいいと思います。
- 「ビットフラグ」は、「電卓」で算出すればよく、よく使う方法は今回説明したものなど限られていますから、とにかくそれを使ってみて、やり方だけ覚えておけば、そんなに困ることはありません。

「unsigned int」と書くのが面倒なら、別の名前を定義することができます。↓

typedef unsigned int Ulnt32; /* typedef 元のデータ型 別名; */

- ·「typedef」の後にくるのは、元のデータ型です。
- ・最後にくるのが、別名です。
- ・最後のセミコロンは、忘れないようにして下さい。
- ・次の2つは、いずれも同じデータ型「unsigned int」の変数です。↓

unsigned int hensu1;

UInt32 hensu2;



- ・「構造体型」というのは、特殊なデータ型の一種です。
- ・構造体型で宣言された変数、つまり、構造体は、 複数の変数を、ひとまとめにしたもので、 その点では、「配列」とよく似ています。
- ・「配列」というのは、 同じデータ型の変数を並べたものでした。↓



・すべての要素が同じサイズ(等間隔)だったため、「要素番号」を指定すれば、それを手がかりにその値が置かれているメモリアドレスを特定でき、要素の値に代入したり、

逆に、要素から値を取り出すことができました。

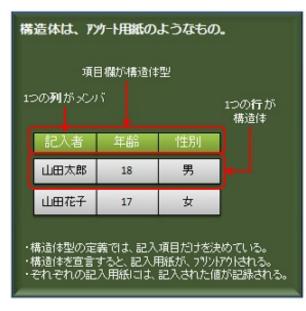
・これに対して、構造体は、 異なるデータ型の変数などを並べたものです。↓

[1byte值] [2byte值] [1byte值] [4byte值]

- ・構造体では、各要素のサイズが、一定ではないため、「要素番号」では、メモリアドレスを特定できません。
- ・そのため、構造体では、「要素番号」ではなく、 要素の「名前」(メンバ名)を指定してアクセスします。
- ・このため、構造体を宣言するには、まず、構造体型を定義しておく必要があります。 ↓

```
struct Meishi /* ←構造体型の名前 */
{
    char myouji[5]; /* ← メンバの定義 */
    char namae[5]; /* ← メンバの定義 */
    unsigned int denwa_bangou; /* ← メンバの定義 */
};
```

- · 「struct」 の右となりが、構造体型の名前です。
- ・中カッコ 「{ } 」の中には、メンバを、並べて書いていきます。
- 何となく、変数の宣言と似た書き方をしていますが、これは「データ型の定義」で、
 あくまで、「こういうメンバー構成でいきますよ~」という取り決めをしているだけです。





- ・「アンケート用紙」でいうところの、 「記入項目」を決めている段階です。
- ・実際に、メモリ上に場所が確保されるのは、 構造体が宣言された時です。 ↓ (※正確には、プログラムの実行時ですが)

/* 構造体の宣言。 ↓ */

Meishi meishi1; /* この用紙は、初期化されていない。 */
Meishi meishi2 = { }; /* この用紙は、初期化されている。 */

- ・先ほどの、「アンケート用紙」の例えでいえば、 未記入の用紙が2枚、プリントアウトされたことになります。
- ・最初の「meishi1」は、初期化されておらず、各メンバには、関係のない値が入っています。
- ・次の、「meishi2」は、初期化をしているため、各メンバは、「0」で初期化されています。
- ・以前、配列のところで説明したように、 初期値を省略した要素は、すべて「O」で初期化されます。

・構造体の「メンバ」にアクセスするには、 「メンバ名」を指定します。↓

unsigned int hensu1 = meishi.denwa_bangou; /* メンバの値を、取り出す。 */
meishi.denwa_bangou = 12345678; /* メンバに、値を代入する。 */

- ・少し見えにくいのですが、構造体と、「メンバ名」の間には、「.」(ピリオド)が打たれています。
- 「VisualStudio」などで書かれている方は、 ピリオドを入力した時に、 「メンバ名」の一覧が表示されたはずです。
- さらに、もう一つ、書き方があります。 ↓

Meishi meishi1; /* 構造体を宣言する。 */
meishi.denwa_bangou = 12345678; /* メンバに、値を代入してみる。 */
Meishi* p_meishi = &meishi; /* 構造体のアドレスを、ポインタ変数に代入する。 */
unsigned int hensu1 = p_meishi->denwa_bangou; /* メンバの値を、取り出す。 */

- ・ポインタ「p_meishi」には、 構造体「meishi1」の メモリアドレスが代入されています。(3行目です)
- ・ポペンタ名の右横に、「->」(アロー)を付けると、
 先ほどと同じようにして
 「メンバ名」を指定することができ、
 メンバにアクセスすることができます。(4行目です)
- また、構造体は、

同じ構造体型で宣言された別の構造体に 代入することができます。↓

meishi2 = meishi1;

- ・配列では、これはできないのですが、 構造体の、メンバになっている配列では、 要素値は、すべてコピーされます。
- ・配列の要素の時もそうでしたが、 構造体のメンバもまた、 メモリ上に、連続して並んでいます。
- ・ということは、そのアドレスを指定して メンバの値にアクセスすることができるはずです。↓

```
Meishi meishi1 = { }; /* 構造体を初期化して宣言する。 */
meishi1.namae[0] = 'A'; /* 2つ目のメンバの、1文字目に、「A」を代入する。 */
char* p1 = (char*) &meishi1; /* 構造体の先頭アドレスを、ポインタに代入する。 */
char a = *( p1 + 5 ); /* ポインタ演算で、5バイト進めてから、値を取り出す。 */
```

- ・4行目の変数「a」には、メンバ 「namae」の1文字目の「A」が、代入されます。
- ・ということは、この構造体のサイズは、14byteなのかな? ...と思いきや、sizeof で調べてみると、16byteなんですね。
- **・32bit**のプロセッサ(CPU)では、

32bit、すなわち、4byteずつ、データを転送しています。

・このため、コンパイラは、データの転送効率をよくするため、 データを、**4byte**区切りに配置します。

(これを、「**4byte** 境界 (アラインメント) に揃える。」 という。)

たとえば、次のような場合、↓

struct Kouzou

```
{
  char data1; // 1byte
  int data2; // 4byte
};
```

この構造体が使用するメモリ領域のサイズは、合計5byteです。

この場合、コンパイラは、 使用するデータ領域を、4の倍数にそろえるために、 1byteの領域しか使用していないdata1に対して、 4byteの領域を割り当てます。

たとえば、

data1に 0xff を代入し、

data2に、0xffffffff を代入した場合、

メモリ上では、**ff** 00 00 00 **ff ff ff ff** と配置されます。

専門用語では、これを

「アライメント(境界)をそろえる」といいます。

「アライメント」というのは、そろえるデータサイズのことで、この場合だと、この構造体の中で一番大きな4バイトが アライメントとなります。

それと、これも余談ですが、

C言語で構造体型を定義する場合は、次のような書き方をします。↓

```
typedef struct_Meishi
{
    /* 中略 */
} Meisi;
```

・これはなぜかというと、

C言語では、構造体型の変数を宣言する時に、 次のように書かないといけないからです。↓

struct Meishi meisi1;

typedef 演算子は、データ型の別名を定義するもので、
 この場合は、「struct _Meishi」というデータ型に、
 「Meishi」という別の名前をつけています。(詳細は後述)

- ・これによって、宣言時の「struct」を省略しているのです。
- ・しかし、「Visual Studio」では、基本的に、C/C++の構文規則が適用されていますから、この書き方は、必要ありません。

・構造体型の中に、

同じ構造体型のメンバを持たせたい時は、

「不完全型の前方宣言」をしておきます。↓

```
struct ListItem; /* 構造体型 (不完全型) の前方宣言。*/

struct ListItem /* 構造体型の定義。*/
{
  int value;
  ListItem* p_prev; /* メンバで、自身の型を使っているため、前方宣言が必要。*/
  ListItem* p_next;
};
```

- 「不完全型」というのは、『名前しか決まっていない不完全な型』のことです。
- ・上記の部分が、コンパイルされた時のことを 考えてみていただきたいんですが、 コンパイラが、「ListItem」型のメンバを 読み取っている時点では、 この「ListItem」型は、 まだ定義されていません。
- ・コンパ[°] イラは、「**ListItem**」という単語が 何なのかを知りません。
- ・そこで、この単語は、少なくとも「構造体型」である、ということを、前もって知らせるために、「前方宣言」を行なっているのです。

- ・このように、ヘッダファイルでは、 前方宣言によって 定義をしていないデータ型が使えますが、 それは、ポインタだけです。
- ・たとえば、メンバの宣言で、 未定義の構造体型などを使うと、 コンパ[°] イルエラー:C2079が出力されます。

共用体型の定義 (union)



- 「共用体型」というのもまた特殊なデータ型で、 共用体型で宣言された共用体は、 データ型を、変更できます。
- ・変更できる、とはいっても、 何型にでもなれるわけではありません。
- ・<mark>変更できるデータ型</mark>を、 あらかじめ定義しておいて、 そのうちのいずれかになれるのです。↓

```
union UIntAny /* 共用体型の定義 */
{
    unsigned char ui8;
    unsigned short ui16;
    unsigned int ui32;
    unsigned __int64 ui64;
};
```

・それでは、宣言して、使ってみましょう。↓

UIntAny kyoyo1; /* 共用体を宣言する。 */

```
kyoyo1.ui64 = 0x1122334455667788; /* 64bit (8byte) のメンハ に、値を代入してみる。 */
unsigned char hensu1 = kyoyo1.ui8; /* 0x88 */
unsigned short hensu2 = kyoyo1.ui16; /* 0x7788 */
unsigned int hensu3 = kyoyo1.ui32; /* 0x55667788 */
unsigned __int64 hensu4 = kyoyo1.ui64; /* 0x1122334455667788 */
```

- ・変数「hensu1」には、初期値の下位1byteが代入されています。
- ・変数「hensu2」には、 初期値の下位**2byte**が代入されています。
- ・変数「hensu3」には、 初期値の下位**4byte**が代入されています。
- ・共用体は、宣言された時点で 最も大きなサイズのデータ型のサイズで メモリ上に置き場所を作ります。
- ・共用体は、

 浮動小数点型 を 固定小数点型 に

 変換する際などに使ったりします。
- · COMでは、あらゆる基本データ型になれる
 「VARIANT」型という共用体型が定義されていて、
 これは「VBA」の変数のデータ型です。

```
・「列挙体型」というのも特殊なデータ型で、
列挙体型で宣言された列挙体は、
限定された値だけを代入する変数になります。
```

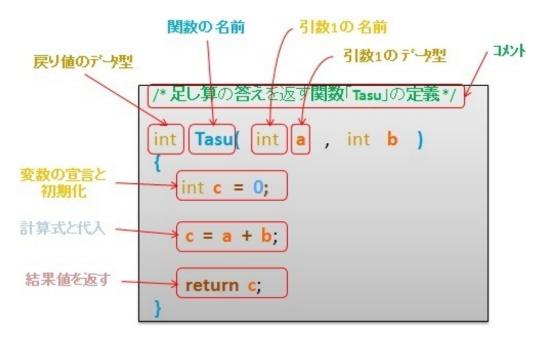
・代入できる値は、あらかじめ定義しておきます。 ↓

```
/* 列挙体型「Shingoki」の定義。↓ */
enum Shingouki
{
    Aka = 0,
    Kiiro = 1,
    Midori = 2
};
```

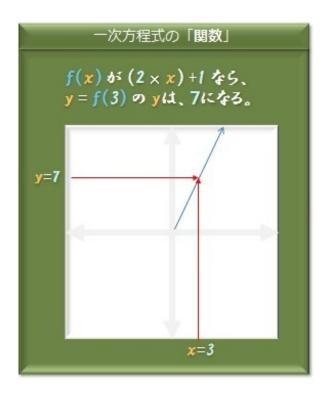
・変数は、おもに、状態を記憶しておくのに使用します。 ↓

```
Singouki snigouki1 = Aka;
Singouki snigouki2 = Midori;
```





・「関数」というと、中学生より上の方なら、おそらくご存知のはずなんですが、↓



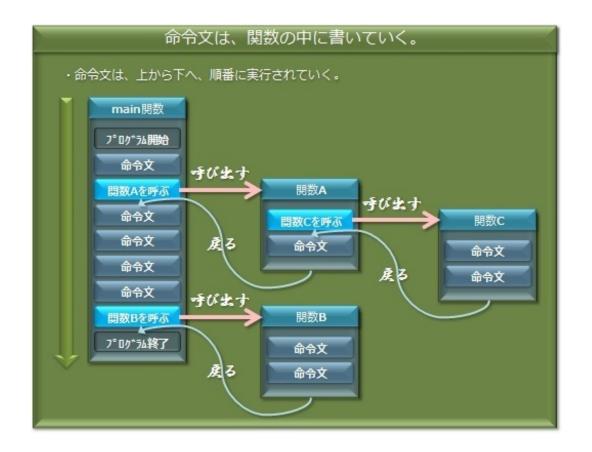
- ・変数「x」の値が変化すると、関数の結果である変数「y」の値が変化します。
- ・変数「x」に、1ずつ足していくと、yも、2ずつ増えていき、 が ラフで見ると、真っ直ぐな直線となります。
- ・コンピュータープログラムでは、 この「関数」を、たくさん書きます。
- ・というか、この、「関数」の中に、 命令文を書いて行きます。
- ・それでは、この一次方程式 「**f(x**)=(2*x)+1」 を、 「**C/C++**」の「関数」にしてみましょう。↓

```
int f( int x )
{
    return ( ( 2 * x ) + 1 );
}
```

・次に、この関数「f」を、 7°ログラムの最初に呼ばれる関数「main」の中から、 呼び出してみます。↓

```
int main()
{
    int x = 3;
    int y = f(x); /* 変数「y」には、結果値の「7」が代入される。 */
    return 0; /* プログラムの最初に呼ばれた「main」関数が
        終了したので、プログラムが終了する。 */
}
```

・このように、関数 (の呼び出し文) を代入すると、 その関数内で「return」された戻り値が、代入されます。



- ユーザーが、「実行ファイル」(*.exe)をクリックすると、 そのプログラムの中に書いてある 「main」という関数が、最初に呼ばれます。
- ・プログラマは、この「main」関数の中で、 別の関数を呼ぶようにプログラムを書いて行きます。
- ・そしてさらに、その関数の中から、別の関数を呼ぶように書いていきます。
- ・それでは次に、関数を「定義」する時の書き方についてもう少し、詳しく見てみましょう。 ↓

```
int KansuMei(int hikisu1, int hikisu2) /* 左から順に、戻り値の型名、関数名、引数の宣言。 */
{
    int modorichi1 = hikisu1+ hikisu2; /* 引数で計算する */

    return modorichi1; /* 戻り値を返している */
}
```

- 1行目のさいしょの「int」は、「戻り値」のデータ型です。
- 「戻り値」を返さない時は、「void」と書きます。
- ・その場合は、値は返せませんが、処理の途中で「return;」と書けば、呼び出し元に戻ることができます。

(これを「呼び出し元に、制御を返す」という)

- で、その次が関数の名前で、その後の、カッコ内には、「引数」の宣言を書きます。
- ・「引数」が複数ある場合は、 カンマで区切ります。
- ・それから、これはあまり使わない言葉ですが、 関数の定義側で書いている引数のことは、「実引数」といい、 関数の呼び出し側で書いている引数は、「仮引数」といいます。
- ・「関数」というと、「計算式」というイメージがありますが、 実際には、Windowsの関数を呼び出して 「ウィンドゥのサイズを変更する」だとか、 「画像の位置を変更する」だとか、 「効果音の番号を指定して音を鳴らす」だとか、 簡単なものがほとんどです。↓

bool kekka = SetWindowSize(h window, 640, 480);

- ・極端な話、プログラマが独自に定義する関数は、 既存の関数の呼び出しをまとめたもので、 メモリ上のデータも、結果値を記憶しておいたり、 それをまた別の関数に渡したりするくらいです。
- ・関数は、この先、数えきれないほど登場しますが、 それを逐一、丸暗記する必要は、まったくありません。
- ・必要になった時に、リファレンスマニュアルを読んだり、 ネットで検索するのが普通です。

- ・それから、実行速度が重視される場合には、 以下のことに留意して下さい。 ↓
 - ・関数内で使用する変数を、3つ以内に抑える。
 - ・サイズの小さい変数から宣言する。
 - ・変数の宣言は、最初に書く。
 - ・なるべく手短に書く。(インライン展開される)
 - ・基本データ型以外を、引数や戻り値に使う場合は、 ポインタ型にしておき、アドレスを渡すようにする。

(構造体変数を渡したり、返したりすると、 すべてのメンバの値がコピーされてしまうため、 処理に時間がかかる。)

・一時的にしか使わない変数は、

「{}」プロック内で宣言する。

· 関数には、いくつかパターンがあります。 ↓

```
/* 戻り値を返すもの。 */
 int Tasu( const int a ,const int b )
    return ( a + b );
  }
 /* 戻り値のないもの。 */
 void Hyouji( const char* p_namae )
    printf ( "私のマナエは%sです。", p_namae );
  }
 /* 戻り値を返す必要がない場合は、
    戻り値のデータ型のところに、void を書きます。 */
 /* 渡された変数の値を変更するもの。 */
 void Henkou( int* p_hensu )
  {
    *p hensu = 100;
  }
/* 関数を呼び出すときに、変数を渡すと、
   変数の持つ値が渡されてしまう。
   変数の持つ値を変更する場合は、
   Henkou( &hensu1);
```

```
/* 渡された配列の要素値を変更するもの。
   (※配列をそのまま渡すと、すべての値がコピ-されてしまう。)*/
 void Henkou(
         int hairetsu ∏,
         const int bangou,
         const int atai
      {
       hairetsu[bangou] = atai;
      }
 /* 渡された構造体のメンバ値を変更するもの。*/
 void Henkou( Kouzoutai* p kouzo )
  {
    p kouzo->denwa bangou = 0120993906;
   /*(※構造体をそのまま渡すと、すべての値がコピ-されてしまい、
      大変な手間がかかるため、アドレスを渡している。
      アドレスであれば、構造体の持つ各メンバの値を、変更することもできる。)
 /* 関数内で、ヒープ領域を割り当てる時は、ポインタ・ポインタを使う。 */
 void Tsukuru( KouzouTai** pp_kouzo )
  {
    *pp_kouzo = malloc( sizeof( KouzouTai ) );
  }
/* 呼び出す時は、
  Kouzoutai* p_kouzo = NULL;
  Tsukuru( &p_kouzo ); */
```

- ・関数の中で宣言された変数のアドレスは、 その関数の外では使えませんので、 「return」してはいけせん。
- ・引数の値を変更しない場合は、「const」を付けて、引数を定数にします。

```
/* 引数の数を、呼び出し時に、変更できる関数。(※引数1は固定)*/
#include <stdarg.h> /* 引数の値を取り出す関数が定義されている。 */
 int ZenbuTasu(int param count ,...) /* 引数2に、ピリオドを3つ並べる。 */
 {
  va_list params; /* 引数の一覧を受け取る構造体。 */
  va_start( params, param_count_ ); /* 引数の一覧を取り出す。 */
  int total = 0; /* カウント用の変数を、リセットしておく。 */
  for (int pi = 0; pi < param count; pi++)
     total += va arg( params, int ); /* 引数の値を、取り出す。 */
      /* 呼び出すと、次の引数へ移る。 */
  }
  va_end( params ); /* 引数の一覧を解放する。 */
  return total; /* 合計値を返す。 */
 }
```

```
    「関数ポインタ」は、
    関数のアドレスを入れておくための専用のお皿です。
    代入できる関数は、
    戻り値と引数の組み合わせが関数ポインタ型のものと同じものだけです。↓
```

```
/* 関数ポインタ型「Keisan」の定義 */
typedef int (*Keisan) (int,int);
/* 「Tasu」関数の定義 */
int Tasu(int a, int b)
{
   return ( a + b );
}
/* 「Hiku」関数の定義 */
int Hiku(int a, int b)
{
   return (a-b);
}
/* 「main」関数の定義 */
int main()
{
  Keisan p_keisan1 = Tasu; /* 関数ポインタを、関数名で初期化する。 */
  int kotae1 = (*p_keisan1)( 10, 20 ); /* これは、 Tasu( 10, 20 ); と同じ意味。 */
  /* 関数ポインタを、配列に入れて使う場合は、 ↓ */
  Keisan table [] = { Tasu, Hiku }; /* 関数ポインタの配列を、関数名で初期化する。 */
  int kotae2 = (*table[0])( 10, 20 ); /* これは、 Tasu( 10, 20 ); と同じ意味。 */
```

}

- 「typedef」のところでは、関数ポインタ型を定義していますが、この場合は、「別名」は付けません。
- ・「Keisan」型は、 それ自体がポインタ型ですから、 「Keisan*」とは書きません。
- 「関数ポインタ」に代入した関数を呼び出す時は、「関数ポインタ」の前に、「*」を付け、カッコで囲みます。
- ・「関数ポインタテーブル」(関数ポインタの配列)を使うと、「switch」文による分岐を無くすことができます。
- 単純な「switch」文であれば、
 コンパ゚イル時の「最適化」によって
 「関数ポインタデーブル」に置き換えられるので、
 実行速度を計測しても、あまり差は見られません。



- ・変数を宣言すると、システムは、 メモリ上に値の「置き場所」を確保します。
- ・最近は、**1TB**(テラバイト)のメモリを搭載したノートパソコンが ふつうに売られてたりしますが、 それでもメモリ容量には限りがあり、 そのままにしておくと、いずれ足りなくなります。
- 物理メモリが満杯になると、システムは、 ハードディスク上に「仮想メモリ」を作り、
 物理メモリ上のデータを、一時的に移すことで 空き領域を作ります。
- ・磁気ディスクへのアクセスには時間がかかるため、 実行速度が低下して、画面が固まったりします。
- ・関数の中で宣言された<mark>変数は、「ローカル変数</mark>」といい、 関数定義の「{」「}」(中カッコ)の中でしか使えません。
- ・呼び出された側の関数内での処理が終了して、 呼び出し元の関数に戻った時点で、

関数内で宣言されていたロー加変数が使っていた メモリ上の「置き場所」も、解放されています。

・この、変数が変宣言されてから、解放されるまでの間を、 「変数の寿命」といいます。

- ・変数「hensu1」は、関数の外で宣言されているので、関数が終了しても使用できます。
- ・これを「グローバル変数」といいます。
- 「グローバル変数」は、引数として渡す必要がなく、

どの関数の中でも使えます。

「グローバル変数」が解放されるのは、プログラムの終了時です。

・下記のローカル変数「hensu1」は、関数の中の、さらに「{」「}」(中カッコ)で囲われた中で宣言されています。↓

- この変数「hensu1」は、赤色の「{」「}」(中カッコ)で囲った中でしか使用することができません。
- ・なぜかといえば、 このプロックから出ると、解放されてしまうからです。

「グローバル変数」は、どの関数の中でも使えるのですが、 他のソースファイルで使用するには、もう一工夫が必要です。↓

/* ^ッダ ファイル 「 **Test.h** 」 */

extern int hensu1; /* グローバル変数のextern宣言。 */

/* ソースファイル 「 **Test.c** 」 */

int hensu1 = 100; /* グローバル変数の宣言と初期化 */

/* ^ッダファイル 「 **Test2.h** 」 */

#include "Test.h" /* ヘッダファイル「Test.h」を インクルード宣言する。 */

・逆に、他のソースファイルでは無効にしたい場合は、 「**static**宣言」をします。↓

static int hensu1; /* グローバル変数のstatic宣言。 */

- ・関数内で宣言されたロー加変数は、 呼び出しが終了すると、値がリセットされます。
- ・<mark>カウンタ変数</mark>など、値を残しておきたい場合は、 「**static**宣言」をします。↓

```
void DaichanKazoeuta( )
{
    static hensu1 = 0; /* 最初の呼び出しの時だけ初期化される。 */
    ++hensu1; /* 前回の呼び出し時の値が残っているので、値は毎回増加していく。 */
}
```

・このように、ロー加変数に対する**static**宣言は、 ケーハール変数の**static**宣言とは、まったく意味が異なります。

ヒ-プメモリ領域 (malloc free)



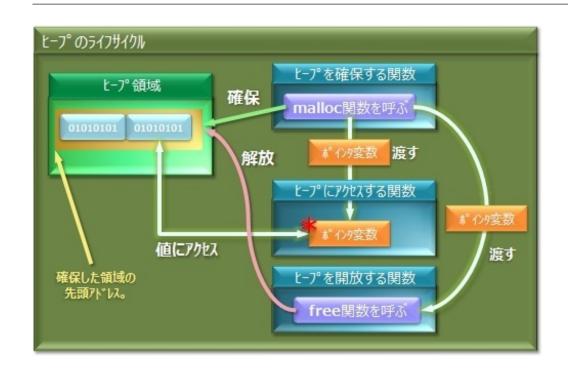


- ・変数が記憶される場所には、「スタック領域」と「ヒープ領域」という区分があります。
- ・関数が呼ばれると、システムは、 その関数の中で宣言されている「ローカル変数」の 「置き場」(領域) を、「スタック領域」上に確保します。
- ・そして、関数が終了して、呼び出し元に返ると、 この「<mark>置き場</mark>」は解放されます。
- ・解放されたくない場合は、関数の外で「グローバル変数」を宣言することもできました。
- ・しかし、大きめの配列を確保する場合は、 「グローバル変数」だと、プログラムが終わるまで 解放することができません。
- ・そういう場合は、「malloc」関数を使って、 「ヒープ領域」に「置き場」を確保します。↓

int main()
{
 /* 要素数10個の配列を、ヒ-プ領域上に確保する。 */
 unsigned char* p1 = (unsigned char*) malloc(sizeof(unsigned char) * 10);
 (p1 + 1) = 100; / 要素[1]に、「100」を代入する。 */
 free(p1); /* 領域を解放する。 */

#include <**stdlib.h**> /* **malloc**関数や**free**関数が定義されている。 */

/* 構造体変数を、ヒ-プ領域上に確保する。 */
KouzouTai* p2 = (KouzouTai*) malloc(sizeof(KouzouTai));
p2->denwa = 993906; /* メンバ 「denwa」に、「993906」を代入する。 */
free(p2); /* 領域を解放する。 */
return 0;
}



- 「malloc」関数は、引数で渡されたが (小数の領域を、「ヒ-プ領域」上に確保し、その先頭アドレスを返します。
- 「malloc」関数の戻り値は「void*」型ですので、型キャストをして、ポ゚インタ変数で受け取ります。
- ・「void*」型のポインタ変数には、 あらゆるデータ型のアドレスを代入できるのですが、 取り出す時に、型キャストが必要です。
- 「ヒ-プ領域」に確保した領域は、「free」関数によって解放することができます。
- ・これを忘れると、領域が解放されずに残り続け、 システムのパフォーマンスが低下し続け、 システムがダウンすることがあります。

- ·これを「メモリーリーク」といいいます。
- 「sizeof」演算子は、渡したデータ型の、1個分のバ 仆数を、戻り値として返しています。
- 「スタック領域」は、比較的、小さな領域で、 実行中の関数のローカル変数を 記憶しておくのに使います。
- ・それに対して、「ヒ-プ領域」は、非常に広い領域で、 気軽に使うことができます。
- ・ところで、上記で確保された領域は、初期化されておらず、 無関係な値が入ったままになっています。
- ・領域全体を、0で初期化するには、 「memset」関数を使います。↓

memset(p1,0,sizeof(unsigned char)*10); /* 指定バイト数の領域を初期化する。 */ /* 引数**2**が**0**なので、**0**で埋められる。 */

- ・引数1には、ローカルの配列や、 構造体のアドレスを渡すこともできます。
- ・引数2は、バイト数で、これはわかっている場合は、「sizeof」演算子をわざわざ呼ぶ必要はありません。
- ・しかし、基本データ型のバイト数は、 コンパイラや、実行されるシステムによって<mark>異なる場合がある</mark>ため、 データ型のサイズを求める時は、

「sizeof」演算子を使った方がいいと思います。

- ・「sizeof」演算子に関しては、注意点があって、 配列のサイズ(バイト数)を取得する場合なんですが、 これは、ローカルで宣言された配列でないといけないということです。
- ・ヒープメモリ領域に確保した配列のサイズは、後で数えることができません。
- ・ということは、配列のサイズ (または要素数) は、どこか<mark>別の変数、 ケ゚ローバル変数</mark>にでもよけておかないといけないということです。
- ・領域の確保と同時に、初期化もしたい場合は、「calloc」関数を使います。↓

```
unsigned char* p1 = (unsigned char*) calloc(10, sizeof(unsigned char));
```

・領域のバイト数を変更して、再確保する場合は、 「realloc」関数を使います。↓

```
realloc(p1, sizeof(unsigned char) * 10);
```

・それから、「ヒ-プ領域」の内容をコピーするには、 「memcpy」関数を使います。↓

```
/* 「p_from」以降のバイト配列を、
「count」バイトだけ、「p_to」以降にコピーする。 */
memcpy( p_to, p_from, count );
```

·「memset」関数と「memcpy」関数は、

「string.h」で定義されています。

・ローカル変数は通常、

「スタック領域」上に確保されるため、 高速にアクセスできるのですが、 大きめの配列を、大量に確保したりすると、 満杯になることがあります。

・また、「スタック領域」上のロー加変数は、 関数が終了しないと解放されないため、 関数内から別の関数を呼び出すなど、 呼び出しのネストを深くしすぎるのも 小さなシステムでは危険です。↓

 $main() \rightarrow func1() \rightarrow func2() \rightarrow func3()$

[mainの領域] [func1の領域] [func2の領域] [func3の領域] ...

