

II 基本プログラミング

1. スケルトンプログラム

(1) hello world

[学習項目] ①エディタの基本操作、②コンパイル操作、③printf() 関数と¥a、¥b、¥f、¥n、¥r、¥t、¥v、¥¥、¥?、¥'、¥”，¥ooo、¥xhh のエスケープ文字列

①エディタの基本操作

ごく簡単なプログラムを書いてみる、簡単だといつてもC言語の作成者であるカーニンハン先生とリッチー先生が書かれたC言語についての最初の本であるK&R本に最初の例題として提示されている由緒正しいプログラムである。

```
#include <stdio.h>                                1行目
void main(void) {                                     2行目
{
    printf("hello, world\n");                         4行目
}                                                       5行目
```

各行末の1行目～5行目は解説用に付けたものであるから入力しない。入力できたら適当なファイル名を付けてセーブする。ここではhello.cとでもしておく。C言語の場合改行やタブレーションは、強い意味を持たず、フリーフォーマットで、このプログラムは次のように記述しても全く同じように動作する。時間が許せばエディタの操作練習を兼ねて生成された実行ファイルの動作が同じであることを確認しておく。

```
#include <stdio.h>
void main(void) {printf("hello, world\n");}
```

C言語はフリーフォーマットであり、各ステートメントの区切りはセミコロンだけなのでこのような記述が可能になる。しかし、コンパイラにとって問題なくとも、プログラムを読みメンテナンスを行うのは人間であるから、上記のように適切に改行や中括弧で囲まれたブロックを明確にするために用いるタブレーションによるインデント等は付けるようとする。

②コンパイル操作

実習で使用するコンパイラに応じてオプションを指定してコンパイルする。ここではgccをccで起動するとして例示する。

```
> cc -o hello hello.c
```

実行結果

```
> hello
hello, world
>
```

③ p r i n t f () 関数

1行目は、標準入出力関数を使うための準備である。この行のように#で始まる行は、C言語のプリプロセッサに対する指示を意味し、行の後ろの方に「;」セミコロンがつかず、プリプロセッサによって置き換え処理をされてからC言語のコンパイラに渡されるので、Cコンパイラの目に触れることはない。Cのステートメントではないのだが実際の作業を考えたとき#で始まるプリプロセッサの働きはかなり大きいといえる。2行目はここからこのプログラムのmain()関数の定義が始まるという意味である。元来関数名は任意であるが、一番最初に呼び出される関数の名前だけはmainに固定されている。ここでmain()の前のvoidはこの関数の戻り値がないことを表し、main()の小括弧の中のvoidは、この関数は引数を持たないことを表す。

戻り値がないのがvoidなので、このプログラムには戻り値を返すためのreturn文が含まれていない。何とC言語では「ない」に対してもデータタイプの規定があるのである。全ての存在（名前）は明確なデータタイプを持たねばならないのがC言語の大原則である。

3行目と5行目の中括弧は対になっており、main()関数を定義しているブロックの始まりと終わりを表している。

このプログラムの実行内容は、4行目のprintf()関数の呼び出しだけである。printf()関数は、代表的な出力関数でC言語の学習に際して必ず最初の方に登場する。関数としては1個以上の引数を持つやや特殊なタイプの関数である。printf()関数の戻り値は標準出力への転送バイト数を表し、戻り値が負の値の場合出力に失敗したことを意味する。

1個以上の引数を持つが、最初の引数は文字列リテラル（文字列定数）が想定されている。タイプで言えばchar型のポインタである。コンパイルして生成された実行可能ファイルを実行してみるとよく分かるが、文字列リテラルの内容がそのまま表示されているように見える。しかしそく観察すると”（ダブルクオーテーション）と¥nが表示されていない。”は文字列の始まりと終わりを示し、ここでは”と”ではさまれた部分が表示対象となる。¥nについては¥nを削除したプログラムを実行して確かめてみる。

```
# i n c l u d e < s t d i o . h >           1行目
v o i d   m a i n ( v o i d )             2行目
{
    p r i n t f ( " h e l l o , w o r l d " ) ; 4行目
}
```

4行目の¥nを削除する。削除操作以外は先程の復習である。

```
> c c - o h e l l o 1 h e l l o . c
```

実行結果

```
> h e l l o 1
h e l l o , w o r l d >
```

実行結果は大体同じであるが先の実行例では次の行にあった入力促進プロンプト (>) が w o r l d の後ろに付いてきている。¥n は、この二文字で改行を意味する。BASIC のように改行抑制のコードを付加しないと勝手に改行してしまう言語もあるが、コンピュータ内部では改行も特殊な文字として扱われており、C 言語のこの記述はコンピュータ内部の動作に正確に対応したものといえる。

¥n は改行を示すエスケープ文字列でコンピュータのメモリ上では 1 バイトのコードに対応することになる。日本語システムでは ¥キーとの組み合わせで表現するが、¥キーは英語システムをはじめとする日本語以外のシステムでは存在せず同じアスキーコードに \キー (バックスラッシュ) が対応させられているので \n が改行を表す。

エスケープ文字列は改行のように、文字として表示されないが端末の動作に影響を与えるコードを表現するのに用いられる。エスケープ文字列には改行を示す ¥n 以外に ¥a (警告・ベル文字)、¥b (バックスペース)、¥f (フォームフィード・改頁)、¥r (復帰)、¥t (水平タブ)、¥v (垂直タブ)、¥¥ (円記号・バックスラッシュ)、¥? (疑問符)、¥' (単一引用符・シングルクオーテーション)、¥" (二重引用符)、¥ooo、¥xhh がある。

¥n なら改行キー、¥b ならバックスペースキー、¥t なら (水平) タブキーというふうに対応するキーを押したのと同じ影響を画面の出力に及ぼし、¥f (フォームフィード・改頁) や ¥v (垂直タブ) ¥r (復帰) はプリンタの出力で見るとその動作が明確である。¥a (警告・ベル文字) は端末のビープ音等を出力する働きを示す。文字の表示位置等に影響は与えない。

それに対して ¥¥ (円記号・バックスラッシュ)、¥? (疑問符)、¥' (単一引用符・シングルクオーテーション)、¥" (二重引用符) は、C 言語のプログラムの記述に際して何らかの意味付けされたシンボルで、通常そのままでは出力できないキャラクタの出力に用いる。

¥ooo と ¥xhh は 1 バイトコードの 8 進表記や 16 進表記を表す。文字列の末尾を示すのに用いられるヌル文字・空文字は ¥0 で表現される。¥x30 と ¥060 はともに数字の 0 を表し、¥x41 と ¥101 はともに大文字の A を表し、¥x61 と ¥141 はともに小文字の a を表す。¥b は ¥x07 や ¥007 と同じで ¥t は ¥x09 や ¥011 と同じである。

以下のようなプログラムの動作を推測しその後その動作を確認しておく。#include <stdio.h> の記述は含まれているものとする。

```
void main (void)
{
    printf ("LINE1\n");
    printf ("LINE2\n");
}

void main (void)
{
```

```

    p r i n t f (" L I N E 1 \n L I N E 2 \n") ;
}

v o i d   m a i n ( v o i d )
{
    p r i n t f (" L I N E 1 ") ;
    p r i n t f (" L I N E 2 \n") ;
}

v o i d   m a i n ( v o i d )
{
    p r i n t f (" L I N E 1 \t ") ;
    p r i n t f (" L I N E 2 \n") ;
}

v o i d   m a i n ( v o i d )
{
    p r i n t f (" L I N E 1 \t L I N E 2 \n") ;
}

v o i d   m a i n ( v o i d )
{
    p r i n t f (" L I N E 1 \x09") ;
    p r i n t f (" L I N E 2 \n") ;
}

v o i d   m a i n ( v o i d )
{
    p r i n t f (" B e e p \n") ;
    p r i n t f (" \a") ;
}

v o i d   m a i n ( v o i d )
{
    p r i n t f (" B e e p \7 \n") ;
}

```

```

void main (void)
{
    printf (" ¥x30¥x31¥x32¥n");
    printf (" ¥x41¥x42¥x43¥n¥x61¥x62¥x63¥n");
}

```

```

void main (void)
{
    printf (" ¥¥ ¥? ¥' ¥" ¥n");
}

```

プログラムリストで¥と¥の間、？と¥の間、' と¥の間にスペースを入力しておき下記のプログラムの実行結果と対比させスペースは画面に何も表示されないが一文字であることを確認しておく。

```

void main (void)
{
    printf (" ¥¥¥x20¥?¥x20¥'¥x20¥"¥n");
}

```

[拡張表記の例]

16進表現	表記	コメント	意味
0x07	¥a	alert	警告
0x08	¥b	backspace	後退
0x09	¥t	horizontal tab	水平タブ
0x0a	¥n	new line	改行
0x0b	¥v	vertical tab	垂直タブ
0x0c	¥f	form feed	書式送り
0x0d	¥r	carriage return	復帰
0x00	¥0	null	空文字
0x22	¥"	double quotation marks	二重引用符
0x27	¥'	single quotation marks	一重引用符
0x3f	¥?	question mark	疑問符
0x5c	¥¥	backslash	円記号

漢字の扱いについて少し触れておく。漢字は実は内部的に2バイトで一文字を表現しており、コード体系もパーソナルコンピュータではシフトJISが主流であるが、Windows-NTでは内部はUNIコードで処理しシフトJISで見せるような動作をしている。UNIXでは、シフトJISに加えてJISやEUCも切り替えて扱うことが可能である。アルファベットや数字のアスキーコード体系のように、基本的にほとんど共通のコード体系が一つ存在するという状態にはなっていない。であるからC言語のプログラム中における漢字の扱いについては若干様子を見る必要がある。幸い二種の試験では漢字の扱いについて問われる事はない。また文字列リテラル中への漢字の埋め込みは大多数のコンパイラでは何ら問題を起こさず、大多数のシステムでは文字定数として漢字を一文字として処理することが可能である。

また/*と*/の記述は、コメント扱いになりCコンパイラに無視される。コメントはプログラマのための記述（メモ）であるが、コメント中の漢字の利用についても大多数のコンパイラにおいて制限は存在しない。以下に例を挙げる。

```
#include <stdio.h>
/* 初めてのCプログラミング */
void main(void)
{
    printf("hello, world\n");
}
```

(2) printf変換とscanf変換

[学習項目] ①変数の宣言、②書式付き出力printf()、③書式付き入力scanf()

#include <stdio.h>	1行目
void main(void)	2行目
{	3行目
int x;	4行目
printf("x=%"); scanf("%d", &x);	5行目
printf("x=%d (10) %t%lx (16) %n", x, x);	6行目
}	7行目