・万が一、スタックが満杯になると、システムによってプログラムが強制終了させられてしまいます。

(これを「スタックオーバーフロー」といいます。)

- ・したがって、実行速度を向上させるには、 次のことを心がけて下さい。↓
 - ・かンタ用の変数など、小ぶりの変数はローカルで宣言し、大きめの配列は、「ヒ-プ領域」上に確保する。

(スタックの容量は、システムによって異なりますが、

n° yコンの場合は、規定値が**1MB**だとかですから、 ローかで使うだけの小ぶりの配列なら、 ヒ-プに確保する必要はありません。 可変長の配列を確保する場合は、_alloca関数も使用できるが、 大きな配列をスタック上に確保するのは、効率的ではない。)

・関数の呼び出し深度は、深くしないようにする。

(ふだんはそれほど意識しなくてもいいんですが、 延々と呼び出し続けるような処理は避けましょう。)

- ・一緒に使う値は、なるべく近くにまとめて配置する。
- ・グローバル変数は使用しない。

【スタック領域に可変長配列を確保する】

・可変長のバッファ領域を確保する場合は、ヒープ領域上に確保する場合が多く、 そのように説明されていることが多いのですが、スタック上に確保することもできます。↓

/* #include <malloc.h> */

char* p_buf =(char*) _alloca(100); /* 100byteの領域を確保する。*/
/* この領域は、解放する必要はありません。関数が終了すると、自動的に解放されます。 */

/* #include <malloc.h> */

char* p_buf =(char*) _malloca(100); /* 100byteの領域を確保する。*/freea(p_buf); /* 明示的に解放する必要がある。 */

・ヒープメモリに領域を確保する時に、 気をつけないといけないのが、 別の領域へのアクセスと、初期化のし忘れです。↓

```
char* p_nums = (char*) ::malloc(4); /* 4byteの領域を確保する。 */

for (int i = 0; i < 2; i++) /* 2回ル-7°。 */
{
    p_nums[i] = i; /* 要素番号0の値は0に、1の値は1に初期化される。 */
}

char num1 =p_nums[3]; /* ※要素番号3の値は、初期化されていない。 */
```

- ・このコート、をコンパ。イルして実行すると、 「0x00000005+を読み込み中にアクセス違反が発生しました。」 というような実行時エラーが出て、プログラムが停止したはずです。
- ・このエラーが出た場合は、原因箇所の特定が 非常に難しくなることがあります。
- ・というのも、「**p_text**」に書き込んでいる箇所だけが 原因とは限らないからです。
- ・ともあれ、さいしょに確認するのは、 が外数が配列の要素数を超えていないかです。
- ・非常に厄介なのが、初期化していないポインタ配列などです。
- ・ポインタ配列を確保した場合に、memset関数の呼び出しを怠ると、 プログラムは、とんでもないアドレスに書き込んだり、解放しょうとしたりします。
- ・こういう場合は、自分でも気付かずに書いていることが多いのですが、 他の人が作った関数にポインタを渡す時には特に注意が必要です。

- ・C標準関数には、こうしたエラーを防ぐための、 より安全な関数が定義されています。
- ・たとえば、「memcpy_s」では、コピ-先のバイト数を指定します。
- ・また、実行時にエラーが出ても、ハンドリングされるようになっています。

【 ヒ-プメモリに確保できる最大値 】

- ・理論上は、「SIZE_MAX」定数 (size_t 型の最大値と同じ。) まで可能とされていますが、これは4GBであり、プログラムが実行されるコンピュータ (実行システム環境) の メインメモリの容量が不足していると、確保に失敗します。
- ・一般的な**32bit**システムでは、ひとつのアプリケーションプログラムで確保できる最大サイズは、 実際には、**2GB**までです。

1KB = 1024byte

1MB = 1024KB = 1,048,576byte

1GB = 1024MB = 1,073,741,824byte

1TB = 1024GB = 1,099,511,627,776byte

1KB = 2の10乗

1MB = 2020 乗

1GB = 2の30乗

1TB = 2の40乗

・ちなみに、なぜ**32bit**システムでは、理論上、**4GB**が限界なのかというと、 それは、ポインタが保持しているアドレス値が、**4byte**の整数値だからです。







- ・プログラムの処理は、 ューザーの操作によって 幾重にも分岐していきます。↓
 - · 「**A**ボタン」が押されたら、「メニュ-画面」を開く。
 - · 「Bボタン」が押されたら、音楽を再生する。
- ・これを、C言語で書くと、次のようになります。 ↓
- /*・「switch」文は、比較する値が、たくさんある場合に使う。
 - ・カッコ内の値と、「case」の右横の数値が、一致するかを判定し、 一致していたら、「:」(コロン)から「break;」までの処理を実行する。 */

```
switch (push_button)/* この値と比較していく。 */
{
    case BUTTON A:/* 定数「BUTTON A」なら、 */
```

```
OpenMenu(); /* メニューを開く。 */
break; /* 「switch」文の、中カッコの外に出る。 */

case BUTTON_B: /* 定数「BUTTON_B」なら、 */
PlayMusic(); /* 音楽を再生する。 */
break; /* 「switch」文の、中カッコの外に出る。 */

default: /* いずれの値にも合致しなければ、(「default:」は、必ず最後に書く。) */
break; /* 「switch」文の、中カッコの外に出る。 */

/* 「break;」すると、ここに来る。 */

・また、ファイルの内容だとかも、一定とは限らず、
プログラムは、その内容に応じて、
処理を切り替える必要があります。↓
```

```
int palette_count = p_bmp_file1->ReadPaletteCount();

if ( palette_count == 256 ) /* この条件に合致するなら、 */
{
    color_mode = PALETTE_COLOR; /* 中かプログラムでは、対応していないので、処理を中断する。 */

    /* このプログラムでは、対応していないので、処理を中断する。 */
    return false;
}
```

・また、システムや機器が不調で、 関数が失敗した場合には、 それに対処するために、 別の処理を書いておいて、 切り替えないといけません。↓

bool kekka1 = PlayMisic("C:\\Hamuta.mp3"); /* 音声ファイルを再生する。 */

if (kekka1 == false) exit(); /* 失敗したので、プログラムを終了する。 */
else ShowMessage("再生に成功しました。"); /* 成功したので、メッセージを表示する。 */

「switch」文の、かり内の値は、変数でも、式でもいいんですが、「case」の右横の値は、定数でないといけません。↓

case 16: /* 「#define」で定義したマクロ定数か、「const」宣言した定数でもOK。 */

「break;」を書かなかった場合は、 すぐ下のcaseの処理へ流れて行ってしまい、 たとえ、そのcase値に合致していなくても、 処理が実行されてしまいます。↓

case OK:

/* 「**break**;」していないので、このまま下へ流れる。↓ */

case NG:

exit(); /* 「**OK**」の場合でも、プログラムが終了してしまう。 */

・「if」文のカッコの中は、条件式で、 比較式か、比較式同士の論理演算式を書きます。↓

```
if ( ( hensu1 > 0 ) && ( hensu2 > 0 ) )
else if ( hensu1 == 100 )
```

- ・「if」文の条件式の結果が「false」だった場合は、 すぐ下の「else if」文の条件式が判定されます。
- ・その結果がまた「false」なら、次の「else if」が判定され、といった具合に、下へ下へと下って行き、いずれにも該当しなかった場合は、「else」文の処理が実行されます。
- ・「else if」は、いくつ書いてもよく、 「else」もそうですが、省略できます。
- ・中カッコの中には、 さらに別の「switch」文や 「if」文を書くこともできます。↓

```
if ( h1 > 0 )
{
    if ( h2 > 0 )
    {
        /* 両方の条件に一致する場合は、この中カッコ内の処理が、実行される。 */
    }
}
else if ( ( h3 > 0 ) ) /* 上の最初の判定結果が「false」なら、ここの判定に移る。 */
```

```
・上記の処理の流れを要約すると、↓
 ・「h1」を判定する。→「true」なら、中の処理を実行する。(→ 「h2」を判定する。)
           → 「false」なら、「h3」を判定する。
・また、「if」文は、次のように書くこともできます。↓
 hensu1 > 0 ? /* 「true」処理 */ : /* 「false」処理 */;
・これは、次の処理と同じです。↓
  if ( hensu1 > 0 ) { /* 「true」処理 */ }
  else { /*「false」処理 */ }
・これを、「三項演算子」といいます。
```

- 「?」の左側が条件式で、
 - 「?」から「:」(コロン)までの1ステートメントが、一致していた場合の処理で、

「:」(コロン)の右側の1ステートメントは、一致していなかった場合の処理です。



・指定した回数だけ、処理を繰り返したい時は、「for」文を使います。↓

```
for (int i = 0; i < item_count; i++)
{
    /* 繰り返す処理を、ココに書く。 */
    /* 処理が、1ステートメント (1つの命令文) しかない時は、中カッコは不要。 */
}
```

・まず最初に、カウンタ変数「i」が、Oで初期化されます。

(これは、初回に一度だけ、実行されます。)

・そして次に、ループ回数「<mark>item_count</mark>」との比較が行われ、 その結果が「true」なら、

中カッコ内の処理が実行されます。

- ・3つ目の、<u>hウンタ変数</u>のインクリメント (+1すること) は、 その後に行われます。
- ・ル-プが完了すると、カウンタ変数の値は、 ル-プ回数と同じ値になっています。
- これはナゼかといえば、
 最終回の判定は、両方の値が等しくなるため、
 (カウント値 < 回数)が「true」では無くなり、したがって、
 その回の処理は実行されずに、ル-プを抜けます。
- わかりやすく書くと、次のようになります。 ↓

```
int i = 0; /* カウント用の変数を、初期化しておく。 */

for (;;)
{
    if ((i < 10) == false) break; /* 条件式の結果が「false」なら、終了する。 */
    /* くりかえし処理 */
    ++i; /* カウント用の変数を、インクリメント (加算) する。 */
}
```

- ・途中でループを抜けたい時は、「break;」と書きます。
- ・今の回を中断して、次の回へ進みたい時は、「continue;」と書きます。
- ・この2つは、これから説明する他のループ文でも使えます。



・回数以外の条件でくり返したい場合は、 「while」文を使います。↓

```
bool is_loop = true;
int count = 0;
while (is_loop) /* カッコ内の値がtrueの間は、中カッコ内の処理を繰り返す。 */
{
    /* 繰り返す処理を、このへんに書く。 */
```

++count; /* 一例としてこれは、カウンタ変数を、インクリメント(加算)している。*/

/* カウンタ変数の値が10になったら、

フラグ変数を「**false**」にして、ループを抜ける。 */

if (count == 10) is_loop = false;

/* 「while (count == 10)」 と書く場合は、ココで判定しなくてもいい。 */

}

- 「while」文では、まず最初に、条件式の判定が行われて、その結果が「true」なら、中カッコ内の処理が実行されます。
- ・そしてまた次の条件判定、というぐあいに、 結果が「false」になるまで、 この手順が繰り返されます。



・「do while」文だと、これが逆になり、 中カッコ内の処理を実行してから、

```
bool is_loop = true;
int count = 0;

do
{
    /* 繰り返す処理を、このへんに書く。 */
    ++count; /* 一例としてこれは、カウンタ変数を、インクリメント(加算)している。*/
    /* カウンタ変数の値が10になったら、
        7ラグ変数を「false」にして、ループを抜ける。 */
    if ( count == 10 ) is_loop = false;
}
while ( is_loop ); /* カッコ内の値がtrueの間は、中カッコ内の処理を繰り返す。 */
```

- ・「do while」文は、最初に必ず **1**回は、処理を実行します。
- ・それから、無限にループさせたい時は、次のように書きます。↓

```
bool end_flag = false;
for (;;)
{
    /* くりかえし処理 */
    if (end_flag )break;
}
```

```
bool end flag = false;
while (true)
 /* くりかえし処理 */
 if (end flag) break;
・通常は、中カッコ内で、条件式を判定して、
 一致したら、「break:」で脱出するように書きます。
・それから、「for」文には、
 さまざまな高速手法があります。↓
 int a[] = { 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 }; /* この配列の要素値を、すべて合算する。 */
 int *p a = a; /* 配列の先頭アドレスを代入しておく。 */
 int*p last = a+9; /* 最終要素のアドレスを代入しておく。 */
 inttotal = 0;
 for ( p_a = a; p_a !=p_last; p_a++ )
     total+=*p_a;
     total += *p_a;
 /* p_last を a + 10 とした場合は、
   配列外のアドレスにアクセスすることになります。
```

そのため、最後の要素のアドレスを終了フラグとして使い、

最終回は、for文の外で行なっています。 */

```
int item_count = 10;

for (int i = item_count; i; i--)
{
    printf("オラオラオラオラ!!!!! ( %d回目 ) \n",i + 1 );
}
```

- ·2つ目の、逆順ル-プでは、 カウント用の変数「i」は、「10」からはじまります。
- ・毎回、処理が終わると、デクリメント (-1すること) されて行きます。
- ・10回目の処理が終わると、「i」は、「0」 (つまり false) になるため、処理が行われず、ルーフ°が終了します。

・プログラムの処理を、何行か跳ばして 実行したい時があります。

そんな時は、「goto」文を使います。↓

```
      void LoadBmp()

      {

      /* 関数が失敗したら、ラベル「SYUURYOU」までジャンプする。 */
        if (OpenFile() == false) goto SYUURYOU;
        /* ものすごく長い読み取り処理とかが、このヘンにあるとする。 */
        SYUURYOU: /* このように、ラベル名の右横には、「:」(コロン)を付ける。 */
        /* このヘンに、これまた長い終了処理があるとする。 */
        }
```

- 「goto」文は、非常に便利である反面、 それがアダとなって、処理の流れを 追いにくくなることがあります。
- ・使用はなるべく避けるべきですが、どうしても必要な場合があります。 ↓

```
for (unsigned intyi = 0;yi <height;yi++)
{
    for ( unsigned int xi = 0; xi < width; xi++ )
    {
        /* ここで「break;」しても、
        2重「for」 プロックの外には出れない。 */
```

```
}
 }
 SYUURYOU: /* 脱出すると、ココに跳んでくる。 */
· 「setjump.h」には、別の関数へ
 ジャンプできる関数が定義されています。↓
#include <setimpex.h> /* */
jmp buf imakoko; /* 位置を記憶するグローバル変数。( ラベルの代わりに使用する ) */
int main()
{
  int result = _setjmp( imakoko ); /* 位置をセットする。 */
  /* 初回の呼び出し時には0を返す。
     「longimp」関数によって呼び出された場合は、
    その引数2で指定した番号が返る。*/
   /* 「longimp」関数によって、セット位置に戻った場合は、ココにジャンプする。
      (一応、セットされた位置( setjmp関数)に戻っているらしく、
       「result」の番号は更新されているが、ブレイクポイントを付けても止まらない。)*/
     longjmp(imakoko, 1); /* セットした位置までジャンプする。 */
     return 0;
}
```

if (GetPixel(xi, yi) == 0x0) goto SYUURYOU; /* これなら脱出できる。 */

- ・技術的には、関数の呼び出し時の各レジスタの値を「jmp_buf」構造体に、すべて退避させておいて、 あとで戻すみたいなことをしているようです。
- 「構造化プログラミング」以前の頃は、 とにかくプログラムを読み込むメモリ容量が少なくて、 また、CPUも極めて遅かったため、 前述のgoto文と同様に、 ひんぱんに使われていたようですが、 やはり処理の流れが追いにくくなるので、 使わない方がいいと思います。

₹₽₽ (#define)

- ・プログラムを書いていると、「こことここだけ、後で変更したいな~。」と思う時があります。
- ・そんな時は、「マクロ」を使います。
- 「マクロ」は、コンパイルの直前に実行され、「マクロ名」が書かれた箇所は、「定義された内容」に置換されます。
- ・「マクロ」の定義は、次のように書きます。↓

#define TESUURYOU 1980

- 「#define」は、「プリフロセッサ命令」ですので、1ステートメントの末尾に付ける「;」(セミコロン) は不要です。
- 「#define」と「マクロ名」と「置換される内容」の間は、半角スペース1つ分は空けるようにして下さい。
- ・「マクロ」で置換できるのは、数値だけではありません。
- ・次の例では、計算式を、関数のように定義しています。↓

#define **Tasu(a, b)** ((a) + (b))

・この「マクロ」を使って、

```
たとえば、
「Tasu( hensu1, hensu2 );」
と書いた場合、
```

その箇所は、

```
「 ( (hensu1) + (hensu2) );」
に置換されます。
```

- 「マクロ」では、使用できる変数は、引数だけです。
- ・引数には、数値<mark>以外</mark>が渡されることもあるため、 カッコで囲っておきます。
- · デ-タ型には制約はありませんが、 渡された値のデ-タ型が違った場合は、 コンパイルエラ-が出ることがあります。
- ・行を折り返して書く場合は、行の最後に、「¥」記号を付けます。 ↓

```
#define Tasu(a, b) ((a) ¥ + (b))
```

※上の例では、

「¥」が 「\」 (バックスラッシュ) に化けているかも知れませんが、↑ これは、「文字化け」しているだけですので、 メモ帳などにコピ-・ペーストすれば、元に戻ります。

- ※「¥」と改行の間に、スペースが入っていると、エラーになります。
- ・複数のステートメントを書きたい時は、

```
「,」(カンマ)で区切って書きます。↓
#define SWAP(a,b) ((a) ^= (b), (b) ^= (a), (a) ^= (b))
・printf関数のように、引数を不定数、持たせることもできます。↓
#define PRINTF( format_, ... )( printf( format_, __VA_ARGS__ ) )
· 「##」演算子を使ったマクロでは、
 変数名の一部を、引数で渡して使います。↓
#define HensuTasu(a,b) ( (hensu##a) + (hensu##b) )
/* この場合の「引数」は、変数や値ではない。
   変数名「hensu」と、引数で渡された変数名を結合させて、
   新しい変数名を作っている。 */
void main()
 int hensu1 = 10;
 int hensu2 = 20;
 int kotae = HensuTasu( 1, 2 ); /* hensu1 + hensu2 */
```

「#」演算子を使ったマクロでは、

```
#define ToLiteral(a)((#a))

void main()
{
    char* p_ojiretsu = ToLiteral( あいうえお ); /* "あいうえお" という文字列リテラルに置換される。 */
}
```

・それから、定義されたマクロを 無効にしたい場合は、次のように書きます。↓

#undef HensuTasu

・定義されたマクロの名前を、あとで変更することもできます。↓

```
#pragma push_macro( "HIKIZAN" )
#undef HIKIZAN
#define HIKU
#pragma pop_macro( "HIKU" )
```

- ・関数の場合は、プログラムの実行時に呼ばれるため、 引数を渡すなどの「呼び出しコスト」がかかりますが、 「マクロ」の場合は、コンパイルの直前に置換されるだけで済みます。
- ・定義済みのマクロについては、こちらをご覧ください。↓

→ 定義済みマクロ一覧 (msdn)

・C++には、「例外」という便利な機能がありますが、 C言語だけでプログラムを書く場合は、 下記のような、伝統的な方法に頼らざるを得ません。↓

```
/* 「LoadTxtFile」関数が失敗して、falseを返したら、*/

if ( LoadTxtFile("c:\\test.txt") == false )
{
   abort(); /* プログラムを終了して、エラーメッセージを表示する。*/
}
```

- ・プログラムを終了するだけなら、「exit」関数を呼びます。
- ・引数1には、異常終了なら「0」を、正常終了なら「1」を指定します。
- ・両方とも、「stdlib.h」で定義されていますので、使う場合は、インクルード宣言をしておいて下さい。
- ・それから、エラーが起きた場所を、 コンソール (DOS画面) に表示させることもできます。↓

```
/* 「LoadTxtFile」関数が失敗して、falseを返したら、*/

if ( LoadTxtFile("c:\\test.txt" ) == false )
{
    printf("エラーが発生しました。\n 場所は、 %s の %d 行目です。\n", __FILE__ , __LINE__ );
    printf("最後にコンパイルされたのは、 %s の、 %s です。\n", __DATE__ , __TIME__ );
}
```

・「VisualStudio」を使っていれば、 使うことはありませんが、 その他の開発環境では、 デバック中にひんぱんに使いますので、 その場合は、マクロにしておくと便利です。↓

```
#define OutputError printf( "エラーが発生。\n 場所は、 %s の %d 行目。
\n'', __FILE__ , __LINE__ );
```

・それから、「assert.h」には、 「assert」マクロが定義されていますが、 これは、渡した条件式の結果が「0」 (false) なら、 「abort」関数を呼び出しているだけです。

・わりとよく使うのが、「errno.h」です。↓

```
#include <stdio.h> /* 「printf」関数が定義されている。 */
#include <errno.h> /* グローバル変数「errno」が宣言されている。 */

void main()
{

errno = 0; /* 前回のエラーが残ってると困るので、使う前には、リセットしておく。 */

/* このへんでエラーが発生すると、その番号が、「errno」に代入される。 */

perror( "エラーが発生しました。 " );

/* 「perror」関数を呼び出すと、エラー番号に即したエラーメッセージが、
```

引数1の文字列とともに、コンソール (DOS画面) 上に出力される。 */

```
/* エラーメッセージを表示するだけなら、これ↓でもOK。 */
printf( "エラーメッセージ: %", strerror( errno ) );
```

}

・**C++**の「例外」も、これとよく似たことをやっていて、 エラ-が出そうな箇所を囲むように、エラ-処理を書いておきます。

- ·「wchar.h」には、ワイド文字列を加工するための 関数が定義されています。
- ・とはいえ、「.Net」や「Java」などと比べると、やはり使いにくいので、 近いものを自作しながら、使い方を説明して行きます。↓

```
/* 指定した文字数分だけコピ-する。 */
wchar t* Copy(
          const wchar t* p src , /* コピ-元の文字列 */
          const size t src length /* コピ-元の文字数 */
{
 /* コピ-先の配列を確保する。( コピ-元の文字数 + NULL文字 ) */
 wchar t* p result = ( wchar t* ) ::malloc( sizeof( wchar t ) * ( src length + 1 ) );
 if (::wcsncpy_s(p_result, /* コピ-先 */
              src_length_ + 1, /* コピー先の要素数。 (※文字数 + NULL文字) */
              p_src_, /* コピー元 */
              src_length_) /* この文字数分だけコピーされる。*/
    ==0)
   /*終端のNULL文字は、「wcsncpy_s」関数によって、自動的に付加される。 */
   return p_result;
 else
   ::free( p_result );
   return NULL;
```

```
wchar t* Concat(
            const wchar t* p src1 , /* コピ-元1 */
            const wchar t* p src2 /* コピ-元2 */
              )
{
 size t src1 length = ::wcslen(p src1); /* コピ-元1の文字数を求める。 */
 size t src2 length = ::wcslen(p src2); /* コピ-元2の文字数を求める。 */
 size t dest length = src1 length + src2 length + 1; /* コピー先の要素数を求める。 */
 /* コピ-先の配列を確保する。 */-
 wchar_t* p_result = ( wchar_t* ) ::malloc( sizeof( wchar_t ) * ( dest_length ) );
 /* コピー元1をコピーする。 */
 ::wcsncpy_s( p_result, dest_length, p_src1_, src1_length );
 /* その直後に、コピ-元2を連結する。(というか、コピ-する。コピ-よりも速い。)*/
 ::wcsncat_s( p_result, dest_length, p_src2_, src2_length );
 return p_result;
}
/* 2つの文字列を比較する。 */-
bool Compare(
          const wchar t* p_text1_,/* 文字列1 */
          const wchar_t* p_text2_ /* 文字列2 */
           )
{
  return ( ::wcscmp( p_text1_, p_text2_ ) == 0 ); /* 比較する。 */
}
```