標準入力より入力された0～9の範囲の数字列（符号付きで宣言しているので+・-の符号も入力可能である。）を10進数として受け取り、受け取った内容を10進数と16進数で表示するプログラムである。4行目で整数型の符号付き変数xを宣言し5行目のscanf()関数でキーにより入力された内容を整数の10進数として変数xに設定する。6行目のprintf()中の%dで10進数として、%xで16進数として表示する。

①変数の宣言

`int`、`char`は整数値を格納するための入れ物・変数の宣言に用いる。`float`、`double`は実数を格納するための変数の宣言に用いる。1文字は8ビット長の整数値として格納される。`char`、`int`は内部構造を持たないが、`float`、`double`は指数部と仮数部に対応した内部構造を持つ。これら4つの基本的なデータタイプに付加する形で`signed`、`unsigned`、`short`、`long`の修飾子を用いる事もある。`signed`、`unsigned`は符号付き、符号なしの指定に用いられ、`signed`指定は最上位ビットを符号ビットと見なすことを表し、`unsigned`の指定は最上位ビットも値を表現するのに用いる事を示す。`signed`、`unsigned`の修飾子を付加しない時は、`signed`が省略されたものと見なされる。`short`、`long`は変数・入れ物のサイズの拡張に用いる。処理系によって差があるが、`short`修飾子を付けた場合と付けない場合あるいは`long`修飾子を付けた場合と付けない場合で差が生じず、同じサイズの変数が生成されるコンパイラーも多い。

`void`は、サイズが0であることを示す。副作用だけを利用する関数の戻り値の宣言にはよく用いるが、通常ポインタ型でない変数の宣言には用いない。

`int x, y, z;`のようにカンマを用いることによって同じタイプの変数を一度に宣言することが可能である。これは`int x; int y; int z;`のように3つに分けて宣言されたのと全く同じ結果を生む。

変数に値を設定する場合、代入操作を示す`=`（イコール）を用いて`x = 3;`のように記述する。変数の用い方によっては、宣言時0クリアしておきたい場合やデフォルトの値を設定しておきたい場合がある。そのような場合、宣言と代入を分けて記述しても良いが、`int s = 0;`のように宣言と同時に値を設定することができる。C言語ではこのように初期化付きの宣言が可能である。もっとも独立した代入文のイコールの右辺には任意の式が記述可能であるが、宣言時に初期化する場合は定数式に限られる。また変数`k`を定数を持つ変数として用いる場合、`const`で修飾し`const int k = 3;`のように記述すると変数`k`は以後プログラム中の変更を受け付けなくなる。以下に初期化つき宣言の例を示す。

```
void main (void)
{
    int x = 10, y = 21, z = 32;
    printf (" x=%3d y=%3d z=%3d\n", x, y, z);
}
```

実行結果

```
x = 10 y = 21 z = 32
```

変数は使う前にデータタイプを指定した宣言が必要で、宣言を記述する場所は基本的に`{ }`ブロックの先頭部分である。`int x = 10, y = 21, z = 32;`は良いが`int`

`x ; x = 10 ; int y ; y = 21 ; int z ; int z = 32 ;` の順番に記述すると変数 y と z の生成がうまくいかない。これは `{~}` ブロックの先頭に連續して変数の宣言を行う必要があるためである。ここでは `x = 10 ;` の代入操作が後に続く `int y ; int z ;` の宣言を妨害している事になる。上記の例で変数の宣言と値の設定を分離して記述する場合 `int x ; int y ; int z ; x = 10 ; y = 21 ; z = 32 ;` のように宣言は連續して記述する必要がある。

②書式付き出力 `printf()`

先に学習したように `printf()` 関数の第一引数である文字列リテラル中の￥は後に続く文字と 2 個一組になって制御コードを示す働きをする。%は￥と同じように後に続く文字列が特殊な働きをする事を示す。このプログラムの 5 行目では、%d が第 2 引数の式の評価値を 10 進数で表示することを示し、%x が第 3 引数の式の評価値を 16 進数で表示することを示す。5 行目では第 2 引数の式も第 3 引数の式もともに x という単項式であるが、これはたまたま同じ式が置かれているだけであり、同じ内容だからといって 1 個だけですませることはできない。文字列リテラルの左から数えて最初の%には第 2 引数の式の評価値が、2 番目の%には第 3 引数の評価値が、n 番目の%には第 (n + 1) 引数の評価値が対応する。なお%を表示したい場合は%%と書けば%一文字に置き換わって表示される。

%d と同じように%i も整数値を 10 進数で表示する。%x は%x と%X のように x が大文字でも小文字でも整数値を 16 進数で表示することには変わりがないが、%x のように小文字の場合 10 ~ 15 に対応する a ~ f が小文字で表示され、%X のように大文字の場合 10 ~ 15 に対応する A ~ F が大文字で表示される。%o は 8 進数で表示することを示す。%x、%X、%o は符号なしの表示となる。%d や%i は基本的に符号付きで、符号なしで 10 進表示をする場合%u を用いる。

`char` 型の値は整数値としても表示可能であるがその場合アスキーコード表で各文字に対応する整数値が表示される。`char` 型の整数値に対応する文字を表示する場合%c を用いる。c は小文字である。

変換指定子

整数型に対応

d 変換、i 変換	<code>decimal integer</code>
	符号付き 10 進表記
o 変換	<code>octal</code>
	無符号 8 進表記
u 変換	<code>unsigned</code>
	無符号 10 進表記
	<code>unsigned int 實引数</code>
x 変換	<code>hexadecimal</code>

無符号16進小文字表記 0～9 a～f を用いた表記

X変換 h e x a d e c i m a l

無符号16進大文字表記 0～9 A～F を用いた表記

浮動小数点型に対応

f 変換 f l o a t i n g p o i n t

10進浮動小数点表記

e 変換、E 変換 e x p o n e n t

10進指数表記 ~e +/- ~、~E +/- ~

文字型に対応

c 変換 c h a r a c t e r

文字列に対応

s 変換 s t r i n g

ポインタ型に対応

p 変換 p o i n t e r

double型やfloat型の実数型は内部構造を持つため、%d や%x ではうまく表示できない。%に続く指定はPrintf 変換であって、型のキャスティング・変換は行わない。実数型を表示する場合は、%f、%e、%E、%g、%Gを用いる。以下に実数型の表示の例を示す。

scanf("%f",float)
scanf("%lf",double)
printf ("%f", { float
double }) } である。

```
# include <stdio.h> 1行目
#define PI 3.14 2行目
void main (void) 3行目
{
    double r, s; 4行目
    r = 10.5; 5行目
    s = r * r * PI; 6行目
    printf ("半径%f の円の面積は%6.1f です。¥n", r, s); 7行目
}
```

実行結果

半径 10.5 の 円の面積は 346.1 です。

2行目の#define PI 3.14 は、#includeと同じように#で始まるブ

リプロセッサに対する指示である。プリプロセッサは、7行目の P I を 3. 1 4 に置き換えて s = r * r * 3. 1 4 ;にしてから C コンパイラにプログラムを渡すので、C コンパイラにとつては2行目はあっても同じである。しかしこのプログラムを読む人にとっては 3. 1 4 が円周率を示していることがより明確になる効果が期待できる。このようなプリプロセッサの置き換え機能を利用した定義がマクロ定義である。

5行目で倍精度浮動小数点型の変数 r と s を宣言している。宣言しただけでは指定したサイズの場所が確保され、変数名でアクセス可能になるだけで、変数の中に入っている値は不定である。6行目で変数 r に半径の値を設定している、この行は数学の方程式と同じ様な記述になっているがその意味は非常に異なる。数学の方程式はこの未知数はこんな条件を満足する状態にあるという意味で、状態の記述である。それに対して C 言語では、左辺の変数に右辺の式の評価値を設定する代入操作という、コンピュータに対する動作の指示を表す。この式は変数 r の値を 10. 5 にする。変数 r で指定されるメモリ中に 10. 5 という値をセットするという意味になる。

7行目の=の右辺は変数 r を含む、変数名が=の左辺に置かれるときは、右辺の計算結果を格納する場所を示す。それに対して変数名が右辺に含まれる時その変数は評価される。評価されるといつても甲、乙、丙、丁のように成績をつけるわけではなく、変数の持っている値を取り出し、式中の変数名の場所にその変数の持つ値をあてはめて計算が進む事である。ここでは r の値が 10. 5 であるから 10. 5 * 10. 5 * 3. 1 4 の計算結果である 346. 185 が評価結果となり、変数 s には評価結果の 346. 185 が格納される。

計算結果が変数中に保持されているだけでは我々には判読不能である。そこで printf () 関数の出番となる。先に述べたように printf () 関数の 2 番目以降の引数は最初の引数の文字列中に含まれる%～に対応する形で置かれていく。ここでは r が最初の%f に対応し、s が 2 番目の%6. 1 f に対応する形で置かれている。%記号は、出力関数中では出力変換仕様を示す scanf () のような入力関数では入力変換仕様の指定に用いる。f は float point の f で float 型・実数型に対応する。%f で実数型の変数の内部フォーマットで値の組を読み出し、10進表現で表示することを指定している。フォーマットを持つ場合フォーマットをきちんと指定してやらないと内部的に正しい値を持っていても正しく表示されない。

%と f の間の 6. 1 は表示精度の指定で、小数点を含む全体を 6 桁で表示し、その内小数点以下は 1 桁で表示せよという指定である。変数 s は 346. 185 という値を持っているが、ここで小数点以下を 1 桁に制限しているので小数点 2 桁目以下は表示されず 346. 1 と表示されている。

• char 型の表示

```
void main (void)
{
```

```
char x;
x = 'A'
printf ("変数xの内容は %c です。¥n", x);
}
```

実行結果

変数xの内容は A です。

```
void main (void)
{
    char x=0x41; /* 0x41='A' */
    printf ("変数xの内容は %c です。¥n", x);
}
```

実行結果

変数xの内容は A です。

```
void main (void)
{
    .
    char x='A';
    printf ("変数xの内容は%cで、16進表記では%xになる¥n", x, x);
}
```

実行結果

変数xの内容はAで、16進表記では 41 になる

float型やdouble型の変数は内部にパラメータをもちそのフォーマットは複雑である。それに対しchar型とint型は、文字と整数で非常に異なるイメージがあるがどちらも内部フォーマットを持たず、その差異はサイズの違いだけである。であるからこのように16進数表記で内部の値を読み出したり設定したりすることができる。。

```
void main (void)
{
    char x='A';
    printf ("変数xの内容は%cで、16進表記では%xになる¥n", x, x);
    x='B';
    printf ("変数xの内容は%cで、16進表記では%xになる¥n", x, x);
}
```