/* **2**つの文字列を連結する。 */

```
bool IndexOf(
         const wchar_t* p_src_text_, /* この文字列の中を検索する */
         const wchar t* p keyword , /* 検索するキーワード文字列 */
                  p_result_ /* 最初に出現する位置 (1文字目の要素番号) */
         size t*
         )
{
 const wchar t* p find = ::wcsstr(p src text , p keyword ); /* 検索する。 */
 if (p find == NULL) return false; /* 見つからなかったら、falseを返す。 */
  /* 位置を格納する。(「wcsstr」関数は、アドレスを返すので、それ以降の文字数から求める。)
 *p_result_ = ::wcslen( p_src_text_ ) - ::wcslen( p_find );
 return true;
}
/* 開始位置から終了位置までの文字数を返す。 */
size t GetLength(const size t start index, const size t end index)
   return end_index_ - start_index_ + 1;
}
/* 開始位置から終了位置までの文字列を返す。 */
wchar t* GetRangeText(
                const wchar t* p src ,/* この文字列から切り出す */
                const size_t start_index_, /* 範囲の開始位置 */
                const size t end index /* 範囲の終了位置 */
                  )
{
 size t dest length = end index - start index + 1; /* コピ-する文字数を求める。 */
 /* コピ-先の配列を確保する。 */
```

```
wchar_t* p_dest = (wchar_t*)::malloc(sizeof(wchar_t)*(dest_length + 1));

/* 範囲内の文字列を、コピーする。 */
::wcsncpy_s(p_dest, dest_length + 1, p_src_ + start_index_, dest_length);

return p_dest;
}
```

- · ワイド文字列をコピーする時は、 「wcsncpy_s」関数を使います。
- ・さらに、連結する時には、「wcsncat s」 関数を使います。
- · 引数**1**は、コピ-先の配列で、 これは、直前に確保します。
- ・引数2は、コピ-先の配列の要素数で、これは、コピ-する文字数に、終端のNULL文字分の1を、加算した数値です。
- ・引数**3**は、コピー元の文字列で、 これは、**const** wchar_t* ですから、 文字列リテラルでも構いません。
- ・引数4は、コピ-したい文字数で、終端のNULL文字分は、含まれていません。
- ・それぞれの関数が完了すると、 コピ-先配列の終端には、 **NULL**文字が付加されていますが、 これは文字数としては<mark>かかされません</mark>。
- 「wcslen」関数が返す文字数には、NULL文字分は、含まれていません。

・特に重要なのが、引数**2**と引数**4**で、 これが多すぎると、範囲外の領域にコピーしてしまい、 「ヒ-プメモリが壊れました」というエラーが出ます。

```
#include < stdio.h >
#include < stdlib.h >
int main()
{
 setlocale( LC_ALL , "Japanese_Japan.932" );
 /* -----*/
 /* ファイルを開く。 (テキスト読み取りモード)*/
 FILE* p file = NULL;
 fopen s(&p file, "C:\text{Y}00 Doc\text{Y}ansi.txt", "r" ); /* 0が返れば成功。 */
 /* ワイド文字の場合は、 wfopen s( &p file, L"C:\\ Y\ Y\ O Doc\ Y\ ansi.txt", "r" ); */
 if ( p file == NULL ) return 0;
 /* -----*/
 /* ファイルサイズを求める。(※バイナリモードでは無効)*/
 fseek(p file, 0, SEEK END); /* 終端に移動する。(※引数2のオフセット位置は0) */
 /* 0が返れば成功。 */
 long file_size = ftell( p_file ); /* 現在位置 ( 即ちファイルサイズ ) を求める。*/
 /* 戻り値が-1でなければ成功。ftell関数は、fseek関数を呼んでない時は無効。 */
 fseek(p_file, 0, SEEK_SET); /* 先頭に移動する。(※引数2のオフセット位置は0) */
 /* 指定位置に移動する場合は、引数2にオフセット位置、引数3にSEEK CURを渡す。 */
 /* バイトデータを読み取り、バッファに格納する。 */
```

```
int i = 0; /* バッファ側の格納位置。 */
unsigned char* p buf =
  (unsigned char*) malloc(file size); /* バッファを確保する。 */
/* EndOfFileを返すまで、読み取りをくり返す。 */
while ( ( p_buf[i] = (unsigned char) fgetc( p_file ) ) != EOF )
++i; /* バッファ側の格納位置を、1バイト進める。 */
}
p_buf[i] = 0; /* EOFの位置に、NULL文字を入れる。 */
printf_s( "%s", p_buf ); /* 文字列を表示する。 */
/* ワイド文字の場合は、wprintf_s( L"%s", p_buf ); */
fclose(p_file); /* ファイルを閉じる。 */
free(p_buf); /* バッファを解放する。 */
/* ----- */
return 0;
```

- 「fopen_s」関数は、引数1で指定したファイルが存在していない場合は、失敗します。(戻り値は2)
- ・テキストファイルは、「メモ帳」で作って下さい。

}

- ・ファイルを保存する時は、「ANSI」 (S-JIS) を選択して下さい。
- ·「wchar_t」型を使う場合は、「ワイド文字」ですから、

「Unicode」 (UTF-16LE) を選択して下さい。

- ·「C:\\\\ ansi.txt」だとか、ディレクトリのすぐ下に保存すると、 セキュリティー権限の関係で、ファイルが開けないことがあります。
- ・テキストファイルが、「メモ帳」など、他のソフトウェアで、 すでに読み込まれている時も、ファイルを開けません。
- ・テキストファイル内の改行コードは、Windowsでは「¥r¥n」ですが、ファイルをテキストモードで開いた時は、「¥n」に変換されます。
- ・文字コードを指定する場合は、「fopen_s」関数の引数2に、「"r,ccs=<UNICODE>"」と書きます。
- 「UNICODE」の箇所には、この他にも「UTF-8」 (マルチバイト文字) または、「UTF-16LE」 (ワイド文字) を指定できます。
- ・ただし、ファイルの中に、「**BOM**」が付加されていた場合は、 いずれを指定していても、無視されます。
- ・それから、**64bit**システムでは、 ファイルサイズの取得部分が少し異なります。↓

```
_fseeki64( p_file, 0, SEEK_END );
__int64 file_size = _ftelli64( p_file );
_fseeki64( p_file, 0, SEEK_SET );
```

- ・これは、**64bit**システムの「size_t」型が **8byte**(64bit)値となっているためです。
- · 4GBを超えるファイルにも対応しています。

· その他にも、1行ずつ読み取るには、↓

char text1[buf_size]; /* マルチバ仆文字列バッファ */
fgets(text1, buf_size, p_file); /* マルチバ仆文字列を読み取る。 */

wchar_t text2[buf_size]; /* ワイド文字列バッファ */
fgetws(text2, buf_size, p_file); /* ワイド文字列を読み取る。 */

- 「fgets」「fgetws」関数は、
 改行コート (¥n) か、ファイルの終端 (EOF) か、
 または、「buf_size-1」になるまでファイルを読み取り、
 1つの文字列として、バッファに格納します。
- ・バッファに格納される文字列の終端には、 NULL文字 (*0) が付加されています。
- ・引数2の値は、バッファサイズですが、これは多すぎても問題ありません。
- ・指定したバイト数分をまとめて読み取る場合は、

「fread」関数を使います。↓

char text[10]; /* マルチバイト文字列バッファ */
fread((void*) text, 1, 10, p_file); /* 1byte を 10つ、読み取る。 */
/* 途中に、「¥n」や「¥0」があっても、途切れない。 */
/* 「ワイド文字」の場合は、引数2に、「2」を指定すると、引数3の文字数分が読み取られる。 */

・「ワイド文字」を読み書きする時は、
Windowsは「リトルエンディアン」でファイルに書き込みますから、
上位1バイトと下位1バイトを、入れ替えます。↓

```
unsigned char b[2];
```

```
fread( (void*) b, 2, 1, p_file ); /* 2byte を 1つ、読み取る。 */
wchar_t moji = (wchar_t) ( (b[1] << 8 ) | b[0] ); /* バケツリレーの5倍速 */
```

それから、指定した書式で読み取る場合は、↓

char text1[100];

/* マルチバイト文字列バッファ */

fscanf(p file, "私の名前は%dです。¥n", text1); /* 指定の書式で書き込む。 */

wchar_t text2[100];

/* ワイド文字列バッファ */

fwscanf(p file, L"私の名前は%dです。¥n", text1); /* 指定の書式で書き込む。 */

```
#include < stdio.h >
#include < stdlib.h >
int main()
{
 setlocale( LC_ALL , "Japanese_Japan.932" );
 /* -----*/
 /* ファイルを開く。 (テキスト<mark>書き込み</mark>モード)*/
  FILE* p file = NULL;
  fopen s(&p file, "C:¥¥00 Doc¥¥ansi.txt", "w"); /* 0が返れば成功。 */
  /* 読み込みも行いたい場合は、引数2で、「"rw"」 を指定する。 */
  /* ワイド文字の場合は、_wfopen_s( &p_file, L"C:¥¥00_Doc¥¥ansi.txt", "w" ); */
  if ( p_file == NULL ) return 0;
  /* -----*/
  /* いろいろ書き込んでみる。(マルチバイト文字)*/
  fputc(p_file, 'A'); /* 文字を書き込む。 */
  char*p_text = "あいうえお¥nかきくけこ¥nさしすせそ¥0"; /* 文字列リテラル。 */
  fputs(p_text, p_file ); /* 文字列を書き込む。 */
  int hensu1 = 100; /* 整数型の変数。 */
  fprintf(p_file, "変数の値は%dです。¥n", hensu1); /* 指定の書式で書き込む。 */
  /* -----*/
  /* いろいろ書き込んでみる。(ワイド文字)*/
```

・テキストモードでファイルを開いているので、改行コード「¥n」は、書き込み時に、「¥r¥n」に変換されます。

}

- ・指定したファイルが存在していない場合は、 新規作成されます。
- ・ファイルが存在している時は、上書きされます。
- ・ファイルの終端から、続けて書き込みたい時は、 「w」の代わりに「a+」を指定します。
- ・ファイルの終端を示す「EOF」は、自動的に書き込まれます。
- ・指定したバイ数分を書き込む場合は、

```
char* p_text = "あいうえお¥nかきくけこ¥0";
fwrite( (void*) p_text, 1, 22, p_file );
/* 22バイト 書き込む。 (全角は2byte、制御文字は1byte) */
/* 「ワイド文字」の場合は、引数2が「2」 (1文字のサイズ)、引数3が「12」 (文字数)。 */
/* 途中に、「¥n」 や「¥0」 があっても、途切れない。 */
```

・「ワイド文字」を読み書きする時は、
Windowsは「リトルエンディアン」でファイルに書き込みますから、
上位1バイトと、下位1バイトを、入れ替えます。↓

```
wchar_t moji =L'あ';
unsigned char b[2];
b[0] = moji &0xFF;
b[1] = ( moji >>8) & 0xFF;
fwrite( (void*) b, 2, 1, p_file ); /* 2byte を 1つ、書き込む。 */
```



- ・**Windows**では、「リトルエンディアン」という方式で ファイルへの書き込みを行います。
- 「リトルエンディアン」方式のシステムでは、2byte以上の数値を、ファイルに書き込むか、読み込むと、1byte単位でバイトが逆順に並べ替えられます。
- ・MacやUINX系は、「ビックエンディアン」という方式で、 並べ替えは行われず、従って、プログラム側でも 並べ替える必要はありません。

(Javaで保存したファイルも、「ビックエンディアン」です。)

- 「リトルエンディアン」で書き込んだファイルは、逆並びの箇所ができてしまうんですが、これを「ビックエンディアン」形式のシステムで読み取ると、逆並びですから、値がおかしくなります。
- ・そういう場合に対応するには、 書き込む時と、読み込む時に、

並べ直しをします。

· 「ファイル上の並びなんて、気にしない。」 という場合は、並べ直しは必要ありません。

(逆さまになったものを、また逆さまにするんで、元に戻る)

- ・しかし、同じ「リトルエンディアン」のシステム間でも、 **1**バイトずつ、読み書きしたりする場合がありますから、 そういう場合に対応するには、 読み込み時と、書き込み時の両方で並べ直しをして、 ファイル上の並びが、逆にならないようにします。
- ・並べ替えてから、書き込む場合は、次のように書きます。↓

```
unsigned short \mathbf{v} = (unsigned short) ( (\mathbf{v}_ & 0xFF) << 8 ) | ( (\mathbf{v}_ >> 8) & 0xFF ); /* いろいろやっていますが、バケツリレーの5倍くらい速い。 */
```

fwrite((void*) &v, 2, 1, p_file); /* 2バイト値を書き込む。 */

```
unsigned int v = (unsigned int)

(
((v_ & 0xFF) << 24)

| (((v_ >> 8) & 0xFF) << 16)

| (((v_ >> 16) & 0xFF) << 8)

| ((v_ >> 24) & 0xFF)

);
```

fwrite((void*) &v, 4, 1, p file); /* 4バイト値を書き込む。 */

```
| (((v_ >> 8) & 0xFF) << 48)
| (((v_ >> 16) & 0xFF) << 40)
| (((v_ >> 24) & 0xFF) << 32)
| (((v_ >> 32) & 0xFF) << 24)
| (((v_ >> 40) & 0xFF) << 16)
| (((v_ >> 48) & 0xFF) << 8)
| (((v_ >> 56) & 0xFF)
);

fwrite((void*) &v, 8, 1, p_file); /* 8バイト値を書き込む。*/
```

・そもそも、**1**バイトずつ書き込めば、 並べ替えは発生しません。↓

```
unsigned int v = 0x11223344; // 元の4byte値。
unsigned char b; // 1byteバケツ。

b = ( v >> 24 ) & 0xFF; // 第1バイトを取り出す。
fwrite( (void*) &b, 1, 1, p_file ); /* 1バイト値を書き込む。*/

b = ( v >> 16 ) & 0xFF; // 第2バイトを取り出す。
fwrite( (void*) &b, 1, 1, p_file ); /* 1バイト値を書き込む。*/

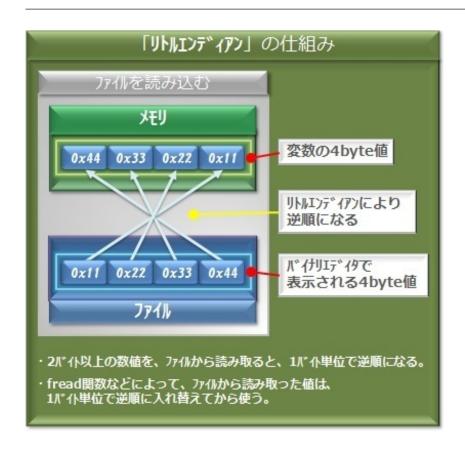
b = ( v >> 8 ) & 0xFF; // 第3バイトを取り出す。
fwrite( (void*) &b, 1, 1, p_file ); /* 1バイト値を書き込む。*/

b = ( v & 0xFF); // 第4バイトを取り出す。
fwrite( (void*) &b, 1, 1, p_file ); /* 1バイト値を書き込む。*/
```

配列の場合は、char型のポインタ変数に、配列のアドレスを入れておくと便利です。↓

```
int hairetsu1[] = { 0x11223344 ,0x55667788 }; // 元の4byte値の配列。
char* p = (char*) hairetsu1; // char型にキャストしておく。

for (unsigned int i = 0; i < 2; i++)
{
    fwrite( (void*) p, 1, 1, p_file ); /* 1バイト値を書き込む。 */
    ++p; // ポインタを、一歩 (1byte) 進める。
}
```



・読み取った直後に並べ替える場合は、↓

```
unsigned char b[2];
fread( (void*) b, 2, 1, p_file ); /* 2バイト値を読み込む。 */
unsigned short v = (unsigned short) ( ( b[1] << 8 ) | b[0] );
```

```
unsigned char b[4];
fread( (void*) b, 4, 1, p_file ); /* 4バ仆値を読み込む。 */
```

```
unsigned char b[8];
   fread( (void*) b, 8, 1, p_file ); /* 8バイト値を読み込む。 */
unsigned __int64 \mathbf{v} = \mathbf{b}[7];
    v <<= 8;
v |= b[6];
    V <<= 8;
v = b[5];
    V <<= 8;
v = b[4];
    V <<= 8;
v = b[3];
    V <<= 8;
v |= b[2];
    v <<= 8;
v |= b[1];
    V <<= 8;
v |= b[0];
```

- ・どのタイミングでひっくり返っているのか、わかりますか?
- ・fwrite関数や、fread関数を呼び出しているところです。

- ・「バイナリファイル」(*.bin)は、バイトデータを、 そのままファイルに書き込んだものです。
- · テキスト以外のデータを保存するのに使います。
- ・ファイルを編集する時は、「バイナリエディタ」を使います。↓

http://www.vector.co.jp/soft/win95/util/se079072.html

- ・ちなみに、「テキストファイル」を開いた場合は、 「文字コード」の配列が、「**16**進数表記」で表示されます。
- ・今回使用するサンプルファイルには、わかりやすいように、 「00 11 22 33 44 55 66 77 88 99」と入力しておいて下さい。
- ・「文字コード」だとかいう区別はありませんが、 マルチバイト文字列を渡す方の関数を使っているため、 関数名の後に、「 Ansi」と、付けています。↓

```
#include <stdio.h> /* 標準入出力。 */
#include <io.h> /* malloc free */

#include <io.h> /* 低水準入出力。 */
#include <fcntl.h>
#include <share.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h> /* 「_stat」関数が定義されている。 */

bool LoadBin_Ansi( const char* p_bin_path_ )
{
```

```
/* ----- */
/* ファイルサイズを求める。(fseekによる方法が危険なため、fstatを使う。)
int h file = 0; /* ファイルのハント゛ル */
_sopen_s( &h_file, p_bin_path_, _O_BINARY,
        SH DENYWR, S IREAD);/*ファイルを開く。*/
 struct stat sb; /* ファイルの情報を格納する構造体。 */
 /* 「 stat」という同名の関数があるため、
    「struct」を付けることで、構造体であることを明示している。 */
 fstat( h file, &sb ); /* ファイルの情報を取得する。 */
 /* 失敗したら、-1を返す。 */
 unsigned int file_size = sb.st_size; /* ファイルサイズを取り出す。 */
 close( h file ); /* ファイルを閉じる。 */
  /* -----*/
  FILE* p file = NULL; /* ファイルホ°インタ。 */
  /* バイナリファイルを開く。 */
  errno_t result = fopen_s( &p_file, p_bin_path_, "rb" );
  /* バイナリファイルの時は、引数2のアクセス指定子の後ろに「b」を付ける。 */
   if (p_file == NULL) return false; /* 開けなかったら終了する。 */
   /* -----*/
   int i = 0; /* バッファの書き込み位置。 */
   unsigned char* p buf =
   (unsigned char*) malloc(file size); /* バッファを確保する。 */
    /* 「fread」関数の引数1は、読み取った値を格納するバッファへのポインタ。
```

```
引数2は、読み取るデータの1つ分のバイトサイズ。
          引数3は、いくつ読み取るのか。短めのファイルなら、ファイルサイズでもいい。
          戻り値は、読み取ったバイトサイズ。 */
        while (fread(p buf + i, 1, 1, p file) > 0) /* 読み取りループ*/
        {
           /* 読み取った1byteを、16進数で表示する。 */
           printf s("0x\%02x", (unsigned char) *(p buf + i));
           ++i; /* 読み取った分だけ、書き込み位置を進める。 */
         }
         /* ----- */
         fclose(p file); /* バイナリファイルを閉じる。 */
         free(p_buf); /* バッファを解放する。 */
         /* -----*/
         return true;
}
·「_sopen_s」関数から「_close」関数の間で読み取る場合は、
  「_read」関数を使います。↓
  unsigned char* p_buf =
    (unsigned char*) malloc(file size); /* バッファを確保する。 */
```

_read(h_file, (void*) p_buf, file_size);

/* 読み取った1byteを、16進数で表示する。 */

for (int i = 0; i < file_size; i++)</pre>

{

```
printf_s( "0x%02x ", (unsigned char) *( p_buf + i ) );
}
```

- ・どちらの場合でも、結果は同じです。
- ·「fopen_s」でファイルを開いた場合は、 読み書きしたデータをバッファに貯めておいて、 まとめてファイルに読み書きするため高速です。
- ・「_sopen_s」の場合は、 何回かに分けて読み書きする場合は低速ですが、 リアルタイムに読み書きするため、マルチスレッドの場合に安全です。
- ・バッファサイズを大きくすると、読み書き(ファイルアクセス)の回数が減るため、 読み込み処理を短縮できます。↓

```
size_t buf_size = 0x100000; /* 独自バッファのサイズ。(1024KB) */
char* p_buf = (char*) malloc( 0x100000 ); /* 独自バッファを確保する。 */
setvbuf( p_file, p_buf, _IOFBF, 0x100000 ); /* 独自バッファを設定する。 */
/* 既定バッファのサイズは、stdio.hのBUFSIZ定数が使用されている。 */
```

・ファイルパスを、ワイド文字列で渡したい時は、 「_wsopen_s」「wfopen_s」関数を使います。 ・低水準入出力による、バイナリファイルへの書き込み。↓

```
#include <io.h>
#include <fcntl.h>
#include <share.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
  bool SaveBin_Ansi( const char* p_bin_path_)
 {
     /* -----*/
     int h file = 0; /* ファイルのハント゛ル */
     errno_t result = _sopen_s( &h_file, p_bin_path_,
                           O BINARY | O CREAT,
                            SH DENYRD, S IWRITE);/* ファイルを開く。 */
      if (result != 0) return false; /* 開けなかったら終了する。 */
       /* -----*/
       unsigned char value = 0 \times 00;
        for (int i = 0; i < 10; i++)
        {
           _write( h_file, (void*) &value, 1 );
          value += 0x11;
        }
         /* -----*/
         close( h file ); /* ファイルを閉じる。 */
```

```
/* -----*/
return true;
```

・標準入出力による、バイナリファイルへの書き込み。↓

```
#include <stdio.h>
bool SaveBin Ansi(const char* p bin path )
  /* -----*/
  FILE* p file = NULL; /* ファイルホ°インタ。 */
  errno t result =
   fopen s(&p file, p bin path , "wb" ); /* バイナリファイルを開く。 */
   if (p_file == NULL) return false; /* 開けなかったら終了する。 */
   /* -----*/
   unsigned char value = 0 \times 00;
   for (int i = 0; i < 10; i++)
      fwrite( (void*) &value, 1, 1, p_file );
      value += 0x11;
    }
    /* -----*/
     fclose(p_file); /* ファイルを閉じる。 */
     /* -----*/
```

```
return true;
```

}

・どちらの場合でも、 指定したバイナリファイルが新規作成され、

「00 11 22 33 44 55 66 77 88 99」 と書き込まれているはずです。

・ファイルパスを、ワイド文字列で渡したい時は、

「_wsopen_s」「wfopen_s」関数を使います。

```
/* ファイルを削除する。 */
remove( "C:¥¥Test.test.txt" ); /* 「マルチバイト文字」版 */
_wremove( L"C:¥¥Test.test.txt" ); /* 「ワイド文字」版 */
/* どちらの関数も、成功した場合は、「0」を返す。 */
```

```
/* ファイル名を変更する。 */
rename( "C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:\footnote{"C:
```

・この他にも、「**stdlib.h**」には、 7ァイルパスの最大文字数など、 便利なマクロ定数が定義されています。↓

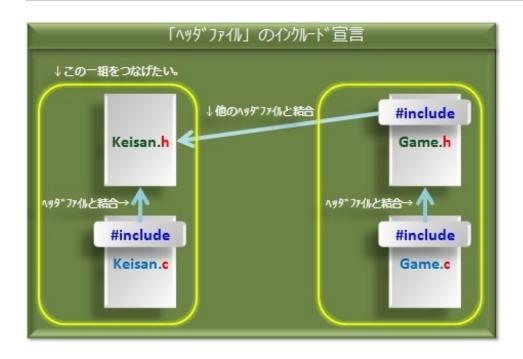
```
#define _MAX_DIR 256 /* ディレクトリ(フォルダ)名の最大文字数。 */
#define _MAX_DRIVE 3 /* ハードディスクドライブ名の最大文字数。 */
#define _MAX_EXT 256 /* ファイル拡張子の最大文字数。 */
#define _MAX_FNAME 256 /* ファイル名の最大文字数。 */
#define _MAX_PATH 260 /* ファイルパスの最大文字数 */
```