実行結果

変数xの内容はAで、16進表記では 41 になる

変数xの内容はBで、16進表記では 42 になる

アスキーコード体系では、アルファベットは連続した値を割り振られていることがわかる。変数 x に最初に' A ' を設定して表示し、次に' B' を設定して表示している。このように=を用いて変数に値を設定する操作が代入操作で同じ変数に対して複数回代入操作を行った場合後から設定された値が有効になる。代入操作以前に変数に入っていた値を消して後から代入された値が設定されるので、破壊的代入操作がなされたという表現をする事もある。次のような練習問題をさせておくのも悪くないと思われる。

・小文字の a を変数 y に代入し、' a ' に対応する値を 16 進数で表示するプログラムを作成せよ。

・数字の 1 と 0 に対応する値を 16 進数で表示するプログラムを作成せよ。

・スペースのアスキーコード表上の値を 16 進数で表示するプログラムを作成せよ。

[プログラミング例]

```
void main (void)
{
    char y = 'a';
    printf ("変数yの内容は%cで、16進表記では%xになる¥n", y, y);
}
```

実行結果

変数 y の内容は a で、これを 16 進表記すると 61 になる。

```
void main (void)
{
    char x = '1';
    printf ("変数xの内容は%cで、16進表記では%xになる¥n", x, x);
    x = '0';
    printf ("変数xの内容は%cで、16進表記では%xになる¥n", x, x);
}
```

実行結果

変数 x の内容は 1 で、16 進表記では 31 になる

変数 x の内容は 0 で、16 進表記では 30 になる

注) 数字も、アスキーコード表上では 0 から 1 ~ 9 の昇順に並んでいる。

```
void main (void)
{
    char y = '?'; /* シングルコーティションの間にスペースが入る */
    printf ("変数yの内容¥' %c ¥' は%x (16) です。¥n", y, y);
}
```

実行結果

変数 y の内容'?' は 20 (16) です。

・ int 型の表示

```
void main (void)
{
    int x = 17;
    printf ("変数xの内容は%5dです。¥n", x);
    printf ("変数xの内容は%-5dです。¥n", x);
}
```

実行結果

変数 x の内容は 17 です。

変数 x の内容は 17 です。

%5d の 5 は、最小フィールド幅の指定で最低でも 5 桁分の幅を用いての表示を表している。前出の%6.1f の場合 6 が最小フィールド幅の指定で、1 が精度を指定している。L は変換修飾子の一種で long double 変換を表し、long double 実引数への対応を表す。h は short 修飾で short int 実引数への対応を表す。1 小文字のエルは long 修飾で long int 実引数に対応する。

%-5d の 5 は最小フィールド幅の指定であることに変わりはない。% と最小フィールド幅の指定の間に+、-、空白文字（スペース）、# や 0（ゼロ）を書いた場合フラグを指定したことになる。- フラグは、左詰めフラグで表示桁数が最小フィールド幅に満たない場合、左詰で表示される。- フラグを指定しない場合は右詰で表示される。

+ は符号フラグで正の値を有符号化した場合、プラス符号を前に付けて表示する。符号フラグがなくてもマイナスの値はマイナス符号を付けて表示される。空白文字は空白フラグともいいう符号フラグと逆の動作をする。正の値を有符号化した場合プラス符号の代わりにスペースを前に付けて表示する。

は表記フラグで 8 進表記を指定する変換指定子 o が続いているなら先頭に 0（ゼロ）を付加し、16 進表記を指定する変換指定子 x が続いているなら 0x、変換指定子 X が続いているなら 0X を先頭に付加して表示する。0 はゼロフラグで最小桁数に満たない部分を 0 詰めして表示する。

```
void main (void)
{
    int x = 17;
    printf ("変数xの内容は%5xです。¥n", x);
```

```

    p r i n t f (" 変数x の内容は%05x です。¥n", x) ;
    p r i n t f (" 変数x の内容は%#5x です。¥n", x) ;
    p r i n t f (" 変数x の内容は%#5X です。¥n", x) ;
    p r i n t f (" 変数x の内容は%#5o です。¥n", x) ;
}

```

実行結果

変数x の内容は 11 です。

変数x の内容は 00011 です。

変数x の内容は 0x11 です。

変数x の内容は 0X11 です。

変数x の内容は 021 です。

注) $17 = 16 + 1 = 1 * 16 + 1 = 2 * 8 + 1$ と表せる。

```

v o i d   m a i n ( v o i d )
{
    i n t   x = -1 ;
    p r i n t f (" x = %d [16進数 : %4x] ¥n", x, x) ;
}

```

実行結果

x = -1 [16進数 : fffff]

注) int型の値を16ビット長とすると、 $ffff + 1 = 10000$ (16進数) で最上位の1がオーバーフローで消えるので16ビット長の変数では $10000 = 0000 = 0$ となり、ffffは1を足すと0になる値なので-1として扱うことができる。このようにC言語では有符号整数型では2の補数表現を用いている。

```

v o i d   m a i n ( v o i d )
{
    i n t   x = 0x43 ;
    p r i n t f (" 変数x の内容は16進表現で %x です。¥n", x) ;
    p r i n t f (" アスキーコード表で対応する文字は %c です。¥n", x) ;
    x = 'd' ;
    p r i n t f (" 変数x の内容は16進表現で %x です。¥n", x) ;
    p r i n t f (" アスキーコード表で対応する文字は %c です。¥n", x) ;
}

```

実行結果

変数x の内容は16進表現で 43 です。

アスキーコード表で対応する文字は c です。

変数 x の内容は 16 進表現で 44 です。

アスキーコード表で対応する文字は d です。

char 型と int 型の違いはサイズだけで、フォーマット上の差異はないのでこのようにアスキーコード表に対応する文字がある値の場合 int 型の値を%c で文字に置き換えて表示できる。また文字定数と数値定数は、表記上の違いだけでどちらもメモリ上のパターンとして取込まれた結果は整数型である。1 バイトの文字定数（半角文字）で表現可能な範囲よりも int 型の変数で扱える範囲の方が広いので、文字定数で記述された値を int 型の変数に代入することができる。

以下のような練習が考えられる。

- ・変数 y を用いて、アスキーコード表で 57 に対応する文字を表示するプログラムを作成せよ。
- ・変数 y を用いて、8 進数の 101 と 141 に対応する値を 16 進数と 10 進数で表示するプログラムを作成せよ。
- ・変数 x と y を用いて'R' と'r' に対応する値を 16 進数で表示するプログラムを作成せよ。

プログラム例

```
void main (void)
{
    char y = 57;
    printf ("アスキーコード表で 10 進数の %d に", y);
    printf (" 対応する文字は %c です。 \n", y);
```

実行結果

アスキーコード表で 10 進数の 57 に対応する文字は 9 です。

```
void main (void)
{
    char y = 0101;
    printf ("8 進数の %o に対応する 16 進数は %x で、", y, y);
    printf ("10 進数は %d です。 \n", y);
    y = 0141;
    printf ("8 進数の %o に対応する 16 進数は %x で、", y, y);
    printf ("10 進数は %d です。 \n", y);
```

実行結果

8 進数の 101 に対応する 16 進数は 41 で、10 進数は 65 です。

8 進数の 141 に対応する 16 進数は 61 で、10 進数は 97 です。

```
void main (void)
{
```

```

    i n t   x=' R' ;
    i n t   y=' r' ;
    p r i n t f (" 文字の%cに対応する16進数は %x です。¥n", x, x) ;
    p r i n t f (" 文字の%cに対応する16進数は %x です。¥n", x, x) ;
}

```

実行結果

文字の R に対する 16 進数は 52 です。
 文字の r に対する 16 進数は 72 です。

③書式付き入力 s c a n f ()

先のプログラムでは 5 行目にあるように書式付きの入力関数 `s c a n f ()` を用いている。`s c a n f ()` 関数の戻り値が 0 以上の場合は入力項目数を表し、入力に失敗した場合は EOF が戻り値となる。EOF は `e n d o f f i l e` の意味で、ヘッダファイル `s t d i o . h` 中に定義されている。通常、標準入力装置はキーボードであるが、C 言語のベース OS である UNIX では、標準入力装置からの入力もファイルからの入力と同じように扱えるようになっているため、標準入力関数の入力失敗時の戻り値は EOF となっている。入力できないということはファイルで言えば、もう取り込む内容がない、ファイルの末尾に達したと同じ意味合いになる。

`s c a n f ()` 関数は `p r i n t f ()` 関数と同じ様な `S c a n f` 変換用文字列リテラルを第 1 引数として持つが、第 2 引数以降の記述が異なる。`p r i n t f ()` 関数は出力関数で出力されるのは値であるから第 2 引数以降の引数は式である。それに対して `s c a n f ()` 関数は入力されたデータ・値を置く場所を第 2 引数で指定する。通常、変数はメモリ上の場所に相当する概念であるが、`s c a n f ()` 関数は明示的に値を置く場所のアドレスを指定する必要がある。そのためポインタ変数以外の変数に値を取る場合は、その変数に対応するアドレスを取り出すアンパンド演算子・`&`と組みあわせて第 2 引数を記述する。

アンパンドはアンド記号・`&`の事で、アンド記号はアドレス演算子、ビット積演算子、積結合演算子に用いられる。先のプログラムの 5 行目のように `&` キャスト式の形で記述されている場合はアドレス演算子として動作し後に続くキャスト式に対応するアドレス値を取り出す働きをする。対応するアドレスが存在しないレジスタ型等には対応できない。

`p r i n t f ()` 関数と異なり、第 1 引数の文字列リテラル中には、`S c a n f` 変換を指定する %～以外の文字は記述できない。入力促進用のメッセージ等が必要な場合は、`p r i n t f (" x =") ; s c a n f ("%d", &x) ;` のように `s c a n f ()` 関数の前に `p r i n t f ()` 関数等を用いてメッセージを出力するようにする。先のサンプルプログラムのように同じ行に記述する・しないは動作に無関係である。`S c a n f` 変換は標準入力装置から渡された文字列の解釈の仕方を指定する。先のサンプルプログラムでは、“%d” で、入力された文字列を整数の 10 進数と解釈せよという指定になっている。“%i” は “%d” と同じように

整数値としての解釈を指定しているが” % d ” と異なり、入力された文字列の先頭が 0 なら 8 進数、 0 x 又は 0 X なら 16 進数として解釈する。

” % d ” は 10 進数の整数指定で、” % o ” は入力文字列の先頭に 0 があってもなくても 8 進数の整数指定になり、” % x ” は入力文字列の先頭に 0 x や 0 X があってもなくても 16 進数の整数指定になる。” % u ” は unsigned int 、符号なし 10 数の整数指定になる。” % e ” 、” % f ” 、” % g ” は浮動小数点の指定を表す。このとき、入力に必ずしも小数点や指数部を含む必要はない。

” % s ” は文字・char 型の入力指定にナルが、 scanf () 関数は、スペースやタブレーション等は、入力文字列中の各項目の区切りとしてとらえ読み飛ばしてしまうので” % s ” では取り込むことができない。” % s ” は文字列の指定で、要は入力文字列の末尾に￥ 0 のヌル文字を付加して取り込む。このため受け取る変数は十分な要素数を持った char 型の配列変数である必要がある。” % c ” を用いれば入力文字列を項目に区切らずそのまま取り込めるので、スペース等を取り込みたい場合は” % 1 c ” を用いれば良い。以下に scanf () 関数の簡単なサンプルプログラムを示す。

```
void main (void)
{
    char c;
    printf (" $nc ="); scanf ("%c", &c);
    printf (" c=%c [%2x] $n", c, c);
}
```

実行結果

c = g . . . g のキーを押してからエンターキーを押した

c = g [67]

再度実行

c = AB

c = A [41] . . . 最初の 1 文字しかとれていない

```
void main (void)
{
    int i;
    printf (" $ni ="); scanf ("%i", &i);
    printf (" i=%d [%4x (16)] [%5o (8)] $n", i, i, i);
```

実行結果

i = 12

```
i = 12 [      c (16)] [      14 (8)]
```

再度実行

```
i = 012     ··· 先頭に0を付けて入力した
```

```
i = 10 [      a (16)] [      12 (8)]
```

再度実行

```
i = 0x12     ··· 先頭に0xを付けて入力した
```

```
i = 18 [      12 (16)] [      22 (8)]
```

```
void main (void)
```

```
{
```

```
    double d;
```

```
    printf (" %d = "); scanf ("%lf", &d);
```

```
    printf (" d=%5.2f\n", d);
```

```
}
```

実行結果

```
d = 3. 14
```

```
d = 3. 14
```

再度実行

```
d = 7
```

```
d = 7. 00     ··· 整数値に見える文字列でも実数型に変換して取り込まれている。
```

入力→処理→出力が基本的なデータの流れで、ここまで学習で変数への入力としては代入文と `scanf()` 関数が、処理には算術式を左辺に持つ代入文が、出力には `printf()` 関数が利用できるようになった。以下のような動作をするプログラムを作成させてみると良い。

[演習]

[1] キーボードより入力された1文字のアスキーコードを2桁の16進数で表示するプログラムを作成せよ。

[2] キーボードより円の半径を入力し、その値をもとに面積を表示するプログラムを作成せよ。

* 計算結果の表示は全体7桁、小数点以下2桁とする。

* 計算の有効値の範囲は使用するコンパイラの `double` に依存する。

[3] キーボードから入力されたA～Zの範囲の大文字1文字をa～zの小文字に変換して表示するプログラムを作成せよ。

* 入力文字がA～Zの範囲に入っているかのチェックはしない

* A～Z以外の文字が入力された場合の動作は考えなくても良い

[1] プログラム例

```
#include <stdio.h>
void main (void)
{
    char c;
    printf ("¥n? :"); scanf ("%c", &c);
    printf ("文字:%c :アスキーコード:%02x :¥n", c, c);
}
```

[2] プログラム例

```
#include <stdio.h>
#define PI 3.14
void main (void)
{
    double r, s;
    printf ("¥n半径? :"); scanf ("%lf", &r);
    s = r * r * PI;
    printf ("半径%lf の円の面積:%.2f¥n", r, s);
}
```

[2] プログラム例 別解

```
#include <stdio.h>
#define PI 3.14
void main (void)
{
    double r;
    printf ("¥n半径? :"); scanf ("%lf", &r);
    printf ("半径%lf の円の面積:%.2f¥n", r, r * r * PI);
}
```

注) `printf ()` 関数の第2引数以降の引数は、式であるから、単項式にこだわって変数を増やす必要はない！と言うこともできる。

[3] プログラム例

```
#include <stdio.h>
void main (void)
{
    char c;
    printf ("¥n大文字? :"); scanf ("%c", &c);
    c = c + ('a' - 'A');
```

```
    p r i n t f (" 小文字への変換結果 : % c ¥ n ", c);  
}
```

注) $c = c + ('a' - 'A')$; と $p r i n t f (" 小文字への変換結果 : % c ¥ n ", c)$ の 2 行を $p r i n t f (" 小文字への変換結果 : % c ¥ n ", c + ('a' - 'A'))$; の 1 行にまとめて別解とすることもできる。

(3) 基本的な入力関数と出力関数

入力関数は文字入力関数、文字列入力関数、書式入力関数と配列入力関数 (`f r e a d ()` 関数) に分類され、出力関数は文字出力関数、文字列出力関数、書式出力関数と配列出力関数 (`f w r i t e ()` 関数) に分類できる。このうち書式出力関数の内の書式表示関数である `p r i n t f ()` 関数と書式入力関数の内の端末書式入力関数である `s c a n f ()` 関数は既に学習した。以下に出力関数と入力関数の一覧を提示する。

出力関数：文字出力関数	: 文字表示関数 <code>p u t c h a r ()</code> : ファイル文字出力関数 <code>f p u t c ()</code> : ファイル文字出力マクロ関数 <code>p u t c ()</code>
文字列出力関数	: 文字列表示関数 <code>p u t s ()</code> : ファイル文字列输出関数 <code>f p u t s ()</code>
文字押戻関数	: <code>u n g e t c ()</code>
書式出力関数	: 書式表示関数 <code>p r i n t f ()</code> : ファイル書式出力関数 <code>f p r i n t f ()</code> : 文字列編集関数 <code>s p r i n t f ()</code>
可変個引数集出力関数	: 可変個引数集ファイル出力関数 <code>v f p r i n t f ()</code> : 可変個引数集表示関数 <code>v p r i n t f ()</code> : 可変個引数集文字列化関数 <code>v s p r i n t f ()</code>
配列出力関数	: <code>f w r i t e ()</code> 関数
入力関数：文字入力関数	: 端末文字入力関数 <code>g e t c h a r ()</code> : ファイル文字入力関数 <code>f g e t c ()</code> : ファイル文字入力マクロ関数 <code>g e t c ()</code>
文字列入力関数	: 端末文字列入力関数 <code>g e t s ()</code> : ファイル文字列入力関数 <code>f g e t s ()</code>
書式入力関数	: 端末書式入力関数 <code>s c a n f ()</code> : ファイル書式入力関数 <code>f s c a n f ()</code> : 文字列書式変換関数 <code>s s c a n f ()</code>
配列入力関数	: <code>f r e a d ()</code>

①文字入力関数&文字出力関数

[学習項目] `getchar()` 関数、文字列、`putchar()` 関数

文字入力関数には端末文字入力関数である `getchar()` 関数と、ファイル文字入力関数である `f_getc()` 関数と、ファイル文字入力マクロ関数である `getc()` 関数があり、文字出力関数には端末文字出力関数である `putchar()` 関数と、ファイル文字出力関数である `f_putc()` 関数と、ファイル文字出力マクロ関数である `putc()` 関数がある。C言語の場合標準入力はいつも利用可能な状態にある特殊なファイルなので、ファイル文字入出力関数やファイル文字入出力マクロ関数を用いて、端末からの文字の入出力が可能である。しかし、ここでは端末文字入出力関数を学習し、制御構文の学習が終わってからファイル入出力関数やファイル入出力マクロ関数の使い方を学習する。

`putchar()` 関数は、整数型の値を引数に持ち、与えられた整数值に対応する文字を標準出力ストリーム (`std::cout`) に出力する。出力した値(文字)そのものを戻り値として返す。もし何らかの理由で書き出しエラーが発生した場合、EOFの値を戻り値として返す。`putchar()` 関数を連続して使用した場合、`putchar()` 関数から1文字出力される毎にカレントの表示位置が1つずつ動いてゆくので表示が重なったりする問題は発生しない。ただしエスケープシーケンスを用いてバックスペース等の制御コードを出力した場合はこの限りではない。以下に `putchar()` 関数の簡単な使用例を示す。

```
#include <stdio.h>
void main(void)
{
    putchar('¥');
    putchar('h');putchar('e');putchar('l');
    putchar('l');putchar('o');
    putchar('¥');
    putchar('¥n');
}
```

実行結果

” h e l l o ”

`getchar()` 関数は、引数を持たず (`void`)、戻り値として入力ストリーム (`std::in`) から入力された1文字を返す。標準入力ストリームがファイルの終わりに達した場合、あるいは何らかの理由で、読み込みエラーが発生した場合、EOFを戻り値として戻す。以下に `getchar()` 関数の簡単な使用例を示す。

```
#include <stdio.h>
void main(void)
{
    int x;
```

```

x = getchar();
printf (" x=%c\n", x);
}

```

実行結果

A . . . Enterキーを押すまで次の動作に移らない

x = A

注) `getchar()` 関数は、標準入力ストリームから1文字受け取る関数であるが、キーサーチの関数ではないので、多くはEnterキーが押されるまで次の動作に移らない。

```

#include <stdio.h>
void main (void)
{
    putchar (getchar ());
    putchar (getchar ());
}

```

実行結果

AB

AB

注) `getchar()` 関数の戻り値を `putchar()` 関数の引数として渡しているので A、B、Enterの順にキーを押した場合、キー入力のエコーと `putchar()` 関数の出力、キー入力のエコーと `putchar()` 関数の出力の順番で画面に残り A A B B となりそうなものであるが多くの端末で上記のような動作になる。

②文字列入力関数と文字列出力関数

[学習項目] 文字列、`puts()` 関数、`gets()` 関数

文字列出力関数には、文字列表示関数である `puts()` 関数とファイル文字列出力関数である `fputs()` 関数がある。文字列入力関数には端末文字列入力関数である `gets()` 関数とファイル文字列入力関数である `fgets()` 関数がある。`fputs()` 関数や `fgets()` 関数を用いて標準入出力ストリームからの入出力も可能であるが、`fputs()` 関数や `fgets()` 関数は後からファイル操作のところでまとめて学習することにする。