・これらのマクロ定数は、 関数から、ファイルパスなどを受け取る文字配列を 宣言する際に使用します。 · 「direct.h」には、

```
「ディレクトリ」(フォルダ)を操作する関数が
 定義されています。↓
/* ディレクトリを作成する。 */
int result = _mkdir( "c:\footnotesize Test" );
if (result == -1) printf("ディレクトリの作成に失敗しました。¥n");
/* ディレクトリを削除する。
   ・削除できるのは、カラのディレクトリだけです。
   ・ルートディレクトリと、カレントディレクトリも削除できません。 */
int result = _rmdir( "c:\footnotes \text{YTest" });
if (result == -1) printf("ディレクトリの削除に失敗しました。¥n");
/* カレントディレクトリを変更する。 */
int result = _chdir( "c:\footnotesize Test" );
if ( result == -1 ) printf( "カレントディレクトリの変更に失敗しました。¥n" );
/* カレントドライブを変更する。(ハードディスクドライブ)*/
/* cドライブ なら、1。,d なら、2。eなら、3。*/
int result = chdrive(1);
```

```
/* カレントディレクトリ名を取得する。 */
char cur_dir_path[ _MAX_PATH ];
char* p_buf = _getcwd( cur_dir_path, _MAX_PATH );
if (p_buf == NULL) printf("カレントディレクトリ名の取得に失敗しました。¥n");
/* 指定したドライブの、カレントディレクトリ名を取得する。 */
char cur_dir_path[ _MAX_PATH ];
char* p buf = getdcwd(1, cur dir path, MAX PATH);
if (p_buf == NULL) printf("カレントディレクトリ名の取得に失敗しました。¥n");
/* カレントドライブ(番号)を取得する。 */
int cur drive num = getdrive();
/* 相対パスから、絶対パスを取得する。 */
char full path[ MAX PATH];
char* p_buf = _fullpath( full_path , ".\text.txt", _MAX_PATH );
if (p_buf == NULL) printf("絶対パスの取得に失敗しました。¥n");
```

if (result == -1) printf("カレントドライブの変更に失敗しました。¥n");







「ヘッダファイル」は、「ソースファイル」のお品書きです。

int Tasu(int a, int b)

・「^ッダファイル」ないし「ソースファイル」の冒頭で 「インクルード宣言」をすると、 その「^ッダファイル」上で定義されているデータ型や 関数を使うことができるようになります。↓

```
/* ------*/
/* ^ッダファイル 「Keisan.h」 */

/* ↓ 「関数のプロトタイプ宣言」。呼び出しに必要な情報だけを宣言する。 */
int Tasu( int a , int b );
int Hiku( int a , int b );

/* その他にも、「#define」によるマクロや定数の定義、
構造体、列挙体、共用体のデータ型の定義、
「typedef」によるデータ型の別名の定義も、ここに書く。 */
/* ------*/
/* y-スファイル 「Keisan.c」*/
#include "Keisan.h" /* ヘッダファイル 「Keisan.h」をインクルード宣言する。 */
```

```
{
   return (a + b);
}
int Hiku(int a, int b)
{
   return (a-b);
}
/* -----*/
/* ヘッタ゛ファイル 「 Main.h 」 */
#include "Keisan.h" /* ヘッダファイル 「Keisan.h 」をインクルード宣言する。 */
/* ソースファイル 「 Main.c 」 */
#include "Main.h" /* ヘッダファイル 「Main.h」をインクルード宣言する。 */
int main()
{
  int wa = Tasu(10, 20);
  int sa = Hiku(10, 20);
  return 0;
}
/* ----- */
```

・コンパイルを実行すると、「ヘッダファイル」は、 「インクルード宣言」が書かれた箇所に書き込まれます。↓



- ソースファイルが増えてくると、インクルードによるエラーが出るようになります。
- ・まず、「<u>重複インクルート</u>゙」を防止するには、 ^ッダファイルの**1**行目に、次のように書きます。↓

#pragma once

・それから、有名なやり方で、 「インクルードガード」というのがあります。↓

#ifndef _HAMUTA_H_ #define _HAMUTA_H_ /* ここに処理を書く。 */

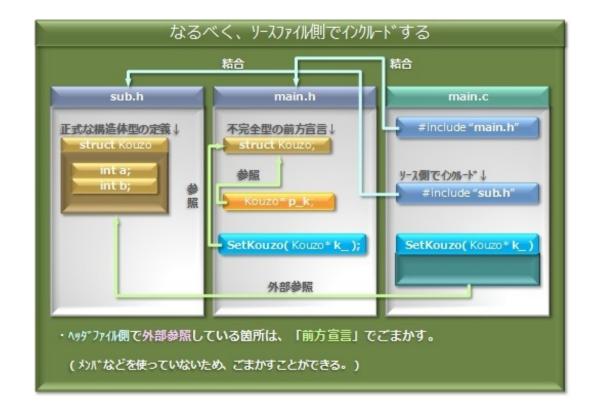
#endif

- 「_HAMUTA_H_」の部分は何でもいいんですが、他のヘッダファイルのものと、重複しないようにします。
- 「#ifndef」は、『右横の定数が、定義済みでなければ、「#endif」までの部分をコンパイルする。』という意味です。
- ・ ^ッダ ファイルは、 コンパイル時に、 別の複数の^ッダ ファイルやソースファイルにコピーされます。
- ・「<mark>重複インクルート</mark>゙」というのは、 この時、コンパイラが、

何度も同じヘッダファイルを読み取って、 何度も同じ変数や関数を 再定義、再宣言してしまう、というエラーです。

- ・コンパイラが、最初にヘッダファイルを読み取る際には、 「_HAMUTA_H_」は定義されていませんので、 「#ifndef」から「#endif」までが読み取られます。
- ・またこの時に、2行目の「#define」によって、「 HAMUTA H 」が定義されます。
- ·2回目以降からは、

「_HAMUTA_H_」は、すでに定義されているため、「#ifndef」から「#endif」までの部分は、 読み取られずに無視されます。



・そしてもう一つのエラーは、
 これは、C/C++でよく起こるエラーで、
 原因箇所がわかりにくいんですが、
 俗に「循環インクルード」(相互参照)といわれているもので、
 これは、上記の2つの防止策では
 防げません。

・このIラーを防止するには、 次のことに留意して下さい。↓

インクルート*宣言は、可能な限り、ソースファイル側で行う。

他のヘッダファイルで定義されたデータ型を ヘッダファイル上で使っている場合は、 前方宣言だけをして、ごまかす。

- ただし、派生クラスを宣言する場合は、 親クラスのヘッダファイルは、ヘッダファイル側でインクルードする。
- 親クラスが名前空間の中で宣言されている場合も、ヘッダファイル側でインクルードする。
- ・テンプ。レートクラスのヘッタ、ファイルも、ヘッタ、ファイル側でインクルート、する。

・以上のことを守っていれば、まず遭遇することはないはずです。



- ・ちなみに、このエラーがよく起きるのは、ヘッダファイル同士が相互にインクルードされているような場合です。
- ・ケ´ローハ´ル変数などを宣言したりするような 共通ヘッダファイルを使っている場合に、 共通ヘッダファイルをインクルードしたヘッダファイルを、 共通ヘッダファイル側からもインクルードしている。
- 「インクルードガード」もそうですが、ソースファイル側でインクルードするようにすると、不要なリンクが無くなるため、コンパイルが早くなります。

・「プリプロセッサ命令」は、ソースコードに対する置換処理で、 ¬ンパイルの直前に実行されます。↓

```
#ifdef_DEBUG /* マクロ定数「_DEBUG」が定義されていれば、true。 */
    /* trueなら、この中の処理が、コンパイルされる。 */
#else
    /* falseなら、この中の処理が、コンパイルされる。 */
#endif
```

```
#ifndef_DEBUG /* マクロ定数「_DEBUG」が定義されていなければ、true。 */
    /* trueなら、この中の処理が、コンパイルされる。 */
#else
    /* falseなら、この中の処理が、コンパイルされる。 */
#endif
```

- ・最初の例だと、trueプロックの処理は、
 デバック時にだけコンパイルされますから、
 変数の値を表示したりするような処理を
 この中に書いておきます。
- ・この処理は、リリースビルドをした時は、 コンパイルされません。
- ・「プリプロセッサ命令」というと、ヘッダファイルの上の方に書かれていることが多く、 関数の中には書けない、というイメージがあるかも知れませんが、 実際には、関数の中でも書けます。↓

void Kansuu()

```
#ifdef _WIN64

/* 64bitに対応した処理を、ここに書く。 */

#elseif

/* 64bitに対応していない場合の処理を、ここに書く。 */

#endif

return;
}
```

- 「プリプロセッサ命令」は、コンパイルの直前に
 プログラムコードの「置換」を行う処理ですので、
 条件に該当しなかった部分は、
 コンパイル中は無視されます。
- ・条件式で分岐させる場合は、次のように書きます。↓

#define TENSU 80

/* 中略 */

#if **TENSU** > **50**

#define OKOZUKAI 1000

#else

#define OKOZUKAI 100

#endif

- ・「ifdef」というのは、「if define」の略語で、 「条件として指定した定数が、定義済みであるなら、 trueプロックを有効にしてコンパイルする。」という意味です。
- 逆に、「ifndef」は、「if not define」の略語で、
 「条件として指定した定数が、定義されていなければ、
 trueプロックをコンパイルする。」という意味です。

・それから、

「インクルードガード」のページで登場した「**#pragma**」には、 他にも、いろいろな使い方があります。 ↓

/* スタックのチェックを、有効にする。 */

#pragma check stack on

/* スタックのチェックを、無効にする。 */

#pragma check_stack off

/* 自動インライン展開を有効にする。 */

#pragma auto inline on

/* 自動インライン展開を無効にする。 */

#pragma auto_inline off

/* 最適化オプション「/**Oi**」を、有効にする。 */

#pragma optimize /Oi on

/* 最適化オプション「/**Oi**」を、無効にする。 */

#pragma optimize /Oi off

【コンパイラの最適化オプション】

- /Oi ... 「組み込み関数」に置き換える。
- /Ox ... プログラムコードのサイズを考えずに、最大限の最適化を行う。
- /Og ... ローカル、および、グロ-バルな最適化、自動レジスタ割り当て、 および、ル-プの最適化を行う。使用は推奨されていない。
- /O1 ... プログラムコードのサイズを、最小にする。
- /O2 ... 最高速度。 (リリースビルドの既定値。)
- /Od ... デバック時に、最適化を行わない。 (コンパイルの速度が速くなる。)
- /Os ... 実行ファイルのサイズ縮小化を優先させる。
- /Ot ... 実行速度を優先させる。

/Ob0

/Ob1

/Ob2

・部分的に「アセンブラ」で書きたい時は、 「インラインアセンブラ」を使います。↓

```
int Add_Asm(int a_ , int b_ )
{
    int c;

    __asm
    {
        mov eax , a_ ; eax = a_;
        add eax , b_ ; eax += b_;
        mov c , eax ; c = eax;
    }
    return c;
}
```

- これはただの足し算で、あまり速くはありません。
- ・というのも、わざわざ「アセンブラ」で書かなくても、 コンパイルされた時に、「最適化」によって 機械語に置き換えられるからです。
- ・「アセンブラ」は、「機械語」の命令番号 (オペコード) に 名前 (ニーモニック) をつけて、少し読みやすくしたものです。
- ·「mov」とか「add」とかいうのがニーモニックで、 後に続いている引数を「オペランド」といいます。

- ・「eax」というのは、**CPU**の内部にある記憶領域で、「レジスタ」といわれているものの一つです。
- · CPUに計算させる時は、計算させたい数値を、 この「レジスタ」にセットしてから、命令を呼び出します。
- ·FPU命令や、SIMD系の組み込み関数は、それなりに効果があります。↓

```
// -------OK><テスト済み>
// FPU (浮動小数点演算処理装置) で乗算する。
float Mul_FPU(float f1_, float f2_)
{
 float f3;
 asm
  fld f1 ; 左辺値をFPUレジスタに積む。
  fld f2 ;右辺値をFPUレジスタに積む。
  fmul ;乗算する。
  fstp f3;結果値を取り出す。
 }
 return f3;
}
// -------OK><テスト済み>
// FPU (浮動小数点演算処理装置) で除算する。
float Div_FPU(float f1_, float f2_)
{
 float f3;
 __asm
  fld f1
```

```
fld f2_
fdiv
fstp f3
}
return f3;
}
```

・それと、「インラインアセンブラ」は、 **64bit**システムでは使用できません。↓

http://msdn.microsoft.com/ja-jp/library/vstudio/hb5z4sxd(v=vs.100).aspx

· 「MASM64」↓

http://www.isus.jp/article/introduction-to-x64-assembly/
http://doremifasort.web.fc2.com/testprogram/index.html
http://msdn.microsoft.com/ja-jp/library/vstudio/hb5z4sxd.aspx

・「SIMD」(並列演算)の組み込み関数を使う場合は、こちちらをどうぞ。↓

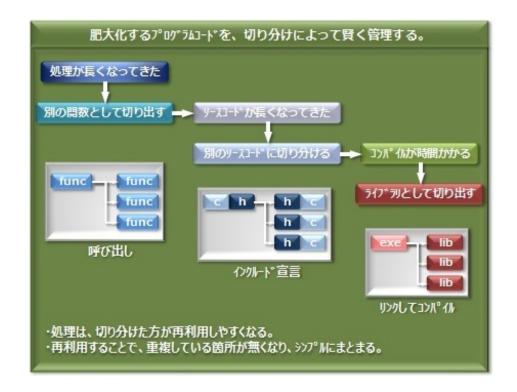
http://nf.nci.org.au/facilities/software/intel-

<u>ct/13.1.117/Documentation/ja_JP/compiler_c/main_cls/GUID-712779D8-D085-4464-9662-B630681F16F1.htm</u>

- ・MMX命令というのは、Pentiumの頃のものですが、同じIntel系(x86)のCPUなら、たいていは使えます。
- ・その後継のSSEでは、SSE2で浮動小数点の四則演算が定義されています。
- ・SSEは、'00年代の技術で、Intel系のほとんどのCPUで対応していますが、 '10年代以降は、AVX2と、後継のシリーズに移りつつあります。

· ^ かい演算で並列処理しても、 賞味それだけ速くなるか、といえばそうでもないようですが、 「OpenCV」と比べても、かなり速くなるようです。

· ちなみに、「OpenCV」も、SIMDで実装されています。



- ・プログラムが長くなってくると、 コンパイルする時に、 時間がかかるようになってきます。
- ・いま書いている箇所は、ひんぱんに書きなおしては そのつど、コンパイルする必要がありますが、 すでに書き終わっていて、ある程度テストもして、 動作が安定してる所まで毎回コンパイルするのは、時間の無駄です。
- ・プログラミングでは、こういったほとんど変更されない部分や、 別のプログラムでも使いまわせそうな普遍的な部分は、 「ライブブラリ」として切り分け、先にコンパーパーしておいて、 あとで「リンク」させて使います。
- ・「ライブラリ」の書き方は、通常のアプリケーションと同じですが、 次の**2**点については、少し異なります。↓
 - ・「プロジェクトの新規作成」では、「スタティックライブラリ」を選択する。
 - ・「デバック」は、別の「プロジェクト」でリンクをして、呼び出す形で行う。

・「ライブラリ」を「リンク」して使う場合は、 呼び出し側のプロジェクトで、次のように書きます。↓

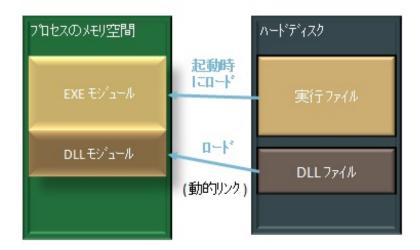
#pragma comment(lib, "TestLibrary.lib")
#include "TestLibrary.h"

- ・**1**行目は、「ライブラリファイル」(*.<mark>lib</mark>)のリンクです。
- ・ライブラリ側のプロジェクトをビルドすると、 そのプロジェクトのフォルダ内に、作成されます。
- ・2行目は、ライブラリ側のヘッダファイルのインクルード宣言です。
- ・ファイルパスは、フルパスで書けば確実ですが、 面倒な場合は、よく参照するフォルダを、あらかじめ 「**VisualStudio**」で設定しておくこともできます。
- ・指定されたファイルパスに不可分があったりして、 リンカが、ファイルを見つけられない場合は、 「<mark>外部シンボルが未解決</mark>」などといった リンクエラーが表示されます。
- ・ライブラリと同じソリューション内に、 テスト用のプロジェクトを追加した場合は、 ソリューションのアイコンを右クリックして下さい。
- 「プロジェクトの依存関係」をクリックすると、ダイアログが表示されますので、ここで、ライブラリのプロジェクト名にチェックを入れて下さい。
- · それから、「スタートアッププロジェクトの設定」をクリックして、

テスト側のプロジェクト名にチェックを入れて下さい。

- あとは、#pragma comment(lib,"ライブラリファイルへのパス")
 と、ヘッダファイルのインクルードのパスが合っていれば、
 他に原因がない限りは、前述のリンクエラーは消えるはずです。
- ・この他にも、ライブラリ側でコンパイルエラーが残っていて、 コンパイルが完了していない場合もあります。

DLLの動的リンク



- ・「スタティックライブラリ」は、 コンパイル時にリンクされていました。
- 「ダイナミックリンクライブラリ」は、プログラムの実行中に読み込んだり、(「ロード」という)解放したりすることができます。(「アンロード」という)
- ・そのぶん、読み込み時間はかかりますが、必要なところだけを読み込んで使いますから、メモリ効率はよくなります。

/* DLL側のヘッダファイル「 dll_main.h 」*/

#pragma once

```
#ifndef __DLL_MAIN_H__
#define __DLL_MAIN_H__
```

#include <targetver.h>
#include <windows.h>
#include <stdio.h>

```
/* DLLを呼び出す側からインクルードされた時は、「インポート」に切り替わる。
  (※ マクロ定数「 EXPORTS」は、DLLのコンパイル時に、/D オプション で定義する。) */
#ifdef EXPORTS
 #define DLL MEMBER declspec(dllexport)
#else
 #define DLL MEMBER declspec(dllimport)
#endif
extern "C"
{
 /* グローバル変数のextern宣言。 */
 extern DLL MEMBER int global var;
 /* グローバル関数のプロトタイプ宣言。 */
 _DLL_MEMBER void GlobalFunc( const wchar_t* p_text_ );
}
 /* 「extern "C"」は、
       『C言語の構文規則を適用する』 という指示で、
      コンパイル時に、関数や変数の名前が、自動的に変更されるのを
      抑制するために指定している。
      (※ これが適用された関数の宣言や実装内では、
        C++の文法で書いていると、コンパイルエラーになる。)*/
 #endif
 /* DLL側のソースファイル 「dll main.c」*/
 #include "dll_main.h"
 /* グローバル変数の宣言と初期化。 */
 int global_var = 0;
 /* グローバル関数の実装。 */
```

void GlobalFunc(const wchar t* p text)

```
{
    printf( "%s", p_text_ );
 }
BOOL APIENTRY DIIMain( HANDLE h module ,
DWORD ul_reason_for_call_, void* p_reserved_)
{
       switch ( ul_reason_for_call_ )
       {
           case DLL PROCESS ATTACH: /* DLLがロート された。 */
           case DLL_THREAD_ATTACH: /* スレッド開始。 */
           case DLL THREAD DETACH: /* スレッド終了。 */
           case DLL_PROCESS_DETACH: /* DLLがアンロードされた。*/
                 break;
       }
       return TRUE;
}
 /* 呼び出し側 TestCall.c */
#include <windows.h>
#include "dll main.h"
typedef void (*GlobalFunc)(const wchar t*);
GlobalFunc p func = NULL;
 int main()
 {
    /* DLLを、動的にロードする。 */
     HMODULE h dll = LoadLibraryW(L"dll main.dll");
     if ( h_dll == NULL ) return 0; /* ロードに失敗したら、プログラムを終了する。 */
     /* DLL側で定義された関数のアドレスを取得する。 */
```

- · **DLL** (動的リンケ) の方式は、2通りあります。
- ・ひとつは、「明示的リンク」といって、上記のように、 プログラム実行時の任意のタイミングで、**DLL**を読み込み、リンクします。
 - ・もうひとつは、「暗黙的リンク」というもので、 これは、プログラムの実行直後に、自動的に**DLL**が読み込まれ、 リンクされるというものです。
 - ・この場合は、スタティックライブラリと同じように、 プログラムのビルド時に、**DLL**のライブラリファイルをリンクします。
 - ・少し違うのが、**DLL**ファイルがあるという点で、 これは必ず、システムから見える位置に置く必要があります。

(実行ファイルが置かれているカレントフォルダに置いておけば確実。)

・C++から追加された構文を使用する場合は、通常は、「COM」を使います。(後述)

「DEFファイル」と「序数」

- ・序数を設定しておくと、DLLを動的にリンクする際に、ロート、時間を短縮できます。
- ・関数の「序数」を指定するには、 「**DEF**ファイル」を書き換えます。↓

; **DLL**名の宣言 ↓ (ロート・時の先頭アドレスを指定するには、続けて 「**BASE**=0x**10000000** 」 と書く。)

LIBRARY KeisanDII

;バージョン番号 ↓ (省略可。自分で採番する。)

VERSION 1.0

;説明 ↓ (省略可。ただのメモ書き。)

DESCRIPTION "計算用の関数をまとめたライブラリです。"

EXPORTS

;関数の宣言↓(関数名の後の、「@」の後に、「序数」を書く。)

Tasu @1

Hiku @2

;関数名を変更する場合は、↓

Kakeru = Jousan

;変数の宣言 ↓

hensu1 DATA

・「;」(セミコロン)から改行までがコメントです。

・「EXPORTS」プロック内の、宣言の並び順は、↓

関数名=別名 @序数 NONAME PRIVATE DATA

- ・関数名と序数は、省略できません。
- ・NONAMEを指定すると、名無し関数になります。

(関数名では呼び出せなくなるが、テーブルサイズは小さくなる。)

- ・PRIVATEを指定すると、リンクされない。
- DATAを指定すると、変数になる。
- · DEFファイルを使う場合は、 declspec(dllexport) は不要。
- ・ただし、__declspec(dllimport) は必要。
- ・呼び出し側では、ヘッダファイルをインクルードするだけでOK。
- ・実行中に、**DLL**を「ロート、」する場合には、序数を指定して、関数のアト、レスを取得する。
- ・大文字と小文字は区別される。
- ・ スペースやセミコロン (;) を含む長いファイル名は、 ダブルクォーテーション (") で囲む。
- ・シンボルの間は、必ずスペースで区切る。
- ・コロン (:) やイコール (=) の両側にも、スペースを入れる。

・プロジェクトを作成する際に、
「プリコンパイル済みヘッダを使用する」を選択すると、
「 stdafx.h 」というファイルが、インクルードされるようになります。

- ・ファイルを開いてみてみると、 stdio.h など、よく使うヘッダファイルがインクルードされています。
- ・これらのヘッダファイルとペアになっているソースファイルは、 プロジェクトのコンパイルが始まった直後に、まとめてコンパイルされます。
- ・そのため、「**stdafx.h**」をインクルードしたファイルでは、 ¬ンパイルに要する時間が、大幅に短縮されます。
- ・プリコンパイル済みヘッダを使用する場合は、次のようにします。↓
- 1.プロジェクトに、下記のファイルを追加する。(名前は自由)

pch.h pch.cpp

2. プロジェクトの「プロパティ」を開いて、「プリコンパイル済みヘッダ」のところで、次のように入力する。↓

```
[ プリコンパイル済みヘッダーの作成/使用 ] [ プリコンパイル済みヘッダーファイルを使用する (/Yu) ] [ ファイルを使用してPCHを作成/使用 ] [ C:¥MyProject1¥pch.h ] [ プリコンパイル済みヘッダーファイル ] [ C:¥MyProject1¥pch.pch ]
```

3. pch.cpp のアイコンを右クリックして、「プロパティ」を開いて、

「プリコンパイル済みヘッダ」のところで、次のように入力する。↓

[プリコンパイル済みヘッダーの作成/使用][プリコンパイル済みヘッダーファイルを作成する(/Yu)]

4. 「C/C++」→「詳細」のところで、「必ずインクルードする」のところに、 **pch.h** を追加しておく。

5. pch.h を開いて、プリコンパイルさせたいヘッダファイルを、インクルードしておく。

#pragma once

#define MY PCH // プリコンパイルを使わない場合は、この行をコメントアウトする。

#ifdef MY PCH

// ここにインクルードしていく。(自前のヘッダファイルは含めない。)

#endif

6. pch.cpp を開いて、pch.h のインクルードだけ書いておく。

#include "pch.h"

7. すべてのヘッダファイルで、インクルードガードの直後に、次のように書く。↓

#ifdef _MY_PCH

#include "pch.h"

#else

// インクルードをここに書く。(自前のヘッダファイルは含めない。)

#endif

// 自前のヘッダファイルは、ここでインクルードする。

8. すべてのソースファイルで、必ず最初に、次のように書く。↓

#include "pch.h"

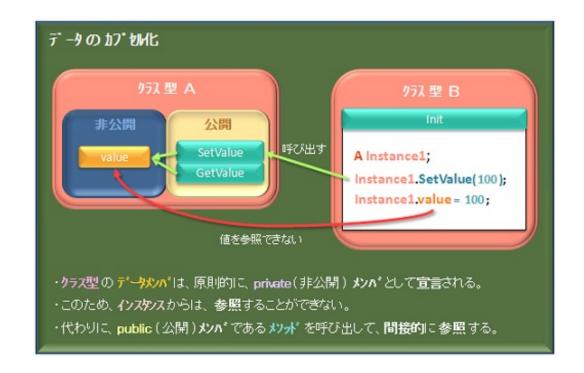
#ifndef _MY_PCH

// インクルードをここに書く。(自前のヘッダファイルは含めない。)

#endif

// 自前のヘッダファイルは、ここでインクルードする。

- ・手順2、3、4については、ビルドモードごとに設定することになっています。
- ・ですから、たとえば、「DEBUG」を選択した状態で設定していても、「RELEASE」に切り替えると、未設定のままだったりします。



- 「C/C++」というプログラム言語は、
 C言語で「オブジェクト指向」のプログラムを書くために
 開発された言語で、「クラス型」が使えます。
- ・前の章では、「C言語」が、メモリに直接アクセスする言語であるということで、メモリアクセスの説明に重きを置いてきました。
- ・本章の「C/C++」では、
 「クラス型」の書き方と、その使い方にあたる
 「オブジェクト指向」についての説明が、最重要課題となっており、
 これをある程度わかれば、あとはまあ
 似たようなものですので、わりと簡単なはずです。
- ・人気のある「**Objective-C**」や「**Java**」、「**C#**」も、 この「**オブジェクト指向**」を使うための言語で、 基本的な書き方は、ほとんど同じです。
- ・C言語では、メモリ上の配置を意識するだとか、 コンピュータ側の都合を優先して書いていました。
- · まあ、**C++**も、その拡張言語ということで、