文字列は、定数としては文字列定数・文字列リテラルとして分類されるが文字列定数に直接対応する単純変数は存在しない。文字列定数は `char` 型の文字データの連なり・集合であるから1文字1文字は `char` 型の変数に対応する存在である。C言語において文字列はメモリ一上の連續した領域に置かれることが保証されている。このようにメモリ上に連續して置かれているデータを扱うにはデータタイプの如何を問わず配列変数を用いる。文字列は `char` 型の配列変数に対応する存在である。

配列変数は、単純変数の宣言に続けて必要な変数の個数・連なっているデータの個数を []

の中に整数定数で記述することにより宣言・確保される。char型の連続した領域が6個必要な場合はchar x[6]；といった具合に記述する。このように宣言するとx[0], x[1], x[2], x[3], x[4], x[5]という名前で特定可能な6個の変数が連続した領域に確保される。この時[]の中にあって変数名を特定する働きをしている整数値を添え字といい、名前を特定する添え字には整数の評価値を持つ式を埋める事ができる。添え字に対してこの場合xは配列変数全体を代表する名前であると言える。[]の前が同じ名前であれば連続したメモリ上に割り振られた同じグループに属していることを示す。実際にxは配列を宣言した時点で同時に参照のみ可能な変数として先頭の変数x[0]のアドレスを持たされている。このxのようにアドレスを持つための変数がポインタ型の変数である。ポインタ型の変数を単独で宣言するには、変数の宣言時データタイプの指定に続けて*を記述する。xの宣言を今までの知識をもとに擬似的に書き下してみると、char *x；でchar型のポインタ変数として宣言しconst x=&x[0]；で先頭のアドレスを設定し読み出し専用に定数化しておく、もっともこのようなconstキーワードの使い方は通常はできないのであくまで擬似的な記述である。

文字列を操作する場合char型の配列変数が対応する。文字列はその先頭アドレス・ポインタで代表され文字列の末尾は¥0（ヌル文字）で規定される。宣言時のみchar型の配列への文字定数の直接代入が可能である。char x[6] = "hello"；といった具合であるこの時helloの5文字に加えて¥0分の1文字分多く領域を確保していることに注意して欲しい。バリエーションとしてchar x[] = "hello"；やchar *x = "hello"；といった書き方も可能である。char x[]は要素数の数え上げをコンパイラに任せたイメージだが、char *xは、用意される変数は、定数"hello"の先頭アドレスを持つためのポインタ変数x1個だけである。printf()関数の%s指定を用いて文字列を表示するサンプルを以下に提示する。

```
#include <stdio.h>
void main(void)
{
    char x[8] = "hello x";
    char y[] = "hello y";
    char *z = "hello z";
    printf("x[6] = %s\n", x);
    printf("y[] = %s\n", y);
    printf("z = %s\n", z);
    putchar(x[0]);
    putchar(x[6]);
}
```

実行結果

```
h e l l o   x  
h e l l o   y  
h e l l o   z  
h x
```

`puts ()` 関数は出力文字列を示すポインタ型の引数を持ち標準出力ストリームに指定されたアドレスの内容からヌル文字までの文字列を出力する。この時 `printf ()` 関数の`%s` と異なり最後に改行・`\n` を付加して出力する。出力に成功した場合 0 以上の値を戻り値として戻し、失敗した場合 EOF の値を戻す。以下に `puts ()` 関数の簡単な例を示す。

```
#include <stdio.h>  
void main (void)  
{  
    char x [8] = " hello x";  
    puts (" string1");  
    puts (x);  
    puts (&x [2]);  
}
```

実行結果

```
string1      . . . \nを付加していないのに改行されている。  
hello x  
llo x      . . . x [2] の 1 から後ろが表示されている。
```

`gets` 関数は、標準入力ストリームからの文字列を改行文字ないしファイルの末尾 (EOF) まで読み込む関数で、み込まれた文字列は引数で渡されたアドレスを先頭とするメモリ上に格納される。メモリ上に格納する際、改行文字は取り込まれず代わりにヌル文字・空文字が付加される。戻り値は `char` 型のポインタで文字列を収納したメモリエリアの先頭アドレスが返される。文字列が読み込まれなかった、あるいは途中でエラーが発生した場合 NUL ポイントが戻される。以下に `gets ()` 関数の簡単な例を示す。

```
#include <stdio.h>  
void main (void)  
{  
    char buff [80];  
    gets (buff);  
    printf (" buff=%s\n", buff);  
    puts (buff);  
}
```

実行結果

h e l l o w o r l d	・・・キーボードよりの入力
b u f f =h e l l o w o r l d	・・・p r i n t f () 関数の% s による出力
h e l l o w o r l d	・・・p u t s による出力

```
# i n c l u d e < s t d i o . h >
v o i d   m a i n ( v o i d )
{
    c h a r   b u f f [ 8 0 ];
    p r i n t f ( " g e t s=% s \n ", g e t s ( b u f f ) );
    p u t s ( g e t s ( b u f f ) );
}
```

実行結果

```
G o o d   m o r n i n g .
g e t s=G o o d   m o r n i n g .      ・・・ g e t s () の戻り値の% s による出力
G o o d   n i g h t .
G o o d   n i g h t .                    ・・・ g e t s () の戻り値の p u t s による出力
```

③文字列編集関数 s p r i n t f () と文字列書式変換関数 s s c a n f ()

[学習項目] s p r i n t f ()、出力書式、s s c a n f ()、入力書式

標準入力を既存の文字列に置き換えてとらえると文字列書式変換関数 s s c a n f () 関数になり、標準出力を文字列に対応する c h a r 型の配列変数に置き換えてとらえると文字列編集関数 s p r i n t f () になる。実質的に文字列編集関数や文字列書式関数は、文字列のパターン変換に用いる。文字列処理関数としては s t r i n g . h に多くの文字列操作用の関数が存在するが、それらはまた順次機会をとらえて学習してゆくとして、ここでは s t d i o . h に含まれ、先に学んだ P r i n t f 変換や S c a n f 変換の書式指定が可能な s p r i n t f () 関数と s s c a n f () 関数の使い方を学習する。

文字列編集関数 s p r i n t f () は p r i n t f () 関数の出力先である標準出力が、引数で指定した c h a r 型の配列（厳密には c h a r 型の配列の先頭アドレス）に入れ替わったものと理解して良い。 p r i n t f () 関数が第1引数が出力書式文字列で第2引数以降に可変個の引数をもち、第2引数以下の式の評価値を出力書式文字列中の%変換仕様文字で指定される形で埋め込み、評価結果を埋め込んだ文字列を標準出力へ出力するのに対し s p r i n t f () 関数では、 p r i n t f () 関数の第1引数である出力書式指定文字列が第2引数にきて、第3引数以降に可変個の式がくる。 s p r i n t f () 関数の第1引数は、式の評価値を埋め込んだ文字列の収納場所を表す c h a r 型の配列の代表名、すなわち c h a r 型の配列の先頭アドレスを示すポインタである。 s p r i n t f () 関数の戻り値は、第1引数で示されるアドレスを先頭として何バイト書き込んだかを示す i n t 型である。 戻り値が負の値の場合

何らかのエラーが発生したことになる。以下に `printf()` の基本動作を示す簡単なプログラム例を示す。

```
#include <stdio.h>
void main(void)
{
    char buff[80];
    sprintf(buff, "I am a cat.");
    puts(buff);     /* 第3引数以降がない例 */
}
```

実行結果

```
I am a cat.
```

```
void main(void)
{
    char buff[80];
    int x;
    x = sprintf(buff, "I have no name.");
    printf("%s\n", buff, x);
}
```

実行結果

```
"I have no name.": 15バイト...この15は戻り値の値である。
```

```
void main(void)
{
    char buff[80];
    int x = 7;
    sprintf(buff, "I have %d sons.", x);
    puts(buff);
}
```

実行結果

```
I have 7 sons.
```

```
#define PI 3.14
void main(void)
{
```

```

c h a r   b u f f [ 8 0 ] ;
i n t   x ;
x = s p r i n t f ( b u f f , " 円周率は % 5 . 2 f である。 ", P I ) ;
p u t s ( b u f f ) ;
p r i n t f ( " S t r i n g   h a s   % d   b y t e s . \n ", x ) ;
}

```

実行結果

円周率は 3. 14 である。

S t r i n g h a s 2 1 b y t e s .

注) 漢字8文字は16バイト%5.2で5バイト長だから計21バイトとなる。

```

v o i d   m a i n ( v o i d )
{
c h a r   b u f f [ 4 ] ;
s p r i n t f ( b u f f , " 1 2 3 4 5 6 7 8 9 " ) ;
p u t s ( b u f f ) ;
}

```

実行結果

1 2 3 4 5 6 7 8 9

と表示されるかもしれないが、配列のサイズが4バイト分しか確保されていないので動作結果は不定である。Cコンパイラは配列の要素数のチェックはしないのでコンパイルエラーにはならない。C言語における配列の扱いの特徴の確認と文字列は最後に文字列の末尾を示すためにヌル文字・空文字が付加されるので最低1バイト分多く確保しておく必要があることの確認をしておく。

文字列書式変換関数 `s s c a n f ()` は、`s c a n f ()` 関数の入力先である標準入力が引数で指定した `c h a r` 型の配列（厳密には `c h a r` 型の配列の先頭アドレス）に入れ替わったものと理解して良い。`s c a n f ()` 関数が第1引数が出力書式文字列で第2引数以降に可変個の引数をもち、第2引数以下で指定されたアドレスに位置する変数に%変換仕様文字で指定される形で値を設定するのに対し `s s c a n f ()` 関数では、`s c a n f ()` 関数の第1引数である出力書式指定文字列が第2引数にきて第3引数以降に可変個のアドレスがくる。`s s c a n f ()` 関数の第1引数は、値を取り出すもとになる文字列を示す `c h a r` 型の配列の代表名、すなわち `c h a r` 型の配列の先頭アドレスを示すポインタである。`s s c a n f ()` 関数の戻り値は第1引数で示されるアドレスを先頭とする文字列から第3引数以下で示されるアドレスに位置する変数の何個に値を渡したかを示す `i n t` 型である。入力に失敗した場合、EOFが戻り値になる。

以下に `s s c a n f ()` の基本動作を示す簡単なプログラム例を示す。

```
# i n c l u d e < s t d i o . h >
v o i d m a i n ( v o i d )
{
    i n t x , y , z ;
    s s c a n f (" 1 0   2 0   3 0 ", "% d   % d   % d ", &x , &y , &z ) ;
    p r i n t f (" x =% d , y =% d , z =% d \ n " , x , y , z ) ;
}
```