同じように気を配る必要があるんですが、 「オブジェクト指向」という考え方だとか、 「**Java**」などの、最近のモダンな言語というのは、 人間寄りなところがあって、 コンピュータを意識しないで書けるというか、 意識しない方が、見通しが良くなるという そういう世界なんですね。

・つまり、両方に目を配る必要があるということです。

```
// Control Button.h
 #include "Control ControlBase.h" // 親クラスのヘッダファイルをインクルードしておく。
 namespace Control // 名前空間
 {
  // 「Button」クラスの宣言。(「ControlBase」クラスからの派生クラス。)
  class Button: ControlBase
 protected: // 以下のメンバは、このクラスの派生クラスからはアクセスできる。
    HWND h window; // データメンバ
  // -----
 public: // 以下のメンバは、クラスの外に公開されている。
    Button(); // コンストラクタ
    ~Button(); // デストラクタ
    HWND GetHandle(); // Getterメソット
    void SetHandle(HWND h window ); // Setterメソット*
   // -----
```

```
};
 };
// Control_Button.cpp
 #include "Control Button.h"
 namespace Control // 名前空間
 {
   // コンストラクタ (インスタンス化された直後に呼ばれる。)
    Button::Button(): ControlBase() // 親クラスのコンストラクタを呼ぶ。
      // 初期化処理を、ココに書く。
    }
    // デストラクタ(インスタンスが破棄される直前に呼ばれる。)
    Button::~Button()
     //解放処理を、ココに書く。
    }
    // Getterメソッド(データメンバを返すメソッド)
    HWND Button::GetHandle()
    {
        return h_window;
    }
```

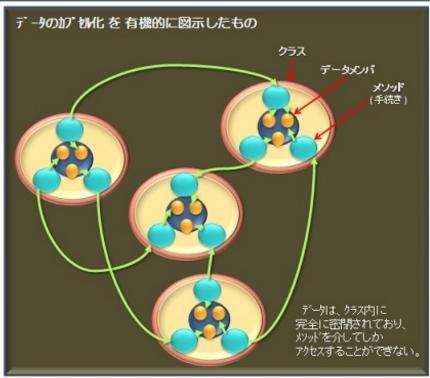
- 「クラス型」というのは、構造体型の一種で、「メソッド」(手続き) という関数を、メンバとして持っています。
- 「クラス型」のデータメンバは、原則的に、
 class1.member1 = 10; というように、
 直接アクセスすることができません。

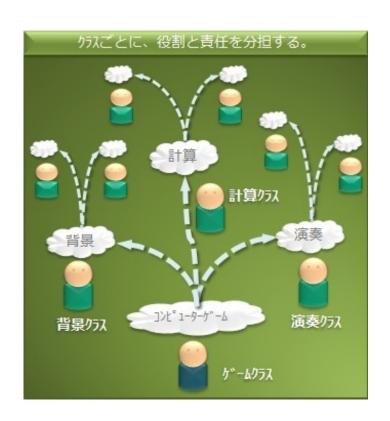
(できなくはないのですが、安全性のために できないように書くのです。)

- データメンバにアクセスしたり、加工する場合は、「メソット、」の中で処理を書いておいて、これを呼び出すことによって、間接的に、データメンバを操作します。
- ・このことを 「カプセル化」 とか、 「隠蔽」(いんぺい) といいます。
- ・このように、C++には、規則が多いんですが、これは、Cの有り余る自由度に、規制を加えることで、生産性を高めるためのものです。
- 詳細については、これからまた

順を追って、説明していきますが、 最初はわからないと思いますので、 とりあえず、ざっと読んでみて、 あとは、実際に、使いながら覚えて下さい。

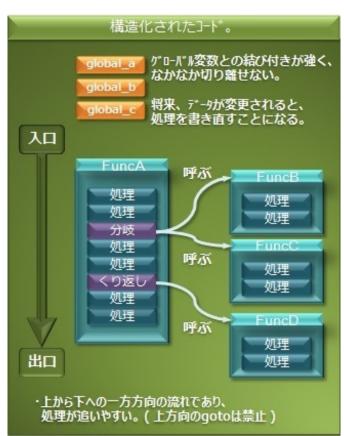


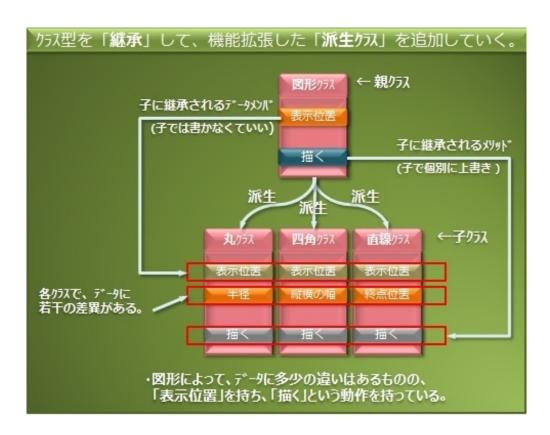


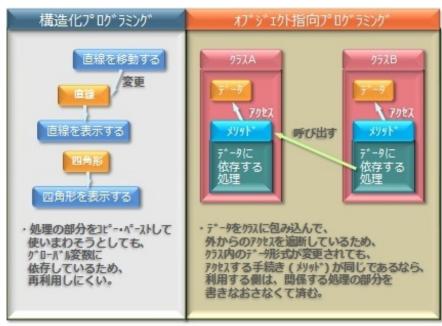












- 「オブジェクト指向」というのは、プログラム上で使うデータの一つ一つを、物質(オブジェクト)として考えるという思想です。
- ・一般的な手法としては、まず、 データの構成から書き始めます。
- ・そして実際に、 そのデータを使って、どういう処理をさせよう

ということは、データの構成を、 ある程度、まとめてから考えます。

- ・この世界は、いろんな物質で成り立っています。
- ・自動車とか、電車とか、いろいろな物質があって、 それらは、たくさんの部品で構成されています。
- ・しかし、その部品を、どんどん分解して、 ミクロの世界へと降りて行くと、 分子だとか、素粒子だとか、 部品の種類はだんだん少なくなり、 単純な仕組みになっていきます。
- ・プログラムで使うデータも同じことで、分解していくと、単純にすることができ、再利用されやすくなります。
- 大きなシステムを開発したり、管理していると、あとで、データの構成を変更することが多くなります。
- ・そして、そうなった時には、そのデータに関係する処理をすべて洗い出して修正しなければならず、大変な手間となります。
- ・また、すべての修正箇所を洗い出せなかった場合は、 整合性がとれなくなり、データが壊れてしまいます。
- 「オブジェクト指向」では、こうしたムダを、少しでも省くために、データと処理を、なるべく切り離します。
- ・まず、データに関係する処理を洗い出し、 データとひとまとめにして、**1**つの物質とします。
- ・たとえば、効果音を鳴らす処理を書く場合は、「Sound」とかいうクラスを作ります。↓

```
class Sound
{
  WaveData* p_data; // wave形式の音声データ。
  bool Download(int number_); // 指定番号の曲を、ダウンロードする。
  bool Play(int number_, int volume_); // 指定番号の音を鳴らず。
};
```

- ・そして、このクラスには、 効果音を再生する「**Play**」とかいうメソッドを作ります。
- これを利用する側のメソッドでは、この「Play」メソッドに、音の番号や、音量を渡せば、効果音が鳴るようにします。↓

```
{
sound1.Play( 1, 12 ); // 1番の音を鳴らす。
}
```

- ・こうしておけば、数年後に、効果音のデータ形式が、変更されたとしても、「Sound」クラスの中だけを修正すればよく、利用側のメソッドでは、同じように使うことができます。
- ・「オブジェクト指向」の詳細については、後述の 「クラスの継承」、「仮想関数」あたりで説明します。



・まず、「クラスの宣言」と「インスタンス化」について、 単純な例を挙げて説明します。↓

```
// Taiyaki.h(ヘッダファイル)
class Taiyaki // クラス型「Taiyaki」の宣言。
{
```

private: // 以降のメンバを非公開とするアクセス指定子。

intanko; // データメンバ「anko」は、あんこの分量を、グラム単位で保持する。

public: // 以降のメンバを公開とするアクセス指定子。

Taiyaki(); // コンストラクタ ~Taiyaki(); // デストラクタ

```
void SetAnko( const int anko ); // Setterメソット
   int GetAnko();
                        // Getterメソッド
};
// Taiyaki.cpp (ソースファイル)
  Taiyaki::Taiyaki() // コンストラクタ
  {
  }
  Taiyaki::~Taiyaki() // デ ストラクタ
  {
  }
  void Taiyaki::SetAnko(const int anko_ ) // Setterメソット*
  {
     anko = anko_;
  }
  int Taiyaki::GetAnko() // Getterメソット`
  {
    return anko;
  }
```

構造体型の定義とよく似ていますが、 クラス型は、「メソッド」といわれる関数を

「クラスを宣言する」といいます。

・クラス型を定義することを、

メンバに持っています。

(実をいえば、構造体型でもメソッドを持てる。)

・次に、このクラス型を使って、変数を宣言してみます。↓

```
#include "Taiyaki.h"

int main( )
{
    Taiyaki* p_taiyaki1 = new Taiyaki(); // かラスのインスタンス化。 (実体化)

p_taitaki1->SetAnko(100); // Setterメソット。を呼び出し、データメンハ。に値を設定する。
int anko = p_taiyaki1->GetAnko(); // Getterメソット。を呼び出し、データメンハ。の値を取得する。

delete p_taiyaki1; // インスタンスを解放する。
}
```

- ・クラス型の変数のことを、「インスタンス」といいます。
- ・また、クラス型とひっくるめて 「オブジェクト」と呼ぶこともあります。
- ・そして、それを宣言することを、「インスタンス化」とか、「実体化」といいます。
- ・データ型というのは、設計書のようなもので、設計をした時点では、「実体」がありません。
- ・実際に、プログラムが実行された時に、 メモリ上に、インスタンスの領域が割り当てられた時に はじめて、「実体を持った」といえるのです。
- インスタンスの宣言は、変数の宣言と同じように、
 「Taiyaki taiyaki1」とすることもできますが、
 (ロー加変数と同じで、スタック領域に確保される)
 一般的には、「new」演算子を使って、
 「ヒ-プメモリ」上に確保します。

これは、C言語でよく使っていた 「malloc」関数に相当するもので、 最後の「delete」演算子は、 「free」関数に相当します。

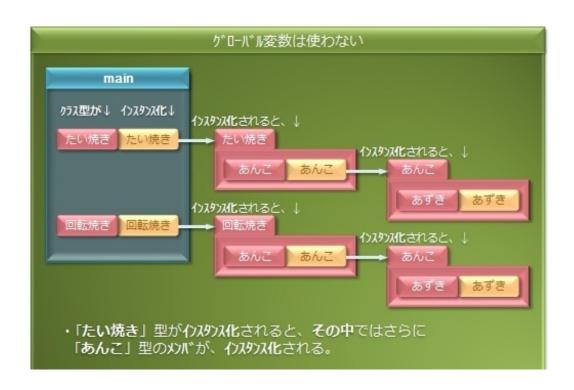
・メンバへのアクセスは、構造体型の時と同じで、
 変数の時は、「.」(ピリオド)演算子を、
 ポインタの時は、「->」(アロー)演算子を使います。



「コンストラクタ」は、
 各インスタンスが持っているデータメンバの
 初期化を行うメソットで、
 インスタンス化の時に呼ばれます。(newしたとき)

・これは、「**Taiyaki taiyaki1**」というように ローカル変数のように宣言した場合でも 自動的に呼ばれます。

- 「インスタンス」のメンバとして内部に「インスタンス」を持っている場合は、この「コンストラクタ」の中で、インスタンス化を行います。
- ・データメンバ 「anko」は、int型の数値ですが、 これが「Anko」というクラス型の「インスタンス」なら、 上図のように、このタイミングでインスタンス化します。
- ・「デストラクタ」は、 使用したデータの後始末を行うメソッドで、 「インスタンス」が解放された時に呼ばれます。(deleteしたとき)
- ・「インスタンス」をメンバとして持っている場合は、 この「デストラクタ」中で、「delete」演算子を使って 「インスタンス」を解放します。



・それから、この「delete」演算子ですが、 配列の場合は、書き方が変わります。↓ delete [] p taiyakies; // インスタンス配列を解放する。

- ・この配列の、各要素は、ポインタではなく、インスタンスです。
- このように、配列として、まとめてインスタンス化する場合は、コンストラクタやデストラクタには、引数を渡せませんので、引数の付いていないデフォルトコンストラクタと、デフォルトデストラクタが呼び出されます。
- デフォルトのコンストラクタやデストラクタは、 自分で書くこともできますが、 書かなくてもよく、その場合は、 何もしないコンストラクタ、デストラクタが 自動的に生成されます。
- ・ただし、引数付きのコンストラクタを 自分で書いた場合は、これが行われません。
- ・そして、この実装 (中カッコ内の処理部分) が 定義されていないメソッドを呼び出すようにプログラムを書いていると、 「未解決の外部シンボル」とかいうコンパイルエラーが出ます。
- ・引数付きのコンストラクタを使いたい時は、 1ンスタンスへのポインタの配列を作ります。↓

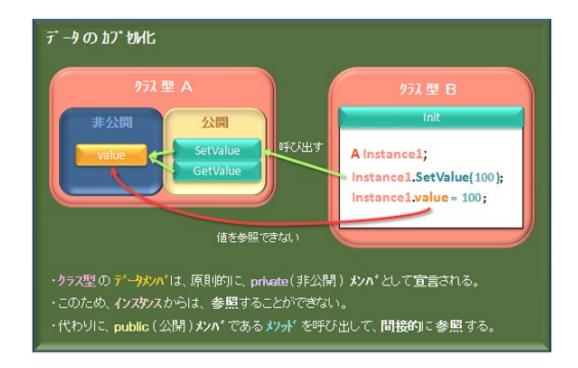
Taiyaki** pp taiyakies = new Taiyaki*[2]; // ポインタ配列を宣言する。

*pp_taiyakies = new Taiyaki(100); // インスタンス化して、ポインタを要素0に、代入する。
delete (pp_taiyakies[0]); // 要素0のインスタンスを解放する。

delete [] pp_taiyakies; // ポインタ配列を解放する。

- 「malloc」関数や「free」関数を使った場合は、「コンストラクタ」や「デストラクタ」は、呼ばれません。
- ・クラス型であれば、ローカル変数として宣言した場合でも 「コンストラクタ」や「デストラクタ」が呼ばれます。
- ・しかし、構造体型の場合は、「new」や 「delete」をしても、呼ばれません。
- ・それと、voidポインタに代入すると、 データ型の情報が失われてしまい、 deleteしても、デストラクタが呼ばれません。
- · デストラクタを呼ぶには、元のデータ型にキャストしてから 呼ぶようにして下さい。

アクセス指定子 (public: private:)



・構造体型のメンバは、 インスタンスがあれば、 参照することができました。↓

Kouzou kouzou1; kouzou1.member1 = 100; int a = kouzou1.member2;

- 一方、クラス型のメンバは、公開されているものと、非公開のものとがありました。
- ・それを決めているのが、「アクセス指定子」です。
- ・この「アクセス指定子」というのは、 次のアクセス指定子までに宣言されたメンバを、 指定した公開レバルにしてくれます。↓

```
class A
private: // 次のアクセス指定子までのメンバは、非公開メンバになる。
  int private_value;
public: // 次のアクセス指定子までのメンバは、公開メンバになる。
  int public_value;
int GetPrivateValue( )
{
   return private_value;
}
};
// -----
// B クラス の定義
class B
 Hanasu()
 {
   A a1;
   cout << "「Aの秘密は、" << a.GetPrivateValue() << "です。」" << endl;
 }
};
```

・ クラス型のインスタンスを、メンバとして持つ場合は、 クラス型がインスタンス化された時に、 メンバもインスタンス化されます。↓

```
class HamBerger
{
    CheeseBerger cheese_berger;
};
```

・こういう場合に、 メンバの、引数付きのコンストラクタを呼ぶには、 次のように書きます。↓

```
HamBerger::HamBerger(): cheese_berger(78)
{
    // newを使わない場合の初期化と同じ。↓
    // CheeseBerger cheese_berger(78);
}
```

- ・これを、「初期化子リスト」といいます。
- 「初期化子リスト」を使えば、「const」によって、定数として宣言されているメンバを初期化することができます。
- ・また、複数のメンバを初期化する場合は、 「,」(カンマ)で区切って、続けて書くこともできます。↓

```
//・基本データ型のメンバでも初期化できる。
//・ヘッダファイル側の、プロトタイプ宣言に書いてはいけない。
HamBerger::HamBerger():patty(20),pickles(5),buns(10)
{
```

・また、すべてのデータメンバが「public」 の場合は、 配列のように初期化することもできます。↓

```
class Meishi
{
public:
  char namae[50];
  char jusyo[100];
};
void main()
{
  Meishi meishi1 = { "ハム太", "かいわれ村" };
}
```

- ・C++では、グローバルな変数や関数は原則、使わないことになっているんですが、その代わりに、クラスごとに持たせていたりします。
- ・メンバ の宣言時に、「static」を付けると、 「静的メンバ」となります。
- ・この「静的メンバ」は、 特定のインスタンスには属しておらず、 最初にアクセスされた時点で、 クラス型ごとに確保されます。
- ・したがって、アクセスする時も、 インスタンスからではなく、<mark>クラス型の名前</mark>を使います。↓

```
// Color.h

class Color // 「色」クラスの宣言。
{

protected:

// 通常のデータメンバ。(インスタンスごとに持つ)
unsigned char r; // Red値 (光の三原色)
unsigned char g; // Green値(光の三原色)
unsigned char b; // Blue値 (光の三原色)
public:

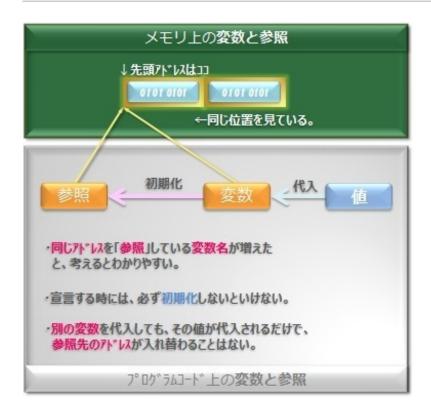
// 「静的データメンバ」(黒色はよく使うので、これを使いまわす。)
static const Color Black;
```

```
static Color* p default color; // デフォルトカラーへのポインタ。
    // 「静的メソッド」のプロトタイプ宣言。 (「光の三原色」から、インスタンスを作る。)
    static Color* FromRGB( unsigned char r , unsigned char g , unsigned char b );
    // 「コンストラクタ」のプロトタイプ宣言。
    Color( unsigned char r , unsigned char g , unsigned char b );
 };
// Color.cpp
#include "Color.h"
  // 「静的データメンバ」を宣言し、初期化する。 (※「static」は付けない。)
  const Color::Black(0, 0, 0);
  p default color = new Color(0, 0, 0); // デフォルトカラーをインスタンス化する。
  // 「静的メソッド」の定義。 (※「static」は付けない。)
  Color* Color::FromRGB( unsigned char r_, unsigned char g_, unsigned char b_)
  {
      return new Color( r_, g_, b_ );
  }
  // 「コンストラクタ」の定義。
  Color::Color( unsigned char r_, unsigned char g_, unsigned char b_)
  {
    \mathbf{r} = \mathbf{r}_{-};
    g = g_{-};
    b = b_{j}
  }
// main.cpp
```

#include "Color.h"

```
void main()
{
    Color* p_red = new Color(255, 0, 0); // クラス型をインスタンス化する。
    Color* p_yellow = Color::FromRGB(255, 255, 0); // 「静的メソッド」を呼び出す。
    Color black = Color::Black; // 「静的データメンバ」を代入する。

Color* p_default_color = *Color::p_default; // デフォルトカラーへのポインタを取り出す。
}
```





・「参照」は、 「ポインタ」とよく似ています。↓

```
int& sansyo1 = hensu1; // 「参照」に、変数を代入する。
// int* p_hensu1 = &hensu1; と同じ。

int hensu2 = sansyo1; // 別の変数に、「参照」を代入する。
// int hensu2 = *p_hensu1; と同じ。 (どちらも、「100」が代入される。)

sansyo1= 200; // 「参照」に、「200」を代入する。
// *p_hensu1 = 200; と同じ。 (どちらも、参照元の変数の値が、「200」になる。)
```

- ・書き方が、少し簡単になっているだけではなく、 挙動も少し違います。
- ・例えば、次のように書くと、 ¬ンパイルエラーになります。↓

int& sansyo1; // 「参照」を宣言する。 (※初期化していないのでダメ)

- ・つまるところ、「参照」というのは、 「変数の別名」ですから、参照する相手が決まってないと、 宣言できないわけです。
- ・ですから、宣言する時には、必ず、同じ型の変数を代入しておく、すなわち初期化しておく必要があるのです。
- ・参照は、NULLで初期化することができないため、 NULLであるかをチェックする必要がありません。
- ・ポインタでは、 別の変数のアドレスを代入すると、 参照する変数を変更することができました。

・しかし、「参照」は違っていて、 初期化した時に代入した変数を 参照し続けます。↓

```
int hensu3 = 500;  // さらに、別の変数を宣言する。
sansyo1 = hensu3;  // 「参照」に代入してみる。(アドレスではなく、値が代入される。)
//・つまり、アドレスが代入されるのは、宣言の時だけです。
//・値を代入していることを見てもわかるように、変数の分身としてふるまいます。
```

- 「参照」がよく使われているのは、「引数」と「戻り値」です。
- ・戻り値は、ポインタの時と同じで、 ロー加変数を返してはいけません。↓

```
int& Func(int& param_)
{
    param_ = 100; // 引数に代入してみる。
    // 「param_」は、「a」の「参照」なので、
    // 「a」の値も、「100」になる。
    int local = 200; // ロー加変数を宣言する。
    return local; // ロー加変数の「参照」を返す。
}
int main()
{
    int a = 0;
```

```
int& b = Func( a );
// 「b」は、「local」の「参照」だが、
// 「local」が、すでに解放されているため、値がおかしい。
return 0;
}
```

・要するに、「参照」で返してもいいのは、 解放されていないものだけです。

(staticのデータメンバ、グローバル変数、 ヒープメモリ上に確保されたインスタンスのデータメンバなど。 これは、ポインタを返す場合と同じ。)

- ・参照は、入力引数でよく使います。 (const int& src など)
- 理由はいくつかあって、
 constが インタ引数よりも、やや速いということ、
 また、渡される値も、定数(リテラル)か、
 初期化された変数への参照であることが
 保証されていて安全であるためです。
- ・それから、上記の例のように、 「参照」同士の代入では、 コピ-コンストラクタは呼ばれません。
- コピ-コンストラクタの引数が「参照」なのも、この性質を利用したものです。
- ・まとめると、「参照」というのは、 『変数の別名』であり、 『参照先を変更できないポインタ』(正体は、実行時アドレス) と見ることもできます。

・これは使い道がないんですが、いちおう説明しておきます。

```
int a1[2] = {0,1}; // 配列を宣言する。
int (&r1)[2] = a1; // その参照を宣言する。
int v1 = r1[1]; // v1 には、1 が代入される。
```

・引数や、戻り値にも使えます。↓

```
int (&Func1( int (&r1_)[2] ))[2]
{
    return r1_;
}

void main()
{
    int a1[2] = {0,1}; // 配列を宣言する。
    int (&r1)[2] = Func1(a1); // その参照を宣言する。
    int v1 = r1[1]; // v1 には、1 が代入される。
}
```

・いくつか留意点があるんですが、まず、こうした参照渡しでは、配列の要素数を明記する必要があります。

```
int* Func2(int p1_[])
{
    return p1_;
}

void main()
{
    int a1[2] = {0,1}; // 配列を宣言する。
    int* p1 = Func2(a1); // その参照を宣言する。
    int v1 = p1[1]; // v1 には、1 が代入される。
}
```

- ・また、ポインタで渡した場合は、ポインタ演算ができますが、 参照渡しでは、これができません。
- ・それと、参照渡しでは、ポインタの配列が渡せません。
- ・以上のことから、参照渡しは不要といえます。

- 構造体型のインスタンスは、同じ構造体型のインスタンスに代入することができました。
- ・クラス型のインスタンスでも、 これと同じことができます。↓

hamuta2 = hamuta1; // 同じクラス型に代入をすると、すべてコピーされる。

//・構造体と同じで、すべてのデータメンバの値がコピーされてしまう。

//・ポインタや参照で初期化した場合は、コピ-されない。

Hamuta* p_hamuta1 = new Hamuta(); // インスタンス化して、アドレスをポインタに代入する。
p_hamuta2 = p_hamuta1; // ポインタからポインタへ代入する。

- · データメンバを、たくさん持っているインスタンスの場合は、 すべてコピーしていたのでは、時間がかかり過ぎます。
- ・また、そのデータメンバの中に、 ポインタ型のものが含まれていると、 アドレスがコピーされてしまいます。
- これをデストラクタでdeleteしていた場合は、
 両方のデストラクタで、同じインスタンスが
 2重にdeleteされてしまいます。

・代入時の処理を変更するには、 「代入演算子」を、「オーバ-ロード」します。↓

```
class Hamta
protected:
 int value; // データメンバ。
public:
 // データメンバを返すメソッド。
 int GetValue()
 {
   return value;
 }
 //「代入演算子」を、オーパーロードする。
 Hamta& operator=( Hamta& other_ )
 {
   // 単純に、データメンバの値をコピーする
   //という、既定の動作を、再現してみる。↓
   value = other_.GetValue();
 }
};
```

前回は、

代入時の処理を変更するために、

「代入演算子」を「オーバーロード」しました。

- ・今回は、初期化をした場合に呼ばれる「コピ-コンストラクタ」を、書き直してみます。
- ・下記のように、同じクラス型のインスタンスを代入して 初期化をすると、「コピーコンストラクタ」が呼ばれます。↓