実行結果

```
x = 1 0 , y = 2 0 , z = 3 0
```

注) `s c a n f ()` 関数のところでは、文章による説明のみであったがこのようにスペース・タブレーション・改行は `s c a n f ()` 関数や `s s c a n f ()` 関数に対してセパレータとして作用する。

```
v o i d m a i n ( v o i d )
{
    d o u b l e x ;
    i n t y ;
    c h a r z ;
    s s c a n f (" 3 . 1 \ n 9 \ t A B ", "% l f % d % c " , &x , &y , &z ) ;
    p r i n t f (" x =% 4 . 1 f , y =% 3 d , z =% c \ n " , x , y , z ) ;
}
```

実行結果

```
x = 3 . 1 , y = 9 , z = A
```

注) このように改行やタブレーションもセパレータとして動作する。又 `% c` 変換仕様文字で変数 `z` には 1 文字だけしか取り込んでいないことに注意する。

このように変換指定文字の使い方等において `s c a n f ()` 関数と `s s c a n f ()` 関数、`p r i n t f ()` 関数と `s p r i n t f ()` の間に差は存在しない。`s s c a n f ()` 関数の第 1 引数を `s t d i n`・標準入力に固定し、第 1 引数を省略したものが `s c a n f ()` 関数、`s p r i n t f ()` 関数の第 1 引数を `s t d o u t`・標準出力に固定し、第 1 引数を省略したものが `p r i n t f ()` であるといえる。

2. 制御構造の記述

ここまで文字列を含む基本的なデータタイプと基本入出力関数について学習してきた。c h a r型の配列は、文字列として一括して扱える関数が存在するが、一般的に配列は同じ性質を持つデータの集合を扱うのに用いられる。同じ性質を持つデータに対する操作が同一であっても、反復文を用いなければデータの個数だけ同じ記述を繰り返すことになる。又関数の戻り値においては多くの関数がエラー時の戻り値を規定している。標準入出力に対する入出力やバッファ・配列に対する入出力の場合入力対象が存在しない、あるいは出力ストリームが確保できないといった事態は比較的まれである。ファイルにおいてはまずファイルを使う前に読み出したいファイルが存在するのか、出力ファイルの領域は確保できるか等の確認を行ってから、本来の入出力処理の記述にかかる必要がある。そういう確認を行うためには判断制御の記述ができる必要がある。ここでは判断記述、反復文の記述方法について学習する。

(1) 判断制御の記述

関数の戻り値が正常値か否かの確認等、式の値を判断し、次に続くブロックの内容を実行するか否かによってプログラムを分岐させる判断制御を行うのが i f 文である。i f 文は、i f (制御式) 真文あるいは i f (制御式) 真文 e l s e 偽文の二つのスタイルがあり、真文及び偽文は1つだけのステートメントで構成される時は、ブロックの始まりと終わりを示す中括弧を持たない。制御式は通常論理式であるが、論理式以外の式の記述も許す。制御式の評価結果が非0の値(真)ならば真文を実行し、0(偽)ならば真文を実行せず、もし偽文が存在する場合偽文を実行する。

①制御式

[学習項目] i f 文、制御式、比較演算子、論理結合演算子

i f 文は後に続く制御式と真文によって構成される。真文は i f 文自身も含む通常のステートメントである。真文を構成するステートメントが1文のみの時は、ブロックを構成する中括弧が省略可能である。真文・偽文がない時は、{}で中身のないブロックを指定するか、;を打ち忘れないようにする。打ち忘れると、プログラマの意識上では i f 文と考えて、i f 文の次の動作を指定するステートメントが、真文あるいは偽文として解釈され実行されることになる。

制御式は、その評価結果が真(非0)であるか偽(0)であるかだけが i f 文の動作に影響を与える。制御式の記述には任意の演算子を用いた記述が可能である。四則演算等の基本的な演算子は既に学習した。ここでは制御式の記述と関連づけて比較演算子と論理結合演算子を学習する。

比較演算子には不等演算子と等非等演算子がある。不等演算子は、値の大小を比較する演算子である。2項演算子で不等演算子の前後に式を持ち、各式の評価値の関係が不等演算子で記述した関係になっていれば真を、なっていなければ偽を評価結果とする。不等演算子には小なり演算子、大なり演算子、以下演算子と以上演算子の4つがある。小なり演算子は＜の記号で、大なり演算子は＞の記号で表現される。以下演算子と以上演算子はそれぞれ小なり(<)ある

いは大なり ($>$) 記号と等号 (=) の組み合わせで表現される。それぞれ以下・以上の関係を示すが、二つの記号で1つの演算子を表すこと、以下演算子は \leq (小なりイコール)、以上演算子は \geq (大なりイコール) でしか表現できないことに注意する必要がある。等非等演算子は、値が等しいか等しくないかを比較する演算子である。2項演算子で等非等演算子の前後に式を持ち、各式の評価値の関係が等非等演算子で記述した関係になっていれば真を、なっていなければ偽を評価結果とする。等非等演算子には等価演算子と非等価演算子の2つがある。等価演算子は \equiv (イコールレイコール) の記号で、非等価演算子は \neq (感嘆符イコール) の記号で表現される。このとき \equiv の最初のイコールは代入操作を意味しないが、非等価演算子の \neq は、以下演算子や以上演算子と同じように、この順番でしか表現できない。

論理結合演算子には積結合演算子と和結合演算子がある。論理結合演算子は前後に式を持つ2項演算子で各式の評価結果の真 (非0) と偽 (0) をもとに論理演算を行い真 (非0) ないし偽 (0) を評価結果とする。積結合演算子は $\&\&$ (アンド・アンド) で表現され、和結合演算子は $\mid\mid$ (二重縦線) で表現される。積結合演算子は式1 $\&\&$ 式2の記述になる2項演算子で式1と式2の評価結果がともに真の時のみ、評価結果が真となる。和結合演算子は式1 $\mid\mid$ 式2の記述になる2項演算子で式1と式2の評価結果がともに偽の時のみ、評価結果が偽となる。積結合演算子を表す $\&\&$ は、必ず $\&$ を2個連続して記述する。 $\&$ だけの場合ビット単位の論理積を求める演算子を表し意味が変わってしまう。和結合演算子を表す $\mid\mid$ は、必ず \mid を2個連続して記述する。 \mid だけの場合ビット単位の論理和を求める演算子を表し意味が変わってしまう。以下に論理結合演算子の真理値表及び真文のみで構成される簡単なプログラムの例を示す。

式1	式2	式1 $\&\&$ 式2	式1 $\mid\mid$ 式2
偽	偽	偽	偽
偽	真	偽	真
真	偽	偽	真
真	真	真	真

```

#include <stdio.h>
#define K 50
void main (void)
{
    int x;
    printf ("x="); scanf ("%d", &x);
    if (x > K)
        printf ("%d is larger than %d. \n", x, K);
    if (x < K)
        printf ("%d is less than %d. \n", x, K);
}

```

実行結果

```

x = 55
55 is larger than 50.

x = 35
35 is less than 50.

```

```

void main (void)
{
    char x;
    printf ("x="); scanf ("%c", &x);
    if ('A' <= x) && (x <= 'Z')
        printf ("%c is upper character. \n", x);
    if ('a' <= x) && (x <= 'z')
        printf ("%c is lower character. \n", x);
}

```

実行結果

```

x = d
d is lower character.

x = H
H is upper character.

x = 9

```

・・・ 2つの if 文のどちらの条件にも不一致

```

v o i d  m a i n ( v o i d )
{
    c h a r  x ;
    p r i n t f (" ¥n x =") ; s c a n f (" %c ", &x) ;
    i f (((' A' <= x) && (x <= ' Z'))
        | | ((' a' <= x) && (x <= ' z')))
    p r i n t f (" %c  i s  a n  a l p h a b e t . ¥n ", x) ;
}

```

実行結果

```

x = q
q  i s  a n  a l p h a b e t .
x = R
R  i s  a n  a l p h a b e t .
x = 8

```

② e l s e 文

[学習項目] e l s e 文、 i f ~ e l s e の入れ子構造

e l s e 文は単独で用いる事はなく、 i f 文に偽文を持たせるために使用する。記述は i f (制御式) 真文 e l s e 偽文となる。制御文の記述は真文のみの i f 文と同じである。制御式の評価値が真の時は真文を実行し、偽の時は偽文を実行する。 i f 文と同じ様に真文ないし偽文に i f 文や i f ~ e l s e 文を含めることもできる。以下に簡単な i f ~ e l s e 文の例を示す。

```

# i n c l u d e  < s t d i o . h >
# d e f i n e  L_A  80
# d e f i n e  L_B  60
# d e f i n e  L_C  40
v o i d  m a i n ( v o i d )
{
    i n t  x ;
    p r i n t f (" ¥n x (1 0 0 ~ 0) =") ; s c a n f (" %d ", &x) ;
    i f ((x < 0) | | (1 0 0 < x)) {
        p r i n t f (" E R R O R ¥n ") ;
    } e l s e {
        i f (x > L_A) {
            p r i n t f (" A  c l a s s ¥n ") ;
        } e l s e {

```

```

    i f  (x > L_B) {
        p r i n t f (" B   c l a s s \n") ;
    } e l s e {
        i f  (x > L_C) {
            p r i n t f (" C   c l a s s \n") ;
        } e l s e {
            p r i n t f (" D   c l a s s \n") ;
        }
    }
}
}

```

実行結果

x (0 ~ 1 0 0) = 1 0 5

E R R O R ?

x (0 ~ 1 0 0) = 9 5

A c l a s s

x (0 ~ 1 0 0) = 4 5

C c l a s s

x (0 ~ 1 0 0) = 1 5

D c l a s s

③ s w i t c h 文と i f 文

[学習項目] s w i t c h ~ c a s e 文、c a s e ラベル

前述の例のように、ある入力値に対して幅を持つ範囲で対応を場合分けする場合は i f ~ e l s e 文を用いる。しかし入力値が整数値である場合、あるいは整数値に置き換え可能な場合、例えば、入力値として 1 ~ 1 2 の範囲の整数値を受け取り、入力値 4 に対してウルトラマン、入力値 6 に対してドラエモン、入力 8 に対してサザエさん、入力 1 0 に対してコナン、入力値 2 に対してニュース、入力値 1 2 に対して見たくない、その他の範囲内の値 (1, 3, 5, 7, 9, 11) に対しては受信不能のメッセージを出力するプログラムを考えてみる。まず、i f ~ e l s e を用いて記述してみる。

```

v o i d  m a i n (v o i d)
{
    i n t   x ;
    p r i n t f (" \n x (1 ~ 1 2) = ") ; s c a n f (" % d ", &x) ;
    i f ((x < 1) | | (1 2 < x)) {