Hamuta hamuta1;

Hamuta hamuta2 = hamuta1; // 同じクラス型で初期化すると、コピーコンストラクタが呼ばれる。

```
//・ポインタや参照で初期化した場合は、
// インスタンス化はされていないので、呼ばれない。

Hamuta* p_hamuta1 = new Hamuta();

Hamuta* p_hamuta2 = p_hamuta1;
```

hamuta2 = **hamuta1**; // 初期化ではないので、代入演算子の既定の実装か、その上書きが呼ばれる。

・「コピーコンストラクタ」を、自前で再定義するには、 次のように書きます。↓

- //・いちおう、コンストラクタなので、クラスと同じ名前にして、戻り値は書かない。
- //・引数は、同じクラス型のconst参照にする。

```
protected:
  Obj* p obj; // ポインタメンバ
public:
 // コピ-コンストラクタ
 Hamuta(const Hamuta& hamuta)// 引数は、同じクラス型のconst参照。
 {
   if (this !=&hamuta ) // 自身へのアドレスでなければ、
             delete p obj: // 自身がメンバとして持つポインタを解放する。
   p_obj = hamuta_->GetObj(); // 渡されたインスタンスがメンバとして持つポインタを受け取る。
 }
 // 自身がメンバとして持つポインタを返すメソッド。
 Obj* GetObj()
 {
  return p_obj;
 }
};
· それから、「コピ-コンストラクタ」とよく似たものに、
  「引数が1つ付いたコンストラクタ」というのがあります。↓
class Hamuta
protected:
  char* p_message;
public:
```

Hamuta(char* p_message_) : p_message(p_message_) { }

・これもやはり、初期化をした時に、呼ばれるんですが、↓

// 別の型の値で初期化すると、対応するコンストラクタが呼ばれる。

Hamuta hamuta1 = "やっほっほー"; /* 同じクラス型以外で初期化している。 */

この書き方を禁止する方法というのがあるんですが、↓

explicit Hamuta(char* p_message_) : p_message(p_message_) { }

・この「explicit」指定子は、

インスタンスが初期化された時に、

自動的に行われる「暗黙的な型キャスト」を禁止するもので、 引数が1つだけ付いたコンストラクタでしか使いません。

- ・初期化した場合は、コンパイル時にエラーが出ます。
- ・これを「自動変換拒否」といいます。
- ·「explicit」指定子は、コピ-コンストラクタでは必須ともいえるのですが、 その他の箇所では、あまり使うことは無いと思います。^^;
- ・ちなみに、この、初期化時の自動変換というのは、 たとえば、int型の引数を持つコンストラクタに、short型の値を渡すと、 自動的に型キャストが行われて、コンストラクタが呼ばれるというもので、 int型の値しか渡せなくしたい場合に使用します。

```
class CMaker
public:
  BYTE* p buf; // バイト配列へのポインタ。
  size t length; // 配列の要素数。
  CMaker(): p buf(NULL), length(0) {}; // コンストラクタ
  CMaker(size tlength_)//引数付きのコンストラクタ
  {
    length = length ;
    p_buf = new BYTE[length]; // 配列を作成する。
    ::memset( p_buf, 0, length ); // ゼロ埋めする。
  };
   explicit CMaker( const CMaker& src_ ) // コピーコンストラクタ
   { *this = src _; } // 代入演算子が呼ばれ、データメンバの値がコピーされる。
   void operator=( const CMaker& src_ ) // 代入演算子
    length = length_;
    p_buf = new BYTE[ length ]; // 配列を作成する。
    ::memcpy_s( p_buf, length, src_.p_buf, length ); // 要素値をコピーする。
   };
   virtual ~CMaker() // デ ストラクタ
   { if ( p_buf != NULL ) delete [] p_buf; }; // 配列を解放する。
```

// バイト配列を作成して解放するクラス「CMaker」を定義してみる。↓

#include <stdio.h>

```
{
    CMaker* p_maker1 = new CMaker(10); // インスタンス1を作成する。
    int i;
    for (i = 0; i < 10; i++) p_maker1->p_buf[i] = i; // 0~9 を格納する。
    CMaker* p_maker2 = new CMaker(*p_maker1); // インスタンス2を作成する。
    for (i = ; i < 10; i++) // 要素値を表示する。
        ::printf("[%d] = %d\n", p_maker2->p_buf[i]); // 0~9 が表示される。
    delete p_maker1; // インスタンス1を解放する。
    delete p_maker2; // インスタンス2を解放する。
    return 0;
}
```

- ・デストラクタは、virtual (仮想関数)として宣言した方がいいでしょう。
- ・インスタンスのサイズが、ポインタ1つ分だけ増えますが、 子クラス側でデストラクタを上書きしておけば、 親クラスのポインタでアドレスを格納していても、deleteした時には、 上書きした子クラスのデストラクタだけが呼ばれます。
- ・コンストラクタについては、仮想関数にできませんので、 上書きする場合は、初期化処理は、インスタンス化したあとに別のメソットでで 行うようにした方がいいと思います。
- ・コピーコンストラクタと、代入演算子も、明示的に定義した方がいいでしょう。
- ・定義されていない場合は、コンパイラによって自動的に生成されますが、 上記の例のように、ヒープメモリ上の配列へのポインタを、 データメンバとして持たせている場合は、ポインタだけがコピーされるだけで、 そのポインタが指しているヒープメモリ上の配列の要素値がコピーされません。

・この場合、同じアドレスを指すポインタが2つできるわけで、 どちらかのインスタンスで解放されると、使えなくなります。

```
・今回は、前々回のつづきで、
その他の<mark>演算子</mark>も
「オーバ-ロード」してみます。↓
```

```
class Hamta
protected:
 int value; // データメンバ。
public:
 // コンストラクタ(引数付き)
 Hamta( int value_ ) :value( value_ )
 {
 }
 // データメンバを返すメソッド。
 int GetValue()
 {
    return value;
 }
 // 「=」演算子を、オーパーロードする。 ( 戻り値 = ( 自身 = その他 ) )
 Hamta& operator=( Hamta& other_ )
 {
    value = other_.GetValue();
    return *this;
 }
 //「+=」を、オーパーロードする。 ( 戻り値 = (自身 += その他 ) )
```

```
Hamta& operator+=( Hamta& other )
{
  value += other_ GetValue();
  return *this;
}
//「+」演算子を、オーパーロードする。(戻り値 = (自身 + その他))
Hamta operator+( Hamta& other )
{
  return Hamta( value + other .GetValue() );
  //・戻り値の型が「参照」だと、デストラクタが呼ばれる。
  //・ポインタをデータメンバとして持っている場合は、
  // ここで解放されてしまうため、注意が必要。
}
// 前置の「++」演算子を、オーパーロードする。 ( 戻り値 = ( ++自身 ) )
Hamta& operator++()
{
  ++value;
  return *this;
}
//後置の「++」演算子を、オーパーロードする。 (戻り値 = (自身++))
Hamta& operator++(int)// int型の無名引数を付けると、「後置」とみなされる。
{
  ++value;
  return *this;
}
//「==」演算子を、オーパーロードする。 ( 戻り値 = (自身 == その他 ) )
bool operator==( Hamta& other )
```

```
{
    return (value == other_.GetValue());
};

· 「□」演算子の場合は、
デ゚-タメンパが、インスタンス配列なら、
そのままの感じで使えます。↓

class ArrayItem // 配列項目クラスの宣言。
{
```

```
class ArrayItem // 配列項目クラスの宣言。
protected:
 int value; // データメンバ。
public:
 //データメンバを返すメソッド。
 int GetValue()
 {
    return value;
 }
 // 「=」演算子を、オーパーロードする。
 ArrayItem& operator=( ArrayItem& other_ )
 {
    value = other_ GetValue();
    return *this;
 }
```

};

```
class Array // 配列クラスの宣言。
protected:
 Arrayltem* p_items; // データメンバ。
public:
 // コンストラクタ(引数付き)
Array( const size_t size_)
   p_items = newArrayItem[ size_ ];
}
// デストラクタ
~Array()
{
   if ( p_items != NULL )
    delete [] p_items;
}
 //「[]」演算子を、オーパーロードする。 ( 戻り値 = 自身[index_] )
 Arrayltem& operator []( const int index_)
 {
    return p_items[ index_ ];
 }
};
```

·基本データ型の配列だと、

「int value = array1[i]; 」 はできますが、 「array1[i] = value; 」 はできません。

```
· それから、「new」や「delete」ですが、
  「static」 か、グローバル空間 (クラス外) でなら、
  「オーバーロード」できます。↓
//「new」演算子を、オーパーロードする。(Hamta* p1 = (Hamta*) new(sizeof(Hamta)) Hamta;)
 void* operator new( const size_t size_ )
{
   return MyAllocator::New( size_ );
}
//「delete」演算子を、オーパーロードする。 (operator delete(p1); )
 void operator delete( void* p__ )
{
   MyAllocator::Delete( p_ );
}
· 「new」演算子の引数2以降は、
 自由に決めることができます。
・つづいて、配列版。↓
//「new」演算子を、オーパーロードする。(Hamta* p1 = (Hamta*) new(sizeof(Hamta)) Hamta[10];
 void* operator new[]( const size_t size_)
{
   return MyAllocator::New( size_ );
}
// 「delete」演算子を、オーパーロードする。 (operator delete[](p1); )
 void operator delete[]( void* p_ )
{
```

```
MyAllocator::Delete( p_ );
```

}

```
// クラス型の宣言
class Int32
int value; // データメンバ
public:
   // コンストラクタ(初期化用)
Int32( int value_ ) : value( value_ ) { }
    // 型キャストの「オーバーロード」
operator double()
    {
       return(double) value;
    }
};
int main()
Int32 value(10); // インスタンス化する。
double real = value; // オーバーロードされた型キャストが呼ばれる。
return 0;
```



・クラス型を「継承」すると、元になるクラス型が持っているすべてのメンバが、継承先のクラスに引き継がれます。

(「Java」などでは、「クラスの拡張」と呼ぶこともあります。)

- ・元になるクラスのことを「親クラス」といい、継承先のクラスのことを「子クラス」といいます。
- ・正式な呼び方としては、

元になるクラスのことを「基底クラス」(base class)で、 継承先のクラスのことを「派生クラス」(inherited class)といいます。

// ----// HamBerger.h
#include <iostream>

using namespace std;

class HamBerger // ハンバーガークラス。

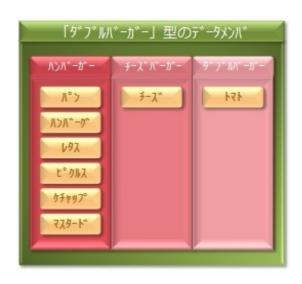
```
{
protected: // 以降のメンバは、子クラスからのみアクセスできる。
   int patty; // ハンバーク゛
   int pickles; // ピクルス
   int buns; // パン
   int ketchup; // ケチャップ ソース
   int mustard: // マスタート ツース
public: // 以降のメンバは、公開されている。
   HamBerger(); // コンストラクタ。
   ~HamBerger( ); // デストラクタ。
   int GetCost(); // 原価の合計を返すメソッド。
}
// -----
class CheeseBerger: public HamBerger // チーズバーガークラス。
{
protected: // 以降のメンバは、子クラスからのみアクセスできる。
  //書いてはいないが、親クラスのデータメンバを継承している。
   int cheese; // チーズ (追加されたデータメンバ)
public: // 以降のメンバは、公開されている。
   CheeseBerger(); // コンストラクタ。
   ~CheeseBerger(); // デストラクタ。
   int GetCost(); // 原価の合計を返すメソッド。 (親クラスのメソッドを上書き)
}
// -----
// HamBerger.cpp
```

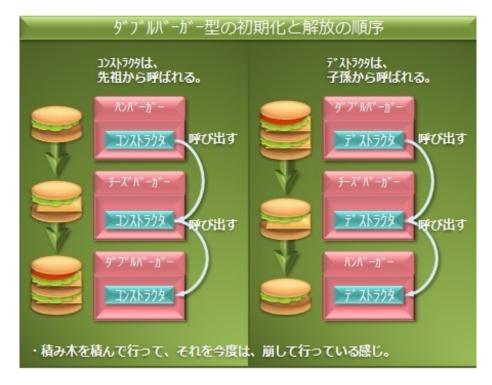
```
#include "HamBerger.h"
```

```
HamBerger::HamBerger() // コンストラクタ。
{
    cout << "ハンバーガーのコンストラクタが呼ばれました。" << endl;
   patty = 20; // ハンハ゛ーク゛
   pickles = 5; // L° / ll
   buns = 10; // N^{\circ} >
   ketchup = 2; // ケチャップ ソース
   mustard = 2; // マスタート ツース
CheeseBerger::CheeseBerger() // コンストラクタ。
  // 親クラスのコンストラクタが、先に呼ばれている。
   cout<<"チーズバーガーのコンストラクタが呼ばれました。" << endl;
   cheese = 30; // チーズが追加された。
}
// -----
HamBerger::~HamBerger() // デストラクタ。
 cout << "ハンバーガーのデストラクタが呼ばれました。" << endl;
// -----
CheeseBerger::~CheeseBerger() // デストラクタ。
 cout << "チーズバーガーのデストラクタが呼ばれました。" << endl;
}
int HamBerger::GetCost() // 原価の合計を返すメソッド。
{
  cout << "ハンバーガーのGetCostメソッドが呼ばれました。" << endl;
```

```
return ( patty + pickles + buns + ketchup + mustard );
}
// -----
int CheeseBerger::GetCost() // 原価の合計を返すメソッド。 (親クラスのメソッドを上書き)
{
  cout << "チーズバーガーのGetCostメソッドが呼ばれました。" << endl;
  // データメンバに、「チーズ」が追加されたため、
  // 合算の処理も、変更されている。
  return ( HamBerger::GetCost() + cheese );
 //↑ 親クラスのクラス名を指定して、メソッドを呼び出している。
 //「typedef HamBerger base; 」としておくと、
 //後でクラス名が変更されても、書きなおさなくて済む。
}
// -----
// main.cpp
#include "HamBerger.h"
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
 HamBerger* p_ham = new HamBerger(); // ハンバーガー型のインスタンスを作る。
 CheeseBerger* p_cheese = new CheeseBerger(); // チーズバーガー型のインスタンスを作る。
 // 両方の値段を合算する。
 int total cost = p ham->GetCost() + p cheese->GetCost();
 cout << "原価の合計は、" << total cost << "円です。" << endl;
```

```
delete p_ham; // ハンバーガー型のインスタンスを解放する。
delete p_cheese; // チーズバーガー型のインスタンスを解放する。
return 0;
}
```





- ・さて、今回のサンプルコードは、 ハンバーガーの製造コストを計算するクラスです。
- ・商品ごとにクラス型が定義されていて、計算する項目 (データメンバ) が 少し異なっていて、

そのため、計算を行う処理(メソッドの中身)も、少し異なっています。

- ・しかし、**3**つの製品は、 同じような項目(データメンバ)で構成されており、 コストを計算をするという機能(メソッド)も、 すべての商品クラスで共通しています。
- このように、少しずつ項目が増え、機能拡張されていく場合には、クラス型の「継承」が、効果を発揮します。
- ・それから、細かいところを少し説明しておくと、 クラス型は、メソッド(関数)を持つことができて、 コンストラクタやデストラクタがあるんですが、 構造体型にはありません。
- ・したがって、<mark>構造体型をインスタンス化</mark>しても、 **コンストラクタ**は呼ばれません。
- ・クラス型のインスタンスであっても、 malloc関数を使って作った場合は、 コンストラクタは呼ばれません。
- free関数で解放した場合も、やはり、デストラクタは呼ばれません。
- クラス型のインスタンスのアト・レスを、
 「void*」 (voidポインタ型) に代入して
 delete した場合も、デ、ストラクタは呼ばれません。
- ・これはナゼなのかというと、
 voidポインタに代入してしまうと、
 どのデータ型のアドレスだったのかが、
 わからなくなってしまうからです。
- ・あと、それから、親クラスの定義のところで、

「class」の前に付いている「アクセス指定子」なんですが、 これは「public」 と書くのが普通です。

・しかしこれを、もし、「protected」にした場合は、 どうなるのかというと、 親クラスの「public」 メンバが、「protected」扱いになり

親クラスの「public」メンバが、「protected」扱いになり、 親クラスか、子クラスのメソッドでしか使えなくなります。

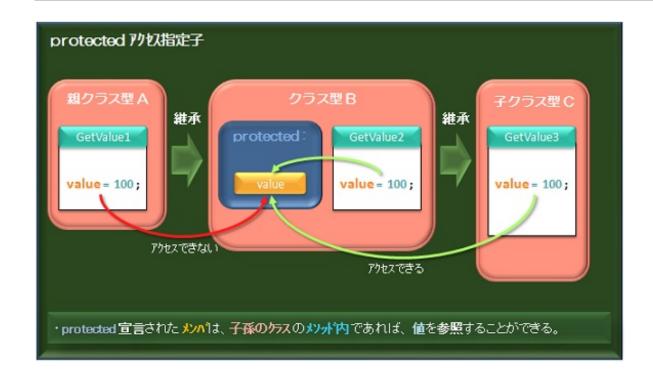
・これを、さらに「private」にした場合は、 親クラスのすべてのメンバが「private」扱いになり、 子クラスのメソッドからも使えなくなります。

・それから、ダブルバーガー型は、こんな感じです。↓

int GetCost(); // 原価の合計を返すメソッド。

```
}
// -----
// HamBerger2.cpp
#include "HamBerger2.h"
// -----
DoubleBerger::DoubleBerger() // コンストラクタ。
{
  // 親クラスのコンストラクタが、先に呼ばれている。
cout << "ダブルバーガ-のコンストラクタが呼ばれました。" << endl;
   patty *= 2; // ハンバーグが、2つに増えた。
   buns += buns / 2; // パンが、1.5倍になった。
   cheese *= 2; // チーズが、2つに増えた。
   tomato = 30; // トマトが追加された。
}
// -----
DoubleBerger::~DoubleBerger() // デストラクタ。
cout << "ダブルバーガーのデストラクタが呼ばれました。" << endl;
int DoubleBerger::GetCost() // 原価の合計を返すメソッド。 (親クラスのメソッドを上書き)
  cout << "ダブルバーガーのGetCostメソッドが呼ばれました。" << endl;
  // データメンバに、「トマト」が追加されたため、
  // 合算の処理も、変更されている。
  return ( CheeseBerger::GetCost() + tomato );
}
```





· protected アクセス指定子は、すこし特殊で、 これだけは「継承」が関係しています。

{

}

// 親クラス (最初の親クラスのことを、「基底クラス」という。)

class Oya
{
 private: // 次のアクセス指定子までのメンバは、このクラスの中からしか、アクセスできない。
 int himitsu1;

protected: // 次のアクセス指定子までのメンバは、このクラスの子孫クラスからしか、アクセスできない。
 int himitsu2;

public: // 次のアクセス指定子までのメンバは、このクラスの子孫クラスからしか、アクセスできない。
 // また、間接的にアクセスするのであれば、どこからでもアクセスできる。
 int telsai;

Hanasu()

cout << "親 「私の秘密は、" << himitsu1 << "です。」" << endl;

・対応表にしてみると、次のようになります。↓

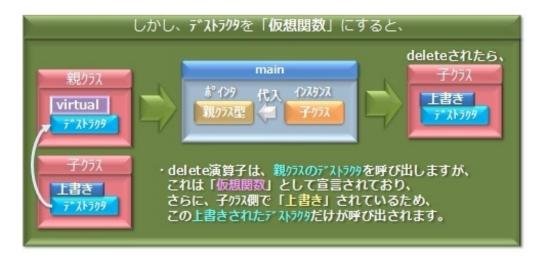
アクセス指定子	親クラス型のメソッド内から	クラス型のメソッド内から	子クラス型のメソッド内から
private	直接アクセス不可	直接アクセス可	直接アクセス不可
protected	直接アクセス不可	直接アクセス可	直接アクセス可
public	直接アクセス不可	直接アクセス可	直接アクセス可

· protected メンバは、

子孫のクラス型の中で定義されたメソッドの中でなら、 直接アクセスすることができます。







・子クラス側で、上書きしそうなメソッドには、

「virtual」指定子を付け、

「仮想関数」(上書きされる関数)として宣言しておきます。

・こうしておけば、

インスタンスへのアドレスを

親クラス型のポインタ変数に代入している場合でも、

子クラス側の上書き (オーバーライド) したメソッドが呼ばれます。↓

```
// -----
// HamBerger.h
#include <iostream>
using namespace std;
class HamBerger // ハンハ゛ーカ゛ークラス。
protected: // 以降のメンバは、子クラスからのみアクセスできる。
   int patty; // ハンハ゛ーク゛
   int pickles; // ピクルス
   int buns; // パン
   int ketchup; // ケチャップ ソース
   int mustard; // マスタート * ソース
public: // 以降のメンバは、公開されている。
   HamBerger(); // コンストラクタ。
   virtual ~HamBerger(); // デストラクタ。
   virtual int GetCost(); // 原価の合計を返すメソッド。
};
// -----
class CheeseBerger: public HamBerger // チーズバーガークラス。
{
protected: // 以降のメンバは、子クラスからのみアクセスできる。
   //書いてはいないが、親クラスのデータメンバを継承している。
   int cheese; // チーズ (追加されたデータメンバ)
```

```
CheeseBerger(); // コンストラクタ。
   virtual ~CheeseBerger(); // デストラクタ。
   virtual int GetCost(); // 原価の合計を返すメソッド。 (親クラスのメソッドを上書き)
};
// -----
// HamBerger.cpp
#include "HamBerger.h"
HamBerger::HamBerger() // コンストラクタ。
{
    cout << "ハンバーガーのコンストラクタが呼ばれました。" << endl;
    patty = 20; // ハンハ゛ーク゛
   pickles = 5; // L° / ll l
   buns = 10; // 10^{\circ} >
   ketchup = 2; // ケチャップ° ソース
   mustard = 2; //マスタート ソース
}
// -----
CheeseBerger::CheeseBerger() // コンストラクタ。
{
  // 親クラスのコンストラクタが、先に呼ばれている。
   cout << "チーズバーガーのコンストラクタが呼ばれました。" << endl;
   cheese = 30; // チーズが追加された。
}
// -----
```

public: // 以降のメンバは、公開されている。

```
HamBerger::~HamBerger() // デストラクタ。
{
  cout << "ハンバーガーのデストラクタが呼ばれました。" << endl;
}
// -----
CheeseBerger::~CheeseBerger() // デストラクタ。
{
cout << "チーズバーガーのデストラクタが呼ばれました。" << endl;
// -----
int HamBerger::GetCost( ) // 原価の合計を返すメソッド。
{
  cout << "ハンバーガーのGetCostメソッドが呼ばれました。" << endl;
  return ( patty + pickles + buns + ketchup + mustard );
}
// -----
int CheeseBerger::GetCost() // 原価の合計を返すメソッド。 (親クラスのメソッドを上書き)
{
  cout << "チーズバーガーのGetCostメソッドが呼ばれました。" << endl;
  // データメンバに、「チーズ」が追加されたため、
  // 合算の処理も、変更されている。
  return ( HamBerger::GetCost() + cheese );
 //↑ 親クラスのクラス名を指定して、メソッドを呼び出している。
 //「typedef HamBerger base;」としておくと、
 //後でクラス名が変更されても、書きなおさなくて済む。
```

```
// -----
// main.cpp
#include "HamBerger.h"
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
 HamBerger* p ham = new HamBerger(); // ハンバーガー型のインスタンスを作る。
 HamBerger* p_cheese = new CheeseBerger(); // チーズバーガー型のインスタンスを作る。
 // 両方の値段を合算する。
 int total_cost = p_ham->GetCost() + p_cheese->GetCost();
 cout << "原価の合計は、" << total_cost << "円です。" << endl;
 delete p ham; // ハンバーガー型のインスタンスを解放する。
 delete p cheese; // チーズバーガー型のインスタンスを解放する。
 return 0;
}
// -----
・デストラクタも、ちゃんと
```

親クラス型のポインタ変数から 子クラス側のメソッドを呼び出す場合は多いので、 デストラクタは、念のため、

子クラス側のメソッドが呼ばれています。

- 「virtual」にしておくことをオススメします。
- ・呼び出しコストは、少し高めですが、
- ・「仮想関数」にしておけば、

・上記の例のように、

```
// -----
// main.cpp
#include "HamBerger.h"
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
 HamBerger** pp order =new HamBerger*[2]; // 親クラス型のポインタ配列を作る。
 pp_order[0] = new HamBerger(); // ハンバーガー型のインスタンスを作る。
 pp order[1] = new CheeseBerger(); // チーズバーガー型のインスタンスを作る。
 int total_cost = GetTotalCost( pp_order ); // 合計原価を返す関数を呼び出す。
 delete (pp_order[0]); // ハンバーガー型のインスタンスを解放する。
 delete (pp_order[1]); // チーズバーガー型のインスタンスを解放する。
 delete [] pp_order; // ポインタ配列を解放する。
 return 0;
}
// 原価の合計を返す関数。(この処理は、修正しなくて済む。)
void GetTotalCost( HamBerger** pp_order_ ) // この引数だとかも、変更しなくていい。
 // 両方の値段を合算する。
 int total cost = 0;
```

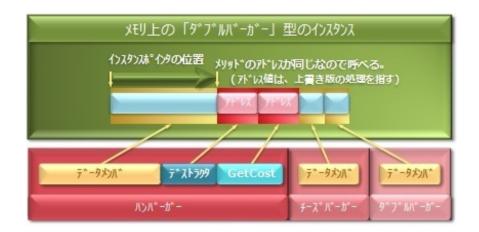
```
for (unsigned int =0;i < 2; i++)
{
    total_cost += pp_order_[i]->GetCost(); // コストを取り出し、加算する。
}

cout << "原価の合計は、" << total_cost << "円です。" << endl;
return total_cost;
}
```