```

```

    p r i n t f (" ERROR\n") ;
} e l s e {
    i f (x == 1 2)
        p r i n t f (" 見たくない\n") ;
    e l s e
        i f (x == 1 0)
            p r i n t f (" コナン\n") ;
    e l s e
        i f (x == 8)
            p r i n t f (" サザエさん\n") ;
    e l s e
        i f (x == 6)
            p r i n t f (" ドラエモン\n") ;
    e l s e
        i f (x == 4)
            p r i n t f (" ウルトラマン\n") ;
    e l s e
        i f (x == 2)
            p r i n t f (" ニュース\n") ;
    e l s e
        p r i n t f (" 受信不能\n") ;
}
}

```

この例では、入力値の範囲チェック以外は、真文・偽文とともに1ステートメントで構成されているので、まだ `i f ~ e l s e` の入れ子構造に混乱の生じる余地が少ないが（混乱が生じないようにインデントを付けて記述するのであるが）、真文や偽文がブロック・中括弧による記述になってくると、入れ子構造の記述が煩雑になってくる。これを `s w i t c h ~ c a s e` 文を用いて記述してみる。

```

v o i d  m a i n (v o i d)
{
    i n t   x ;
    p r i n t f ("\n x (1 ~ 1 2) ="); s c a n f ("%d", &x) ;
    i f ((x < 1) || (1 2 < x)) {
        p r i n t f (" ERROR\n") ;
    } e l s e {
        s w i t c h (x) {

```

```

c a s e   1 2 :
    p r i n t f (" 見たくない¥n") ; b r e a k ;
c a s e   1 0 :
    p r i n t f (" コナン¥n") ; b r e a k ;
c a s e   8 :
    p r i n t f (" サザエさん¥n") ; b r e a k ;
c a s e   6 :
    p r i n t f (" ドラエモン¥n") ; b r e a k ;
c a s e   4 :
    p r i n t f (" ウルトラマン¥n") ; b r e a k ;
c a s e   2 :
    p r i n t f (" ニュース¥n") ; b r e a k ;
d e f a u l t :
    p r i n t f (" 受信不能¥n") ;
}
}
}

```

このように分岐条件が整数値の場合、switch～case文を用いた方がはるかにわかり易い記述になる。caseに続く整数値の後ろはコロンである。case 整数値：は正確にはラベルの一種でcaseラベルといいC言語でもラベルを示すのに幾つかのアセンブラーと同じように：(コロン) を用いる。各ケースに対応する動作の記述の最後にはbreak文を付けるべきである。if～elseでは真文・偽文の実行は排他的で真文を実行後偽文を実行することはある得ないが、switch～case文ではbreak；がないと次のcaseラベルの値の後に続く動作に移ってしまう。このサンプルではdefaultラベルに対応するbreak文がないが、これはdefaultラベルがswitchブロックの最後のラベルでその後ろにラベルが並んでいないためである。動作の性質はif～elseに似ているがラベルで、分岐先を記述しているため若干注意が必要であるが、その他の一括した記述がdefaultで可能な事等がやや魅力的であろう。

(2) 反復文

反復文は繰り返し文ともいい、while文、do文、for文の3種類がある。全ての反復文は制御式を持ち、制御式の評価結果が0（偽）になるまでループ本体を繰り返し実行する。ループ本体が1ステートメントの場合は、中括弧で囲んでブロック化する必要はない。ループ本体にステートメントを全く含まない場合は反復文に続けて{}か；だけを記述する。反復文は3種類もなくてもこのうちどれか1つの反復文とif文、break文、continue文があれば構造的にアルゴリズムを記述することが可能である。まずwhile文について学習し、その後前判定反復文であるwhile文に対して、後判定文であるdo～while文

についても学習する。

①前判定反復文

[学習項目] 前判定反復文、`while`文、合計の計算、カウンタ、キャスティング

反復文をステートメントとして持つのが高水準言語の特徴であるが、基本的な機能しか持たないCPUでは、制御用の命令として`if`文と`goto`文に相当するステートメントしか持たないものも多い。高水準言語で記述されたステートメントは最終的には、CPUに直接理解可能な命令・機械語に置き換えて実行される。`while`文等の制御構文も最終的には`if`文と`goto`文の組み合わせで表現し直される。この時反復文の制御式は`if`文の制御式に渡されると考えて良い。制御式がそのまま渡されるとときは`if`文の真文中に`goto`文が含まれる。制御式はループを繰り返す条件の記述であるから、`goto`文の行き先を示すラベルはループの先頭になり、`if`文はループの末尾に位置することになる。これが後判定の繰り返しである。ループの末尾で次のループを実行するかどうかを判定するのであるからループは最低一回は実行される。これに対して反復文の制御式の真偽を反転して判別する形で`if`文に渡すとその`if`文はループの終了条件・脱出条件を持つことになる。このような`if`文はループの末尾にループの先頭のラベルを持つ`goto`文を置いておけば、`if`文自体はループ中の任意に場所に置くことができる。当然ループの先頭に置いてても良い。ループの先頭にループの終了条件を持つ`if`文を置いたのが前判定の繰り返しである。ループを実行する前に脱出条件を吟味するから一回もループが実行されない場合もあり得る。機械語では前判定の時は脱出条件、後判定の時は繰り返し条件を記述することになる。C言語では後判定の時も、前判定の時も条件式には繰り返し条件を記述することになる。前判定か後判定かは、用いるステートメントで決定される。`while`文を用いれば前判定の反復文、`do~while`を用いれば後判定の反復文になる。

`while`文は、`while` (制御式) {ループの本体} となる、ループブロックを構成するステートメント数には制限はなく、ループ文中に`if`文や他の反復文や`while`文を含めることができる。`while`文は前判定の反復文であるからループブロックの反復回数は0回以上である。以下に`while`文の簡単な例を示す。

```
#include <stdio.h>
void main (void)
{
    int x = 0 ;
    while (x >= 0) {
        printf ("x=%d\n", x) ;
        scanf ("%d", &x) ;
    }
}
```

これは、変数`x`の内容が0以上の間、変数`x`への標準入力からの入力を繰り返すプログラムである。これは`if`文と`break`文を用いて以下の様に書き直す事もできる。

```

v o i d  m a i n ( v o i d )
{
    i n t   x ;
    w h i l e ( 1 ) {
        p r i n t f ( " x=" ) ; s c a n f ( " % d ", &x ) ;
        i f ( x < 0 ) b r e a k ;
    }
}

```

w h i l e 文の制御式に定数を持たせることもできる。w h i l e (非0) はw h i l e (真) であるから無限ループの記述になる。無限ループはこのようにb r e a k 文を持つi f 文と組みあわせて用いる。ちなみにw h i l e (0) はw h i l e (偽) であるからループブロックは1回も実行されない。

この例では先ほどの例と異なり i n t x = 0 ; の初期化がなされていないことに注意して欲しい。先ほどの例では制御式が x >= 0 でこのw h i l e 文にたどり着く前に変数x が0以上の確定した値を持っていないとループブロックに実行に取りかかれない、しかもC言語の変数は宣言しただけでは、その持つ値は不定である。

ここで標準入力から、負の値が入力されるまで0以上の値の入力を繰り返し、入力された0以上の値の合計を計算し計算結果を表示するプログラムを考えさせる。最初の例と後の例で合計を計算する s = s + x ; はループブロック中どこに入れれば良いのか、x の初期値等に注意を払う必要はないのか等について注意を促す。後の例では i f 文後に s = s + x ; を以下のように追加することになる。

```

v o i d  m a i n ( v o i d )
{
    i n t   x ,   s ;
    s = 0 ;
    w h i l e ( 1 ) {
        p r i n t f ( " x=" ) ; s c a n f ( " % d ", &x ) ;
        i f ( x < 0 ) b r e a k ;
        s += x ; /* s = s + x */
    }
    p r i n t f ( " T o t a l=% d \n ", s ) ;
}

```

実行結果例

```

x = 1 0
x = 2 1

```

```
x = 3 2  
x = - 9  
Total = 6 3
```

$s += x$ は C 言語特有の記述で、式の右辺を構成する式が？ 2 項式でかつ評価値を受け取る変数が式の最初の項を構成している場合、このような省略した記述が可能になる。一種の略記と捉えることも可能であるが、この記述の方が変数 s に x の内容を足し込むという内容に即した記述である。また、変数 s は宣言しただけではその値は不定で、0 クリアを忘れると宣言時に持っている不定値も足し込んでしまうことになる。先の例で同様の動作をさせるにはどのような記述になるのであろうか、以下に例を示す。

```
void main (void)  
{  
    int x = 0;  
    int s = 0;  
    while (x >= 0) {  
        s += x;  
        printf ("x=%d\n", s);  
    }  
    printf ("Total=%d\n", s);  
}
```

今度は `scanf()` 関数の前に $s += x$; を記述する必要がある。`scanf()` の後だとループブロック脱出用の -9 を足し込んでしまうことになる。まず x の値が 0 で $s = 0 + 0$ で $s = 0$ 、次に 10 が入力され $s = 0 + 10$ で $s = 10$ 、次に 21 が入力され $s = 10 + 21$ で $s = 31$ 、次に 32 が入力され $s = 31 + 32$ で $s = 63$ となる、さらに -9 が入力され $-9 >= 0$ の評価値は偽であるから次のループには入らず `printf ("Total=%d\n", s);` が実行される。実行結果は同じであるが、 x の初期値が足し込まれている。ループの中に入るには 0 以上の値であれば何でもいいのだが、 x の値は内部で足し込まれるのでここでは 0 以外の値は設定し得ないことになる。ここでは注意深くプログラムをトレースする練習も兼ねて動作を確認させておく。

次に平均を求めるプログラムを考えさせてみる、`if () break` を含む `while` 文の使い方の練習と 1 を足し込んでいくという発想でカウンタを思いつかせる練習である。以下にプログラム例を示す。

```
void main (void)  
{  
    int x, s;  
    int i;  
    s = 0; i = 0;
```

```

w h i l e ( 1 ) {
    p r i n t f ( " x=" ); s c a n f ( " % d ", & x );
    i f ( x < 0 ) b r e a k ;
    i += 1 ;
    s += x ; /* s = s + x */
}
p r i n t f ( " T o t a l=% d \t ", s );
p r i n t f ( " a v e r a g e=% d \t ", s / i );
}

```

実行結果例

```

x = 1 0
x = 2 1
x = 3 2
x = - 9
T o t a l =   6 3           a v e r a g e =   2 1