・それから、

子クラス側から、親クラス側のメソッドを呼ぶ時は、 「HamBerger::GetCost();」というように、 クラス名を指定して書きます。

・「仮想関数」は、「<mark>抽象クラス</mark>」でよく使います。 その場合は、中カッコ内の処理を書きません。



- ・インスタンスの場合は、 構造体変数とは少し違うみたいなんですが、 わかりやすく書けば、こんな感じでしょうかね。
- ・メモリ上の、データの並び方が同じだから、 親クラス型のポインタ変数であっても、 子クラスの上書きしたメソッドに アクセスできるんですね。
- · プログラムが実行されている時は、 プログラムコード(機械語)も、

メモリ上に配置されていて、

そのアドレスが、親の「GetCost」と、 子で上書きされた「GetCost」とでは別の位置で、 ただ、そのアドレスを配置している位置が一緒だから、 同じように呼び出せるんですね。

- ・それと、コンストラクタの中では、仮想関数は使えません。
- これはナゼかというと、上記の関数ポインタ(隠しメンバ)がまだ準備されていないからです。

```
・「this ポインタ」は、自身へのポインタです。
```

```
    通常、クラス内で定義されたメソッドの中から、
    クラス内で宣言されているメンバに対してアクセスする場合は、
    value1 = 100; と書きますが、
    これは、this->value1 = 100;
    と書くこともできます。
```

```
//「ハム」 クラス の宣言。
class Ham
{
   int ham;
   Ham()
    ham = 20;
   ~Ham()
   {
   }
   int GetCost()
   {
        return ham;
   }
};
// 「ハムカツ」 クラス の宣言。
```

```
class HamKatsu
  Ham* p_ham;
  int koromo;
   HamKatsu()
   {
     p_ham = new Ham();
    koromo = 5;
    }
   ~HamKatsu()
   {
      delete p_ham;
    }
   int GetCost()
   {
     //・「this」ポインタには、このインスタンスへの
     // アドレスが代入されている。
     //
     // (ふつうは、わざわざ書かないが、
     // 他クラスの持つ同じ名前のメンバと、区別したい場合に使う。)
     //
     return ( p_ham->GetCost( ) + this->GetCost( ) );
    // この場合でも、thisは省略できるが、
    // ぱっと見で、分かりやすいため、あえて書いている。
};
```

```
class Oya { }; // 親クラスの宣言。
class Ko: public Oya { }; // 子クラスの宣言。
void main()
 //(親クラス) ← (子クラス) (自動的にキャストされる。)
 Oya* p_oya = new Ko();
 //(子クラス)←(親クラス) (危険なダウンキャスト。)
 Ko^* p ko = (Ko^*) new Oya();
 // ↑ 子クラスのメンバを呼ぼうとすると、無いので、コケる。
}
 //キャストできない時は、NULLが代入される。
 Ko* p ko1= dynamic cast<Ko*>( new Oya( ));
 if (p_ko1 == NULL) // NULLが代入されたら、
  cout << "dynamic castの結果: キャスト失敗" << endl; // NULLなので、表示される。
 // どんなデータ型でもキャストする。 (別系統のポインタ型同士や、整数型とポインタ型など)
 Ko* p_ko2 = reinterpret_cast<Ko*>( new Oya());
 if (p ko2!= NULL) // NULLが代入されていなければ、
```

・基本データ型などの型キャストでは、

「static_cast」をよく使いますが、 これはコンパイル時にキャストが試みられるというもので、 危険なキャストを行った場合は、エラーが表示されます。

- ・これをよく使うのは、親クラスのポインタを、子クラスのポインタにキャストする 「ダウンキャスト」の時で、使わないと、コンパイルエラーになります。
- ・まったく親子関係にないクラスのポインタ同士でもキャストはされますが、 当然ながら、正常に機能する保証はありません。
- 「dynamic_cast」の場合は、
 プログラムの実行時に型キャストを行い、
 危険なキャストの場合には、代わりに、NULLを返します。
- ・実行速度が遅いので、デバック時に使う くらいにしておいた方がいいと思います。
- 「reinterpret_cast」は、まったく系統の違うデータ型であっても強引にキャストしてしまいます。
- ・C言語では、強引にキャストしても、ポインタは無事でしたが、C++では、壊れる可能性があります。
- 「reinterpret_cast」による危険なキャストや、「void*」に入れてから、他の型にキャストする場合は特に注意が必要です。
- ·delete演算子は、ポインタを解放する際に、

ポインタが内部的に隠し持っている型情報を利用していますが、 ひとたびvoid*に代入してしまうと、これが失われてしまい、 正常に解放できなくなります。

- ・「void*」に入れたアドレスは、 いったん、元の型に戻してから キャストするようにして下さい。
- ·この他にも、

「const」を解除するための 「const cast」などがあります。

・「const_cast」を使えば、 「参照」や「volatile」を解除することもできます。

・また、「仮想関数」が含まれているクラスであれば、 データ型の「**ID**」や、「名前」を取得することもできます。↓

```
#include <typeinfo> // 「type_info」 クラスと、取得用の「typeid」関数が定義されている。
#include <iostream>

using namespace std;

void main()
{

// 親クラス型の [ポインタ変数] に、
// 子クラス型の [インスタンス] (アドレス) を代入した場合、↓

HamBerger* p_cheese = new CheeseBerger(); // チーズバーガー型のインスタンスを作る。

// [インスタンス] を渡すと、子クラスの型になる。↓
// 結果は、「class CheeseBerger」
cout << typeid(*p_cheese).name() << endl;
```

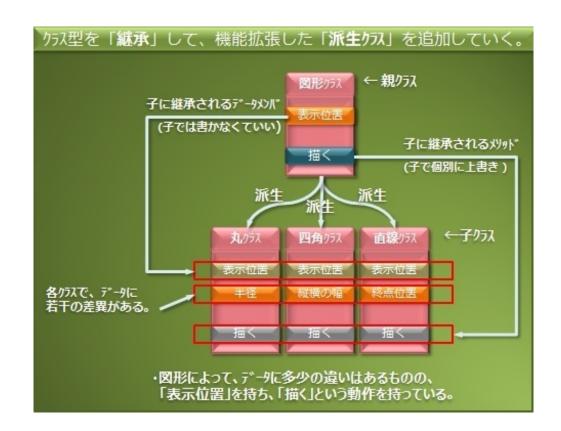
```
// 【ポインタ変数】を渡すと、ポインタ変数の型 (親クラスのポインタ型)になる。↓
//結果は、「class HamBerger *」
cout << typeid(p_cheese ).name() << endl;

// 【データ型】を、渡すこともできる。↓
//結果は、「class HamBerger」
cout << typeid(HamBerger ).name() << endl;

// 「type_info」クラスには、インスタンス同士を比較するために、
// 「==」「!=」演算子がオーバーロードされています。↓
bool is_same = ( typeid( HamBerger ) == typeid( CheeseBerger ));

}
```

- ・ テンプ° レートクラスの場合は、
 ・ テンプ° レートハ° ラメータのデ゛ータ型も同じでないと、
 同じデ゛ータ型とは見なされません。
- これもやはり、やけに重いので、なるべく使わない方がいいと思います。
- ・「dynamic_cast」が重いのも、 これを使っているからです。
- ・ファクトリークラスのユニットテストなどで利用する場合もありますが、 使う必要に迫られた場合は、設計を見直すべきです。
- ・データ型によって、処理を分岐させる場合は、 仮想関数によるオーバーロードを使用して下さい。
- ・使えない場合は、コンパイルスイッチ「/**GR**」が、 指定されているか、確認して下さい。



- ・クラス型「図形」は、どんな形をしているんでしょうか。
- ・形が決まってないものは、もちろん表示もできません。
- ・このように、ほとんど何も決まっていない親クラスのことを 「抽象クラス」といいます。
- 「抽象クラス」では、子クラス側で上書きされるであろうメソッドを、「仮想関数」として宣言しておきます。 →

```
// Zukei.h
```

};

```
class Zukei // 抽象クラス「図形」の宣言
{

virtual ~Zukei() = 0; // デストラクタを 「純粋仮想関数」 として宣言する。
virtual void Hyouji() = 0; // 表示メソッドを 「純粋仮想関数」 として宣言する。
```

// Zukei.cpp

#include "Zukei.h"

Zukei::~Zukei() {} // これを書いてないと、リンクエラーになる。

- 仮想関数の7° ロトタイフ° 宣言の後で、「0」が代入されています。
- ・これを「純粋仮想関数」といいます。
- ・処理内容は、この時点では決まっていないので、
 基本的には、書かなくてもいいんですが、
 デストラクタの定義だけは書いておかないと、
 リンク時に、「外部シンボル****は未解決です。」というエラーが出ます。

- · **C++**では、同じ名前の関数やメソッドをいくつも定義することができます。
- ・ただし、「シグネチャ」(引数の構成)は、 それぞれ違ったものでないといけません。
- ・コンパ[°] イラは、このシグネチャを見て、どの関数が呼ばれたのかを特定しています。

```
#include <iostream>
using namespace std;

int Tasu(int a, int b) { return (a + b); } /* 引数が2つの「Tasu」関数 */
int Tasu(int a, int b, int c) { return (a + b + c); } /* 引数が3つの「Tasu」関数 */
float Tasu(float a, float b) { return (a + b); } /* 引数がfloatの「Tasu」関数 */

void main()
{

// 下記の、3つの呼び出しは、それぞれシグネチャが違っている。
cout << "1 + 1 = " << Tasu(1,1) << endl;
cout << "1 + 1 + 1 = " << Tasu(1,1) << endl;
cout << "1.0f + 1.0f = " << Tasu(1.0f, 1.0f) << endl;
}
```

・さて、クラス型を継承させると、 親クラスのメンバを、子クラスへと引き継ぐことができました。↓

```
class ClassA
{
  int member1;
  int GetMethod1() const;

  int member2;
  int GetMethod2() const;
};

class ClassB: public ClassA
{
  // ClassAの、データメンバとメソッドが継承されている。
};
```

- ・このようにして、データの形式や、機能を 使い回すことができるのは、大変便利なことですが、 子クラスによっては、必要がないメンバもあるわけです。
- ・そうした場合には、親クラスのメンバを、 もう少し切り分けて、別々のクラスとして宣言し、 そのインスタンスを、子クラスのデータメンバとして持たせます。↓

class ClassA1

```
int member1;
int GetMethod1() const;
};

class ClassA2
{
  int member2;

  int GetMethod2() const;
};

class ClassB1
{
    ClassA1 member1;
};

class ClassB2
{
    ClassA2 member1;
};
```

- ・このように、入れ子にしたクラスを、 「コンポジションクラス」と言います。
- ・ クラス型を部品化するという点では、コンポジションに軍配が上がりますが、 メソッドのオーバーロード(実装の上書き)を利用して、 インスタンスごとに別の処理をさせるような場合には、 継承が必要となります。

```
「インターフェイス」は、「抽象クラス」を
 さらにシンプルにしたものです。
·データメンバはいっさい持たず、
メソッドのプロトタイプ宣言しか書きません。↓
//「インターフェイス」の宣言。↓
interface Zukei
{
public: // メンバは、すべて公開。
  void Hyouji(); // メソッドのプロトタイプ宣言のみ行う。 (「純粋仮想関数」と同じ扱いとなる。)
};
//「インターフェイス」を「実装」するクラスの宣言。↓
class Sankaku: public Zukei
{
 void Hyouji()
 {
    //表示処理をココに書く。(処理を書くことを、「実装する」という。)
 }
};
```

「インターフェイス」は、
 C/C++で書いたライブラリを、
 「COM」や「.Net」から利用する場合など、
 他言語で書かれたプログラムと連絡をとる際に使います。

- ・DLL を 動的 リンク で ロード する場合は、C++ の クラス 型 を 直接利用することはできません。
- ・しかし、前述の「インターフェイス」を使えば、 間接的に インスタンス を生成して、 その メソッドを呼び出すことができます。

```
// DLL側のヘッダファイル「dll main.hpp」
#pragma once
#ifndef DLL MAIN H
#define DLL MAIN H
#include <targetver.h>
#include <windows.h>
#include < stdio.h >
//※ マクロ定数「 EXPORTS」は、DLLのコンパイル時に、/D オプション で定義する。
#ifdef _EXPORTS
 #define _DLL_MEMBER __declspec(dllexport)
#else
 #define _DLL_MEMBER __declspec(dllimport)
#endif
// クラスの公開メンバをエクスポートするには、
// クラスの宣言のところで、__declspec(dllimport)を指定するか、
//(メンバごとにエクスポート宣言する必要はない。)
// または、モジュール定義ファイル (*.def) を独自に作成し、
// 呼び出し側のリンク時に、/DEF オプションで指定する。
```

```
//(エクスポート宣言は、メンバごとに必要。)
// エクスポートするクラスのインターフェイス宣言。
//(クラスのインスタンスは、DLL側で生成・解放する。
// 呼び出し側では、このインターフェイスへのポインタで操作する。)
//
__interface _DLL_MEMBER IClass1
{
 // メソッド
public:
 int GetMethod1(void) const; // メンバの値を取得する。
 void SetMethod1(const int value_); // メンバの値を変更する。
 // -----
},
// -----
// クラスの宣言。(これはエクスポートされない。)
class Class1 : public IClass1
 // -----
 // データメンバ
protected:
 int member1; // データメンバ。
 // -----
 // メソット゛
```

```
public:
```

```
Class1(); // コンストラクタ。
  virtual ~Class1(); // デストラクタ。(※ virtual 必須。)
 // インターフェイスで定義されているメソッドは、必ず実装する。
 int GetMethod1(void) const;
 void SetMethod1( const int value_ );
}; // end class
// ここで C リンケージ にすることによって、エクスポートされる
// 関数や変数の名前が、自動的に変更されることを防ぐ。
extern "C"
// グローバル変数のexport宣言。
 extern _DLL_MEMBER int global_var1;
// グローバル関数のexport宣言。
 _DLL_MEMBER int GlobalFunc1( const int value1_, const int value2_);
 _DLL_MEMBER | Class1* CreateInstance(void);
 }
// DLLのエントリーホ°イント。
```

```
BOOL APIENTRY DIIMain( HANDLE h_module_,
 DWORD ul_reason_for_call_, void* p_reserved_ );
#endif
// DLL側のソースファイル「dll_main.cpp」
#include "c:\full_test\full_main.hpp"
// コンストラクタ
 Class1::Class1(void)
 {
    member1 = 0; // データメンバを初期化しておく。
 }
// -----
// デストラクタ
 Class1::~Class1(void)
// -----
// データメンバの値を返す。
 int Class1::GetMethod1(void) const
 {
    return member1;
 }
```

```
// データメンバの値を変更する。
```

```
void Class1::SetMethod1( const int value )
 {
   member1 = value ;
 }
// グローバル変数の宣言
int global var1 = 0; // 初期化しておく。
// グローバル関数の宣言
// 渡された値1と値2の和を返す。
 int GlobalFunc1(const int value1, const int value2)
 {
   return (value1 + value2 );
 }
// インスタンスを作成する。(インターフェイスへのポインタを返す。)
 IClass1* CreateInstance(void)
   return (IClass1*) new Class1();
 }
//・仮に、DLLが、別のプロセス上でロードされていても、
// 常にそのDLL側でアドレスが参照されるのであれば、
 アドレス空間は同じなので、問題はない。
// -----
```

```
void DeleteInstance( IClass1** pp_instance_ )
   //※ クラスへのポインタ型に型キャストしてからでないと、
   // 使用領域のサイズが不明なため、正しく解放されない。
   delete ( (Class1*) *pp_instance_ );
   *pp instance = NULL;
 }
// -----
// DLL側のエントリーポイント
BOOL APIENTRY DIIMain( HANDLE h_module_,
DWORD ul_reason_for_call_, void* p_reserved_)
{
 switch (ul reason for call )
  case DLL_PROCESS_ATTACH: // DLLがロート、された。
  case DLL_THREAD_ATTACH: // スレッドが開始された。
  case DLL_THREAD_DETACH: // スレッドが終了された。
  case DLL PROCESS DETACH: // DLLがアンロート された。
     break;
 return TRUE;
}
```

// インスタンスを解放する。(インターフェイスへのポインタを渡す。)

// 呼び出し側のヘッダファイル「main.hpp」

```
#ifndef TEST MAIN H
#define __TEST_MAIN_H__
#include <targetver.h>
#include <windows.h>
#include <stdio.h>
// ※DLL側のクラスのインターフェイスを宣言しているので、インポートに必要。
#include "c:\full test\full main.hpp"
// DLL側のグローバル関数の型を、再定義しておく。
typedef int ( cdecl*GlobalFunc1Type)(const int, const int);
typedef IClass1* (<u>cdecl*CreateInstanceType</u>)(void);
typedef void (__cdecl*DeleteInstanceType)(IClass1**);
   // それを用いて、関数ポインタを
   // グローバル変数としてextern宣言しておく。
   extern GlobalFunc1Type p func1;
   extern CreateInstanceType p_create_func;
   extern DeleteInstanceType p delete func;
#endif
// 呼び出し側のソースファイル「main.cpp」
#include "c:\full test\full main.hpp"
// -----
// グローバル変数の宣言。
GlobalFunc1Type p_func1 = NULL;
CreateInstanceType p_create_func = NULL;
DeleteInstanceType p_delete_func = NULL;
```

```
// 呼び出し側のエントリーポイント。
int main(void)
{
  // -----
  // DLLをロードする。
 HMODULE h dll =
  LoadLibraryW(L"c:\footnote{\text{L}}\footnote{\text{L}} dll test\footnote{\text{V}}\footnote{\text{L}} main.dll");
  if ( h dll == NULL )
  { printf( "%s\n", "DLL Load Error !" ); return -1; }
  // -----
  // グローバル変数のアドレスを取得してみる。
  int* p_global_var1 =
   (int*) GetProcAddressW( h dll, L"global var1" );
  if ( p global var1 == NULL )
  { printf( "%s\n", "p global var1 Address Error !" ); return -1; }
  printf( "global_var1: %d¥n", *p_global_var1 ); // ポインタから値を取得する。
  // -----
  // グローバル関数のアドレスを取得してみる。
  p_func1 = (GlobalFunc1Type) GetProcAddressW( h_dll, L"GlobalFunc1" );
  // 引数2には、序数を渡してもいい。
  // p_func1 = (GlobalFunc1Type) GetProcAddress( h_dll, (LPCSTR) 3 );
  //
  // ・ 序数は、/DEF オプションを使って、独自のモジュール定義ファイルを
     指定しない場合は、自動的に割り振られる。
```

```
//
//・序数を調べるには、 DUMPBIN /EXPORTS DLLへのパス を実行する。
if ( p func1 == NULL )
{ printf( "%s\n", "GlobalFunc1 Address Error !" ); return -1; }
printf( "func1: %d¥n", (*p func1)( 10, 20 ) ); // 関数ポインタから呼び出す。
// -----
// 次に、DLL側クラスのインスタンスを生成・解放してくれる2つの
// グローバル関数のアドレスも取得してみる。
p create func = (CreateInstanceType)
 GetProcAddressW( h_dll, L"CreateInstance" );
if ( p_create_func == NULL )
{ printf( "%s\n", "CreateInstance Address error !" ); return -1; }
p delete func = (DeleteInstanceType)
 GetProcAddressW(h dll, L"DeleteInstance");
if (p delete func == NULL)
{ printf( "%s\n", "DeleteInstance Address error !" ); return -1; }
// -----
// DLL側クラスのインターフェイスポインタを取得する。
| Class1* p1 = (*p create func)(); // インスタンスを生成する。
p1->SetMethod1(100);
                                      // メンバの値を変更してみる。
printf( "member1: %d¥n", p1->GetMethod1() ); // メンバの値を取得してみる。
(*p delete func)(&p1); // インスタンスを解放する。
// -----
FreeLibrary(h dll); // DLLをアンロードする。
```

```
//-----
return 0;
}
```

- ・クラスを扱う**DLL**については、前節の、「**DLL**」のページでも 少し触れていましたが、通常は、「**COM**サーバー」として作成します。
- ・**COM**については、次節の「**COM**」で詳しく扱いますが、 やはりインターフェイスを用いて間接的に操作するというもので、 このページで紹介した方法とよく似ています。

```
・関数のプロトタイプ宣言で、
 引数に初期値を設定しておくと、
 関数の呼び出し時に、引数へ渡す値が省略された場合に、
 この初期値が渡されます。↓
// Test.h
// Tasu関数のプロトタイプ宣言。↓
int Tasu(int a = 100, int b = 100); // 初期値を、「100」に設定してみた。
// Test.cpp
#include <iostream>
using namespace std;
// Tasu関数の実装定義。 ↓ (※ こちら側に初期値を書いてはいけない。)
int Tasu(int a, int b) { return (a + b); }
void main()
{
  cout << "200 + 100 = " << Tasu(200) << endl; // 引数2を省略。
  cout << "100 + 100 = " << Tasu( ) << endl; // 引数1と2を省略。
}
・非常に便利なんですが、決まりがあって、
```

初期値が設定された引数以降の引数には、

初期値を設定する必要があります。↓

int Tasu(int a = 100, int b); // これはダメ。

・さらに、途中の引数の初期値を省略することもできません。↓

int Tasu(int a , int b = 100); // これもダメ。

・ということですから、引数に初期値を設定する場合は、かならず最初の引数から続けて設定するようにして下さい。

```
・メソッドの中で、値を変更することがない引数は、
 「const」を付けて、定数にしておきます。↓
int GetValue( const int index ) { return values[ index ]; };
・メソッドの中で、データメンバの値を変更しない場合は、
 「const」を付けて、「const メソッド」 にしておきます。↓
int GetValue( const int index ) const { return values[ index ]; };
・インスタンスが「const」で宣言されていた場合は、
 通常であれば、データメンバの値が変更できないのですが、
 この、「const メソッド」だけは、呼び出すことができます。↓
class Hamuta
protected:
int values[10];
public:
 // プロトタイプ宣言の後ろに「const」を付けると、constメソッドになる。
 //(※ただし、すべての引数が、constでなければならない。)
 int GetValue( const int index ) const { return values[ index ]; };
```

```
// こちらは、データメンバへの変更を行う通常のセッターメソッド。
 void SetValue ( const int index , const int value ) { values[ index ] = value ; };
};
void main()
{
 const Hamuta hamuta1; // const指定されたインスタンスを宣言する。
 // constで宣言されたインスタンスのメンバには、アクセスできない。
 int value = hamuta1.GetValue(0); // constメソット は呼び出せる。
 hamuta1.SetValue(0, 100); // constではないメソッドだと、エラーが出る。
}
インスタンスが、
 「const」で宣言されている場合は、
 「const メソッド」から、
 <del>データメンバ</del>の値を変更することは、
 できないことになっていますが、
 「mutable」を付けたデータメンバであれば、
 値を変更することができます。↓
class Hamuta
protected:
   mutable int values[10];
};
```

・ポインタの宣言時に、後置でconstを付けても delete演算子で解放できますし、 mutableで解除することもできますから、 変更を完全に防ぐことはできません。

- ・つまり、ポインタを操作されたくない場合は、 クラスの外に出さないようにするしかありません。
- それから、ポインタの宣言時に、
 後置でconstを付けた場合は、
 ポインタへのアドレスの代入はできませんが、
 constでないメソッドを呼ぶことができます。↓

int* p_ham1 const = new Hamta();

・そして、前置と後置の両方をつけると、両方の制約を適用することができます。 →

const int* p_ham1 const = new Hamta();

・ちなみに、前置した場合は、アドレス代入ができます。





・さて、上の図に登場するクラス**B**は、 他の複数のクラスから利用されていて、 クラス**A**や**C**から見れば、部品の**1**つであると 考えることができます。↓

class ClassA

ClassB* **p_data**; // クラスBのインスタンスを、データメンバとして持っている。 };

- ・クラスとクラスとの間には、親子の関係もありましたが、 会社や組織のような関係もあるんですね。
- ・コンポ° ジットクラス**B**は、クラス**A**専属の社員ですが、 集約クラス**B**は、いろんな会社の仕事をこなす フリーランスのライターのようなものです。
- ・機械の部品でいえば、

特定の機械にしか組み込めない特注の部品と、 広く流通している一般的な部品とがあるようなものです。

- ・USB端子たどか、印刷用紙は、集約クラスで、 NASAのロケットに使うエンジンなどは、 コンポジットクラスです。
- ・どちらも必要なもので、目的に応じて、作られるものです。
- おぼえ方としては、
 あるクラスの中に、
 別のクラスのインスタンスを持つことを「集約」といい、
 中でも、特定のクラスにだけ持たせる物を「コンポジット」というということです。
- ・おさらいしておくと、「コンポジション」というのは、入れ子になったクラスのことで、「コンポジット」は、その中でも、特定のクラスでしか使われない専用のクラスのことです。

- たくさんのヘッダファイルをインクルードしていると、名前が衝突することがあります。
- ・「名前空間」を設定しておけば、 名前の衝突を防ぐことができます。↓

```
// -----
// Mac.h
#include <iostream>
using namespace std;
namespace IT // 名前空間「IT」のブロック。(この中カッコ内の名前は、この名前空間に属する。)
 class Mac
   Mac();
   ~Mac();
};// クラスのブロックと同じで、セミコロンが付いている。
namespace FC // 名前空間「FC」のブロック。(この中カッコ内の名前は、この名前空間に属する。)
{
 class Mac
   Mac();
   ~Mac();
 };
};// クラスのブロックと同じで、セミコロンが付いている。
// Mac.cpp
```