```

`i = i + 1;` のように 1 を足し込む動作を記述しておけばこのステートメントは 1 回実行される毎に変数 `i` の内容が 1 つづつ増加していくので、逆に変数 `i` の値を読めばこのステートメントが何回実行されたか判断できる。このように実行された回数を持つ変数をカウンタ・カウンタ用変数・カウンタ変数と呼び `i = i + 1` や `i += 1` のようなステートメントを記述する事をカウンタを置くと言ったりする。カウンタ変数 `i` の使い方と合計を取り変数 `s` のはどちらも足し込む動作の対象であるのでゼロクリアが必要である。

カウンタのように 1 を足し込む動作や逆に 1 を引いていく動作はループの繰り返し回数等の確認によく用いる。多くの C P U は機械語レベルで 1 を足し込む（1 増やす）インクリメント命令や 1 を引く（1 減らす）デクリメント命令を持っている。インクリメント命令やデクリメント命令を持たない高水準言語も多いが、C はインクリメント演算子 `(++)` とデクリメント演算子 `(--)` を持つ。`i += 1` はインクリメント演算子を用いて `++i` 又は `i ++` と書き直せる。インクリメント演算子を左側に置く場合はインクリメントしてから評価、右に置く場合は評価してからインクリメントとなり、インクリメント演算子を右に書くか左に書くかによって評価値に影響がでるが、ここではインクリメント演算子を含む式が単独で記述されており評価対象になっていないのでどちらでも良い。

又この実行結果例では、偶然平均値が割り切れる値になっているが、割り切れない値になることが多い。例えば `% 6. 1 f` などとすると全体で 6 桁、小数点以下 1 桁の表示を指定できるが、表示対象となる式は `d o u b l e` 型ないし `f l o a t` 型のデータタイプである必要がある。このような場合 C 言語では型の明示的な変換が可能である。通常 `i n t` 型の変数 `s` と `i n t` 型の変数 `i` の演算結果は `i n t` 型であるが、式の前に `(d o u b l e)` と書けば評価値を

`double`型に変換してくれる。(データタイプ)で指定されたデータタイプに変換する事が可能である。この機能を明示的なキャスティング機能という。インクリメント演算子とキャスティングを含むように上記の例を書き直してみる。

```
void main (void)
{
    int x, s;
    int i;
    s = 0; i = 0;
    while (1) {
        printf ("x="); scanf ("%d", &x);
        if (x < 0) break;
        ++i; /*評価対象になつてゐないので、ここはi++でも同じ動作になる*/
        s += x; /* s = s + x */
    }
    printf ("Total=%d\n", s);
    printf ("average=%6.1f\n",
           (double) s / (double) i);
};
```

実行結果例

```
x = 1 2
x = 2 3
x = 3 5
x = -9
Total = 70           average = 23.3
```

②後判定反復文

後判定反復文は`do`文を用いて記述する。`do {ループ内容} while (制御式);`の形で記述する。`while`文の場合`while (制御式)`の後にセミコロンは置かないが、`do {} while (制御式);`でセミコロンを置く必要がある。以下に`do`文の簡単な例を示す。

```
#include <stdio.h>
void main (void)
{
    int x;
    do {
        printf ("x="); scanf ("%d", &x);
    } while (x >= 0);
```

```
}
```

w h i l e 文の最初の例と同じ動作をするプログラムであるが、d o 文は最低一回はループを実行するので、最初にループの中に入るための設定は不要になっている。

③c o n t i n u e、b r e a k

既に確認したように、b r e a k 文はw h i l e 文やs w i t c h 文の {} ブロックから強制的に脱出する働きをする。これはd o 文においても同様である。s w i t c h 文のc a s e ラベルに対応するブロックの最後には単独で、w h i l e 文やd o 文のループブロック中にはi f 文の真文として登場する。反復文と組みあわせられた場合b r e a k 文はそこで繰り返しを終了させる。例えば次のような例を考えてみる。

```
w h i l e (1) {  
    p r i n t f (" s t e p 1 \n");  
    b r e a k ;  
    p r i n t f (" s t e p 2 \n");  
}
```

w h i l e (1) は無限ループであるが、b r e a k 文が単独で記述されているので、s t e p 1 を1回表示しただけでこのループは終了してしまう。上記のようなループでb r e a k 文の代わりにc o n t i n u e 文を置くとどうなるのであろうか。

```
w h i l e (1) {  
    p r i n t f (" s t e p 1 \n");  
    c o n t i n u e ;  
    p r i n t f (" s t e p 2 \n");  
}
```

これはs t e p 1 を何行も表示し続ける無限ループになってしまふ。（注、無限ループに入つても標準出力への出力を含んでるので、多くのOSでは^ C・コントロールC等でキーボードから強制中断可能である。）c o n t i n u e 文は名前の通り、ループをc o n t i n u e （続ける）のである。ただし何もせずに続けたのでは意味がない、c o n t i n u e 文からループブロックの最後・}（閉じ中括弧）までを省略し次のループに取りかかるのである。c o n t i n u e 文も多くの場合b r e a k 文と同様にi f 文の真文ないし偽文としてループ注に含まれる。c o n t i n u e 文を用いると以下のように、-100から+100の範囲の値の入力を受け付け正の値だけの合計を計算するプログラムが記述できる。

```
# i n c l u d e < s t d i o . h >  
v o i d m a i n (v o i d)  
{  
    i n t x , s ;  
    s = 0 ;  
    w h i l e (1) {
```

```

    p r i n t f (" x = " ) ; s c a n f (" % d ", & x ) ;
    i f (( x < - 1 0 0 ) | | ( 1 0 0 < x )) b r e a k ;
    i f ( x < 0 ) c o n t i n u e ;
    s + = x ; /* s = s + x */
}
p r i n t f (" T o t a l = % d \n ", s );
}

```

実行結果例

```

x = 1 0
x = - 2 1
x = 3 2
x = - 9 9 9
T o t a l = 4 2

```

注) この例は、*x*の値が負の時は以下の処理を省略するという記述であるが。*x*の値が正の時だけ足し込む対象とすると捉えると、*i f* (*x* < 0) *c o n t i n u e*; *s* += *x*; の2行が*i f* (*x* > 0) *s* += *x*; の1行ですむ。

(3) 所定回反復文

先に*w h i l e*文の例でカウンタを用いてループの回数を数え上げるプログラムを示したが、実際のプログラムでは繰り返しの最大回数が決まっている反復が多い。このような場合*w h i l e*文中のカウンタの値を*i f*文で判断し***b r e a k***すれば良いのであるが、若干煩雑であるし、こういったタイプの反復を数え上げ型の反復文・所定回反復文と呼ぶ。数え上げ型の反復なら数え上げ型の反復として対応する反復文があった方が可読性の面からいっても有利である。数え上げ型の反復を示すのが*f o r*文である。高水準言語の中にはBASIC言語のように反復文は*f o r*文しか持たないものも存在する。*f o r*文は*w h i l e*文と比較すると複合的な反復文である。*f o r*文は*w h i l e*文と同じように*f o r*に続けて()丸括弧で囲まれたブロックを持つが、*w h i l e*文は()・丸括弧の中に制御式・継続条件式しか持たないのでに対して*f o r*文の()中には初期設定式、継続条件式、再設定式の3つの内容をこの順番にセミコロンで区切って記述する。このうち継続条件式・制御式は*w h i l e*文の制御式と同じである。すなわち*f o r* (初期設定式；継続条件式；再設定式) {ループ本体} のスタイルで記述される。*b r e a k*文、*c o n t i n u e*文に対する反応は、*w h i l e*文と同じである。初期設定式は最初の1回目のループを実行する前に1回だけ実行され、継続条件式は毎回ループの実行にかかる前に吟味され、再設定式は毎回ループを実行する前に実行される。

①数え上げ型の繰り返し

[学習項目] 最大繰り返し回数の決まっている繰り返しの実現方法

```

# d e f i n e MAX 3
v o i d m a i n ( v o i d )

```

```

{
    i n t   i = 0 ;
    w h i l e ( i < MAX ) {
        p r i n t f (" i=%d\n", i) ;
        ++ i ;
    }
}

```

実行結果例

```

i = 0
i = 1
i = 2

```

```

# d e f i n e MAX 3
v o i d  m a i n ( v o i d )
{
    i n t   i ; /* i = 0 の初期化はここでは必要がない */
    f o r ( i = 0 ; i < MAX ; ++ i ) {
        p r i n t f (" i=%d\n", i) ;
    }
}

```

実行結果例

```

i = 0
i = 1
i = 2

```

この 2 つのプログラムはループを 3 回繰り返す動作を `w h i l e` 文と `f o r` 文を用いて記述したものである。繰り返しの制御式こそ `i < MAX` と同じであるが、`w h i l e` 文では `w h i l e` ループへ入る前に必要であった、制御変数 `i` の初期化が `f o r` 文の初期設定式に、ループ中のカウンタのインクリメントが `f o r` 文の再設定式に含まれている。この `i = 0` の初期設定と `++ i` と制御式が一体になって反復構造を構成している。`f o r` 文ではこの 3 つの式が `f o r` に続く `()`・丸括弧中に含まれ一体感を強く感じさせる。`f o r` 文の方が可読性が高いはずである。ここで以下のような練習をしても良い。

<練習>

[1] 3 個の整数を標準入力から受け取り、受け取った 3 個の値の合計を表示するプログラムを作成せよ。

[2] 5 個の整数を標準入力から受け取り、受け取った 5 個の値の合計と平均を表示するプログラムを作成せよ。

[1] の解答例

```
# d e f i n e  M A X  3
v o i d  m a i n ( v o i d )
{
    i n t   i ;
    i n t   x ,  s ; /* 変数xとsは同じタイプの変数 */
f o r ( i = 0 ,  s = 0 ; i < M A X ; + + i ) {
    p r i n t f ( " x=" );
    s c a n f ( " % d ",  & x );
    s + = x ;
}
p r i n t f ( " s u m=% d \n ",  s );
}
```

[2] の解答例

```
# d e f i n e  M A X  5
v o i d  m a i n ( v o i d )
{
    i n t   i ;
    i n t   x ,  s ; /* 変数xとsは同じタイプの変数 */
f o r ( i = 0 ,  s = 0 ; i < M A X ; + + i ) {
    p r i n t f ( " x=" );
    s c a n f ( " % d ",  & x );
    s + = x ;
}
p r i n t f ( " s u m=% d \n ",  s );
p r i n t f ( " a v e=% f \n ",  double s / M A X );
}
```