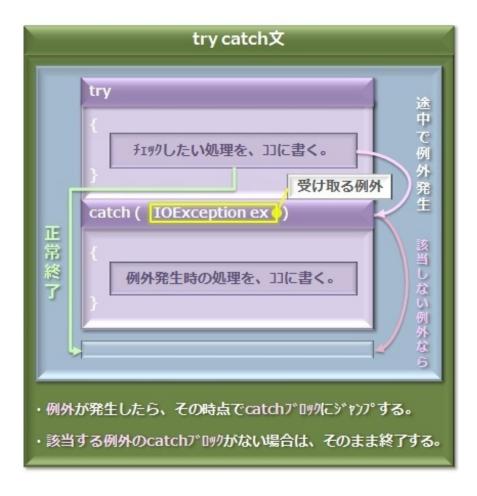
```
#include "Mac.h"
namespace IT
{
  Mac::Mac()
 {
   cout << "IT業界のMacです。" << endl;
 }
  Mac::~Mac() { }
} // メソッドのブロックと同じで、セミコロンが付いていない。
namespace FC
  Mac::Mac()
 {
   cout << "FC業界のMacです。" << endl;
 }
  Mac::~Mac() { }
}//メソッドのブロックと同じで、セミコロンが付いていない。
// -----
// main.cpp
#include "Mac.h"
using namespace IT; // 名前空間「IT」を使いますよ、という宣言。(名前空間を省略できる)
using namespace FC; // 名前空間「FC」を使いますよ、という宣言。(名前空間を省略できる)
int main()
  IT::Mac mac1; // 名前を使う時は、必ず、所属する名前空間を指定する。
  FC::Mac mac2; // 名前を使う時は、必ず、所属する名前空間を指定する。
```

```
return 0;
}
// -----
・「名前空間」のプロック内で定義した名前は、
 使う時には必ず、名前空間を指定します。
· 「using namespace」を使えば、省略できますが、
 その場合は、どの空間の名前なのかがアイマイになり、
 コンパイル時に、警告が表示されることがあります。
· それから、名前空間とデータ型の間の「::」ですが、
 これは、「スコープ演算子」といいます。
・それと、名前空間の中で宣言されたシンボルを前方宣言する場合は、
 次のようにして、名前空間で囲みます。↓
namespace IT { class Mac; }
入れ子になっている場合は、同じように入れ子にして書きます。↓
namespace TOKYO { MINATOKU { class Akasaka; } }
・さらに、typedefしたデータ型を使う場合は、
```

次のようにして、名前空間の中で、再度、typedefする必要があります。↓

```
namespace IT
{
    class Mac; // 元のデータ型の前方宣言をしておく。
    typedef Mac MacPC; // 別名定義する。
    class MacPC; // 前方宣言する。
}
```

·これで、「IT::MacPC」クラスが使えるようになります。





・プログラムが実行されている間に、システムの不調によって

エラーが発生することがあります。

C言語では、

```
たとえば、ファイルを開くために、
「fopen_s」関数を呼び出した場合は、
次のようにして結果をチェックして、
エラー処理を行なってしていました。↓
```

```
errno_tresult = fopen_s( &p_file, "C:\\00_Doc\\ansi.txt", "r" ); /* ファイルを開く。 */

if ( p_file == NULL ) return 0; /* ファイルポインタが取得できているか、チェックする。 */

if ( result != 0 ) return 0; /* 戻り値を、チェックする。*/
```

- ・しかし、こうした処理が続く場合は、 同じようなエラー処理を、何度も書くことになり、 プログラムコードが読みづらいものになっていました。
- · C++では、 こうしたエラー処理を、わかりやすく書くために、 「例外」という機能を導入しています。↓

- ・「**try**」 プロックには、 「<mark>例外</mark>」(エラー報告)が発生しそうな処理 を書きます。
- 「catch」プロックには、「例外」が発生した時の処理を書きます。
- 「catch」 プロックは、いくつも続けて書くことができ、引数の型は、何でも構いません。
- 「throw」 (スロー) は、わざと「例外」を発生させる時に使います。
- ・たとえば私が、 「Reigai」という<mark>例外型</mark>を宣言して、 それをスローしたとします。
- ・スローされたものは、「<mark>例外</mark>」とみなされますから、 「Reigai」型の引数を持った「catch」プロックがあれば、 この「Reigai」例外はキャッチされて、 例外処理が行われます。↓

```
class Reigai // まずは、独自の例外クラスを、宣言してみる。↓
{
    public:
        char* p_message; // エラーメッセージを持っている。
        Reigai(char* p_message_): p_message(p_message_) { } // コンストラクタ
};
```

```
//さっそくスローしてみる。↓
try
{
  Reigai ex("よくわからないエラーです。"); // 例外クラスをインスタンス化する。
 throw ex; // 例外を知-する。
catch(Reigai& ex ) // 「Reigai」 例外をキャッチする例外ハンドラ。
{
cout << ex p message << endl; // エラーメッセージを表示する。
}
·単に、「throw;」と書いた場合は、
 引数のないcatchブロックだけがキャッチします。
「例外」を使う場合は、
 下記のように書いておけば、
 使う人がわかりやすくて便利です。↓
// 例外が発生しないメソッドは、
// 次のように書いておくと、わかりやすい。↓
bool SafeMethod() throw();
// 例外が発生するメソッドは、
// 発生する例外を、カンマで区切って書く。↓
bool DengerMethod( int index_, int length_) throw( out_of_range , range_error );
```

「Visual C++」では、例外型のチェックは行っていないようですが、利用者への伝達事項として、

書いておいた方がいいでしょう。

- ・呼び出し元の関数やメソッドでは、例外がスローされた時に備えて、catchブロックに、失敗した時の処理を書いておく必要があります。
- ·「例外」は、**goto**文によるエラー処理を 扱いやすくしたものです。
- ・しかし、呼び出しコストが高いため、 実行速度を重視する場合には やや不向きといえます。
- ・デ バック時のエラー検出には役立ちますが、 呼び出しが多岐に及ぶ場合は、 どういった例外がスローされるのかを あらかじめ把握して対応するのは困難であるため、 使用されていない場合が多いようです。

【メリット】

・コンストラクタが失敗したことを知ることができる。

【デメリット】

- ・throwを追加する時に、呼び出し元をすべて調べないといけない。
- ・制御の流れを理解しにくくなる。(不正な入力があった場合に、throwしてはいけない)
- ・バイナリが肥大化し、メモリ空間を圧迫する。(コンパイルも少し遅くなる)

```
class Hamko; // 使用するクラス型の前方宣言。
class Hamta
 friend class Hamko; // フレンドクラスの宣言。
 // これによって、「Hamko」クラスは、
 //「Hamta」クラスの持つ、すべてのメンバに、
 // アクセスできるようになった。
 friend void Warikan(int okaikei , Hamta& a ); // フレンド関数の宣言。
 // これによって、「Warikan」関数は、
 //「Hamta」クラスの持つ、すべてのメンバに、
 // アクセスできるようになった。
 // あとは、いつもと一緒。
private:
 int osaifu; // 非公開メンバ
};
//「Hamta」クラスから、フレンド指定された
//「Hamko」クラスの宣言。↓
class Hamko
 Hamko( Hamta& ham_ )
 {
  ham_.osaifu = -10000; // 非公開メンバでも、アクセスできる。
 }
```

```
//「Hamta」クラスから、フレンド指定された
//「Warikan」関数の定義。↓

void Warikan(intokaikei_, Hamta& a_)
{
    a_.osaifu - = okaikei_; // 非公開メンバでも、アクセスできる。
}
```

- ・フレンド宣言は、「**Hamta**」にのみ適用されるもので、 その派生クラスでは無効となります。
- ・フレンド宣言は、アクセス指定子を無視して、 カプセル化の壁を、すり抜けます。
- ・とまあ、身もフタもない代物なんですが、 クラス継承も、万能ではありませんから、 どうしても使いたいという特殊なケースがたまにあります。
- ・同じソースファイル上でだけ、限定して使うのであれば、 処理の流れも追えますし、混乱することはないでしょう。

```
・「テンプレート」というのは、
部分的に、<u>データ型</u>を抽象化して書く書き方です。
```

・『データ型は違うけど、処理はまったく同じ』 というクラスや関数を、 たくさん作らないといけない場合、 あるいは、将来作るかもしれないという場合に、 威力を発揮します。↓

```
// Value.h
// テンプレートクラスの宣言 ↓ (ヘッダ側で実装する)
template<typename T> // ← テンプレート引数リスト (クラス宣言の直前に付ける)
class Value
{
  T value; // データメンバ (データ型の「T」は、何型なのか、まだ決まってない)
 // コンストラクタ (初期化用の引数付き)
 Value( T value_ ) : value( value_ )
 {
 }
  // Getterメソッド
  T GetValue()
  {
    return value;
  }
  // Setterメソッド
  void SetValue( T value_ )
  {
    value = value ;
```

```
}
};
// main.cpp
#include "Value.h"
void main()
{
  Value<int> v1(100); // 「T」を、int型に置換して、インスタンス化する。
  Value < double > v2(0.005); //「T」を、double型に置換して、インスタンス化する。
}
・「テンプレート引数」を、
 複数使う場合は、
 カンマで区切って並べます。↓
template<typename TIndex, typename TValue> // ← テンプレート引数リスト
class Value
・さらに、デフォルトのデータ型を設定しておけば、
 使用する時に、データ型を省略して書くことことができます。↓
template<typename TIndex =unsigned int, typename TValue> // ← テンプレート引数リスト
class Value
```

・また、「テンプレート」は、 グローバル関数にも使えます。↓

```
// Keisan.h

// テンプレート関数の定義 ↓ (やはり、ヘック゚側で実装する)

template<typename T> // ← テンプレート引数リスト (関数定義の直前に付ける)

T Tasu(Ta_, Tb_)
{
    return a_ + b_;
}

// main.cpp

#include "Keisan.h"

void main()
{
    int kotae1 = Tasu<int>(10,20); // 「T」を、int型に置換して、関数を呼び出す。
    double kotae2 = Tasu<double>(0.1,0.2); // 「T」を、double型に置換して、関数を呼び出す。
}
```

・上の例では、

「テンプレート引数」に、 基本データ型を渡してきました。

- ・ クラス型や構造体型が渡された場合、足し算とかできるのかというと必ずしも、そうではありません。
- ・クラス型で、足し算をするには、

「+」演算子を、

「オーバーロード」しておく必要があります。

- ・ともあれ、 何かと便利な「テンプレート」ですが、 使い過ぎると、コードサイズが肥大化する という、デメリットもあります。
- ・これは、コンパイル時に、コンパイラが クラス型や関数を、自動生成しているからです。
- ・コンパ[°] イラは、この時に、プログラムコード上で使用されたテンプレート引数ごとに、クラス型や関数を生成します。
- 技術的には、「マクロ関数」や「インライン展開」に近い機能といえます。(コンパイルの直前に行われるプリプロセッサ処理)
- ・具体的な使用例については、続巻の「STL編」を、参照して下さい。

```
・処理が数行しかない短めの関数は、
 コンパイルの直前に、「インライン展開」されます。
たとえば、次のような場合、↓
// main.h
inline int Tasu( int a_ , int b_ )
{
 return a_ + b_;
// main.cpp
#include "main.h"
void main()
  int banana = 10;
  int orange =20;
   int kotae = Tasu( banana, orange );
   kotae += Tasu( banana, orange );
```

・この「Tasu」関数は、 「マクロ関数」と同じように、置換されて、 次のようになります。↓

```
void main()
{
    int banana = 10;
    int orange = 20;

    int kotae = banana + orange; /* 「インライン展開」により、処理部が置換された。 */
    kotae += banana + orange; /* 「インライン展開」により、処理部が置換された。 */
}
```

- 「インライン展開」されると、関数では無くなったことにより、引数の受け渡しや、戻り値を返すなどの「呼び出しコスト」が無くなります。
- · 「inline」指定子は、これを促すものですが、 関数の処理が長い場合は、無視されます。
- ・なぜかといえば、置換によって、コード量が増えることで、結果的に遅くなるなどの副作用が生じるからです。
- ・「インライン関数」は、置換されるだけのものですから、「マクロ関数」同様に、ヘッダファイル側に処理を書きます。
- 「inline」指定子は、「メソッド」にも、もちろん使用できますが、「コンストラクタ」や「デストラクタ」には指定できません。
- それから、「VisualC++」で定義されている
 「__inline」と「__forceinline」(強制インライン)は、
 C言語のコードでも使えます。

protected:

```
class CData // データクラス。
protected:
  int hp;
  int mp;
public:
 CData(){}; // コンストラクタ
 CData(const int hp_, const int mp_): hp(hp_), mp(mp_){}; // 引数付きコンストラクタ
  ~CData(){}; // デストラクタ
  CData( const CData& src_ ): hp(src_.hp), mp(src_.mp){}; // コピーコンストラクタ
  void operator=( const CData& src_ )
    { hp = src_hp; mp = src_mp; }; // 代入演算子の上書き
  int GetHP(void) const { return hp; };
  int GetMP(void) const { return mp; };
};
// データへのポインタを管理するクラス。
template<typename T>
class CManager
```

```
const T* p data; // データ領域へのポインタ。
public:
 CManager(const T* p_src_): p_data(p_src_) {}; // 引数付きコンストラクタ
 ~CManager(void){ delete p data; }; // デストラクタ (解放は、唯一ここでのみ行う。)
 const GetRef(void) const { return *p data; }; // 参照を返す。
private: // 呼び出せないように非公開にする。↓
 CManager(){}; // コンストラクタ
 CManager( const p_src_ ): p_data( src_p_data ) {}; // コピーコンストラクタ
 void operator=( const p_src_) {}; // 代入演算子の上書き
};
// データを利用する側のクラスは、参照を持つ。(constではない参照。再設定可能。)
template<typename T>
class CCustomer
protected:
 const T data; // データ領域への参照。
 //(constなので、値は変更できないが、値が変更された場合は、反映される。)
public:
 CCustomer(const T& src ): data(src ){}; // 引数付きコンストラクタ
                                  // デストラクタ
 ~CCustomer(void) {};
 const T& GetRef(void) const { return data; }; // 参照を返す。
 //(初期化時にしか参照先を設定できないため、SetRefメソッドは無い。)
```

```
};
```

```
| CManager<CData>* p_mng1 = new CManager<CData>( new CData(140,80) );
| CCustomer<CData>* p_cst1 = new CCustomer<CData>( p_mng1->GetRef() );
| delete p_cst1;
| delete p_mng1; // データへのポインタが解放される。
| return 1;
| }
```

- ・CManagerクラスは、ポインタの破棄を行うクラスで、 スマートポインタのような役まわりです。
- ・スマートポインタは、速度的に遅いので、 独自に実装される方が多いようです。
- ・CCustomerクラスは、データを利用するクラスです。
- ・実際には、データごとに、このようなクラスを作るのではなく、 一つのクラスの中で、複数の参照を保持して利用したり、 また、ポインタの管理を行ったりもします。

・C言語で書かれたDLLを使おうとして、
DLLの^ッダファイルをインクルードしてコンパイルすると、
「外部シンボルが未解決です。」
というエラーが、出ることがあります。

・これは、**C++**のコンパイラが、 関数の名前を、勝手に改名しているからで、 これを抑制するには、**DLL**のヘッダファイル側で、 次のように書いておきます。↓

```
//・C++のコンパイラでコンパイルされる場合は、
// 「extern "C"」ブロックが有効となる。

//・これは、プロック内の関数を、Cの関数として扱うように
// コンパイラに指示するためのもので、このブロック内で
// C++の文法が使用された場合は、コンパイルエラーとなる。

#ifdef __cplusplus
    extern "C"
    {
#endif

/* Cの関数のプロトタイプ宣言。↓*/
    int Tasu(int a_, int b_);
    int Hiku(int a_, int b_);

#ifdef __cplusplus
    }

#endif
```

· Cのコンパイラでコンパイルされた時は、

「extern "C"」ブロックは、読み飛ばされて 無効となります。

```
・メソット、のアト、レスを、
  「関数ポインタ」に代入して使う場合は、
  書き方が少し違います。
・まず、静的メソッドを呼び出す場合は、↓
// テスト用のクラスを宣言しておく。↓
class Value
protected:
 static int value; // データメンバ
public:
 static int GetValue( ) { return value; } // Getterメソット``
 static void SetValue(int value_) { value = value_; } // Setterメソット゛
};
int Value::value = 0; // 静的データメンバの宣言と初期化。
// 関数ポインタ型の定義。 ↓
typedef int (*Getter)(void);
typedef void (*Setter)(int);
// main関数の定義。↓
int main()
```

Setter p setter = Value::SetValue; // 静的メソッドのアドレスを、関数ポインタに代入する。

```
(*p setter)(100); // 関数ポインタから呼び出す。
 Getter p_getter = Value::GetValue; // 静的メソッドのアドレスを、関数ポインタに代入する。
 int value = (*p_getter)(); // 関数ポインタから呼び出す。
 return 0;
}
・次に、インスタンスのメソッドを呼び出す場合。↓
// テスト用のクラスを宣言しておく。 ↓
class Value
protected:
 int value;
public:
 int GetValue( ) { return value; }
 void SetValue( int value_ ) { value = value_; }
};
// 関数ポインタ型の定義。 ↓
typedef int (Value::*Getter)(void);
typedef void (Value::*Setter)(int);
// main関数の定義。↓
int main()
{
 Value v;
```

Setter p_setter = &(Value::SetValue); // 静的メソッドのアドレスを、関数ポインタに代入する。(v.*p_setter)(100); // 関数ポインタから呼び出す。

Getter p_getter = &(Value::GetValue); // 静的メソッドのアドレスを、関数ポインタに代入する。int value = ((&v)->*p_getter)(); // 関数ポインタから呼び出す。

return 0;

}

- ・静的メソッドの場合と異なるのは、次の2点です。↓
 - ・関数ポインタ型の定義で、クラス型の指定が必要であること。
 - ・呼び出しに、インスタンスが必要なこと。
- それから、インスタンスを、
 ヒープに確保する場合は、
 メソッドを呼ぶことはできるんですが、
 データメンバにアクセスしょうとすると、
 アスセス違反エラーとなります。

```
・クラスを継承する際に、
 子クラス側のアクセス指定子に「protected」を指定すると、
 親クラスから継承したpublicメンバが、すべてprotectedメンバになります。↓
class Point2D
public:
 int x;
 int y;
};
class Point3D : protected Point3D
protected:
 int z;
public:
 int GetX(void) const { return x; };
 int GetY(void) const { return y; };
 int GetZ(void) const { return z; };
};
```

```
int main(void)
{

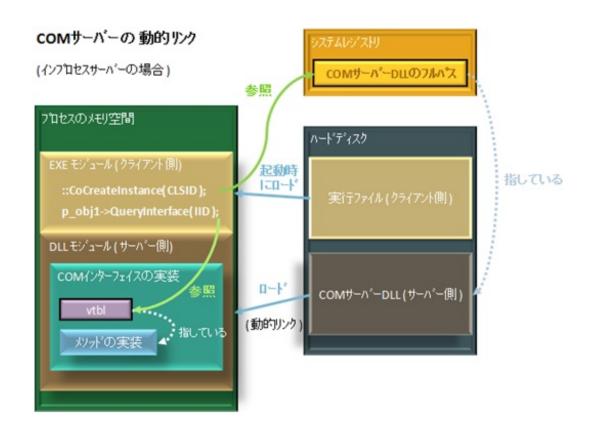
Point2D* p_2d = new Point2D();

p_2d->x = 100;
p_2d->y = 200;

Point3D* p_3d = (Point3D*) p_2d;

int x = p_3d->GetX();
 int y = p_3d->GetY();

return 0;
}
```



```
IID PPV ARGS( &p obj1 ));
```

```
if ( FAILED(hr) )
  ::CoUninitialize(void);// COMに関連するすべてのリソースを解放する。
  return 0;
}
//・レジストリの中から、CLSIDに対応するCOMコンポーネント
// (EXE or DLL)のフルパスを取り出し、
// プロセスのメモリ上か、独立したプロセスのメモリ上に、ロードする。
//・アウトプロセスサーバーの場合は、CLSCTX_LOCAL_SERVERを指定する。
// -----
//・このクラスオブジェクトが、IID のインターフェイスを
// 実装しているかを確認し、あれば取得する。
//
//・成功すると、参照カウントが1つ増えて、2になる。
IComInterfaceA* p_interface1 = NULL;
hr = p_obj1->QueryInterface( IID_ComInterfaceA,
                      (void **) &p_interface1 );
if ( FAILED(hr) )
  p obj1->Release(); // COMクラスオブジェクトを、解放する。
  ::CoUninitialize(void);// COMに関連するすべてのリソースを解放する。
  return 0;
}
// -----
// COMインターフェイスの、メソッドを呼び出す。
p_interface1->MethodA();
// COMインターフェイスを、解放する。
p_interface1->Release();
// この呼び出しで、参照カウントが、1になる。
```

```
// COMクラスオブジェクトを、解放する。

p_obj1->Release();

// この呼び出しで、参照カウントが、Oになり、
//オブジェクトが破棄される。

// ------
// COMに関連するすべてのリソースを解放する。

::CoUninitialize(void);

// ------
return 1;
}
```

```
COMサーバー (いわゆる COM コンポーネント)

+- COMクラスオブジェクト(いわゆる オブジェクト。実体。)

+- COMインターフェイス(IUnknown インターフェイスの派生。)

|
+- メソッド
```

- ・CLSID ... クラスオフ゛シ゛ェクトのGUID。
- ・**IID** ... インターフェイスの**GUID**。

```
· 「COM」では、「BSTR」という文字列型を使います。
・「BSTR」の正体は、「wchar t*」なんですが、
 最初の4byte(2文字分)に、文字数を記録しています。
(※この文字数には、終端のNULL文字は含まれていません。)
・「BSTR」は、必ず次のようにして使います。↓
BSTR bstr = ::SysAllocString( L"Hello" ); /* BSTRを生成する。 */
/* BSTRを使用する。 */
size t length = ::SysStringLen( bstr ); /* 文字数を取り出す。 */
::SysFreeString( bstr ); /* BSTRを解放する。 */
次のように自作することもできます。↓
/* BSTRを作成して返す。 */
wchar_t* CreateBstr( const wchar_t* p_src_text_)
{
 /* サイズで 4byte使うんで 2 と、 NULL文字 (2byteなんで 1)を足して、 +3文字。 ↓ */
 wchar_t* p_bstr = ( wchar_t* ) ::malloc( sizeof( wchar_t ) * ( src_length + 3 ) );
 /* バイトサイズを求める。 (2byte文字なので、2倍している。) */
```

```
size t src size = src length << 1;
  /* 先頭4バイトはバイト数。(終端の0x0000は含まない。)*/
 *((unsigned int*)p bstr) = src size;
  /* 文字列をコピーする。*/
  ::memcpy( ((unsigned int*)p bstr) + 1, p src text , src size );
  /* 終端2バイトは0。(+2 は、サイズの4byteを読み飛ばすため。) */
  p bstr[src length + 2] = 0;
 return (p_bstr + 2); /* サイズの4byte (2文字分 相当)を進めている。 */
}
/* BSTRの文字数を返す。 */
unsigned int GetBstrLength( const wchar_t* p_bstr_)
{
 /* サイズの4byte分を戻して、サイズを取り出し、2で割っている。 ↓ */
 return (*( (unsigned int*) p_bstr_) -1 ) >> 1 );
/* BSTRを解放する。 */
void DeleteBstr( wchar_t* p_bstr_ )
{
   /* サイズの4byte (2文字分 相当)を引いている。 */
  ::free( ( (unsigned int*)p_bstr_ ) -1 );
```

・文字数は、4byte固定ですので、「size_t」ではなく、「unsigned int」にしています。

- 「コマンドプロンプト」というのは、いわゆる「DOS画面」のことで、真っ黒な画面に、文字を打ち込んで、パソコンを操作していくというものです。
- ・この節では、「Visual Studio」を起動せずに、 付属のコマンドライン用のプログラムを実行することによって、 コンパイルとリンクを行う方法を説明して行きます。
- ・コマント、プロンプトの実行ファイルは、「cmd.exe」という名前であり、「C:¥Windows¥**System32**」フォルタ、の中に置いてあります。
- ・このプログラムは、これからよく使いますので、 ショートカットを作成して、タスクバーに置いておくと便利です。
- 「Visual Studio」に付属しているコンパイラの実行ファイルは、「cl.exe」という名前で、「Visual Studio」のフォルダ内にあります。
- ・コマンドプロンプトが起動したら、まず最初に、 カレントディレクトリを、コンパイラのあるフォルダに移動させます。↓

cd c:\footnote{V}isualStudio\footnote{U}bin

・こうしておくと、実行ファイル名を入力するだけで、 上記フォルダ内のプログラムを実行させることができます。↓

cl/c test.c /FoC:\footstest\footstest.obj

・次に、同じフォルダ内にある「vcvars32.bat」という バッチファイルを実行して下さい。↓

vcvars32.bat

・「/c」というのは、「コンパイルオプション」の一つで、 C言語のソースコードをコンパイルするよう指示するものです。 ・次の「/**Fo**」は、コンパイラから出力される「オブジェクトファイル」の 出力先のフォルダパスを指定するためのものです。

(※/Fo オプションと、パスとの間に、スペースがないことに注意して下さい。)

・さて、次に、オブジェクトファイルをリンクして、実行ファイルを作成します。

link /out:c:\footstest\test.exe test.obj

- ・「/out」は、リンカのオプションで、出力される実行ファイルの 出力先を指定するためのものです。
- ・ちなみに、リンカの実行ファイルは、「link.exe」という名前で、 これもやはり同じフォルダ内にあるため、パスは不要です。
- ・複数のオブジェクトファイルをリンクする場合は、次のように書きます。↓

link /out:c:\footstest\footstest.exe test1.obj test2.obj test3.obj

- ・しかし、このようにオブジェクトファイルが増えていくと、 コマンドラインで入力するのが面倒になってきます。
- ・そうした場合には、上記のようなコマンドラインへの入力を、 「メイクファイル」というテキストファイルに書いておいて、 メイクを行うことで、一連の入力作業を省略することができます。↓

nmake -f makefile1.mak

- · 「-f」というのは、メイクファイルを指定するためのオプションです。
- ・メイクファイルの名前は何でもいいんですが、 ファイル拡張子は、nmake の場合は、「mak」にして下さい。
- ・メイクファイルの書き方については、次のページから説明して行きます。

「 ¼太と作るC++ライブラリ0 -構文編- 」

http://p.booklog.jp/book/74354

著者: ネイキッドはむ太

著者プロフィール: http://p.booklog.jp/users/haseham/profile

図表の作成に使用したツール:「PowerPoint 2007」

感想はこちらのコメントへ http://p.booklog.jp/book/74354

ブクログ本棚へ入れる http://booklog.jp/item/3/74354

電子書籍プラットフォーム:ブクログのパブー(<u>http://p.booklog.jp/</u>)

運営会社:株式会社ブクログ