

# ソフトウェア概論 A/B

-- 代入/while/メモリモデル --

数学科 栗野 俊一

2012/10/05 ソフトウェア概

# 伝言

---

## 私語は慎むように !!

### □ 教室に入ったら

- 直に **Note-PC** の電源を入れておく

- ▶ Network に接続し、当日の資料に目を通す

- ▶ skype に Login する

- ▶ Windows Update をしておこう

### □ やる気のある方へ

- 今日の資料は、すでに上っています

- ▶ どんどん、先に進んでかまいません

### □ 作業

- Web 履修科目登録の確認

- ▶ CST Portal も確認しておきましょう

# 前回の復習

---

## □ 講義

### ○ ガイダンス (前期と同じ)

- ▶ ルール : 他人に迷惑をかけるな (講義中は私語厳禁)
- ▶ 心掛け : とにかく手を動かす(習うより慣れろ)
- ▶ 評価 : レポート重視 / PC を用いて試験を行う

### ○ 前期の復習 (プログラム作成に必要な最低限の事は学んだ)

- ▶ プログラム/プログラミング/プログラミング言語/C 言語/コンパイラ
- ▶ MinGW/プログラム作成手順(編集,コンパイル,リンク,実行)
- ▶ 様々なファイル(ソース[C]ファイル,オブジェクトファイル,実行ファイル)
- ▶ 「Hello, World」/main 関数/printf 関数
- ▶ 関数 ( 関数定義 / 関数呼び出し / 引数[変数] / 返り値[return 文])
- ▶ 命令の組み合わせ ( 順接 / 分岐 [if 文] / 再帰 [繰返し] )
- ▶ コーディング(情報の表現:情報と数値の対応関係)
- ▶ データ型(表現形式と操作)/変数の型宣言/様々な型(整数,文字,浮動小数点数)

### ○ 代入

- ▶ 「=」(代入演算子)を利用して、変数の値を書き換える事ができる
  - ◇ [注意] 変数の「前」の内容は、失われる
  - ◇ [注意] 「=」は「代入」であり「等しい(==)」という意味では \*ない\*

# 本日の予定

---

## □ 講義

- 代入(再)
- 変数宣言(再)
- **while**
- メモリモデル

## □ 演習

- 課題の提出

# 本日の課題 (2012/10/05)

---

## □ 先週の課題

### ○ 課題 1:

- ▶ ファイル名 : 20121005-1-QQQQ.c (QQQQ は学生番号)
- ▶ 内容 : 成績処理を行う
- ▶ ファイル形式 : テキストファイル(C 言語プログラムファイル)
- ▶ 引数で自分の成績(S,A,B,C,D)をいれて、順位を表示させてみよ

## □ 今週 (2012/10/05) の課題

### ○ 課題 1:

- ▶ ファイル名 : 20121005-1-QQQQ.c (QQQQ は学生番号)
- ▶ 内容 : 代入を用いた四則の計算
- ▶ ファイル形式 : テキストファイル(C 言語プログラムファイル)

### ○ 課題 2:

- ▶ ファイル名 : 20121005-3-QQQQ.c (QQQQ は学生番号)
- ▶ 内容 : while と代入を用いた階乗の計算
- ▶ ファイル形式 : テキストファイル(C 言語プログラムファイル)

# 代入(復習)

---

## □ 代入とは？

### ○ 変数の値を「変更」する事

▶ 言い替えると.. ? 「変数は代入が行われると変数の値が変化する」

### ○ 変数は常に値を持つが..

▶ 代入された前と後では「値が変化」する

## □ 変数に値を代入するには？

### ○ 代入文 ( 「変数名 = 式」 ) を使う ( sample-016 )

▶ 式の値が計算された上で、変数に代入される

▶ 「=(等号)」を使っているが、「等しい」という意味ではない

▶ C 言語では「等しい」という意味には「==」を使う

### ○ 変数の値は何度でも参照可能 ( sample-017 )

▶ 計算結果を何度も利用する時には変数に入れておく

### ○ 代入の右の式の中で自分自身の現在の値が利用できる ( sample-018 )

▶ やっぱり、「等号」じゃない

# 代入と関数引数(復習)

---

## □ 関数引数は「代入」か？

○ 代入は、「変更」がおきる

▶ 元々変数もっていた値が「失われて」しまう

○ 関数引数は、変数の値を決めるが、「変更」するわけではない

▶ 変数の値が保存されている

▶ 同じ「名前」を利用しているも「異なる変数 ( アドレスが異なる )」

# 局所変数宣言(再)

---

## □ 引数でない変数

- ブロックの先頭で変数宣言すれば、新しい変数が利用できる
  - ▶ メモリの一部がその変数名に割り当てられる
- 引数との違い
  - ▶ 宣言直後は値が定まっていない(何が入っているかは不明)
  - ▶ 必ず、値を代入してから利用すること(可能なら初期代入すること)
  - ▶ 「初期代入」=、「変数宣言」+「代入」(実は微妙に違うが..)

## □ 名前の有効範囲

- 「変数名」の有効範囲は宣言の後からブロックの終わりまで
  - ▶ ブロックの外からはその名前が利用できない
  - ▶ 同じ名前で宣言しても異なるメモリになる(可能性が高い)
- 名前とメモリは「独立」な事に注意
  - ▶ 名前は利用できなくてもメモリは利用できる(ポインタの利用)

## □ 仮引数は特殊な局所変数

- 仮引数は呼び出し側で初期値を指定することができる



# 入力・処理・出力(再)

---

## □ 変数を利用したプログラムパターン

### ○ 入力・処理・出力の三つの部分からなる

- ▶ 入力：変数を初期化する
- ▶ 処理：(計算を利用しつつ..) 変数の値を変更する
- ▶ 出力：変数の値を「結果」として出力する

### ○ 関数定義もこの形

- ▶ 引数の値の設定、関数の本体、値の返却

# while 文

---

## □ while 文

### ○ 命令を繰り返すための「構文」

- ▶ while (「繰り返し条件」) {「繰り返す命令」}
- ▶ 「繰り返し条件」が成立している限り、「繰り返す命令」を繰り返す

### ○ while 文を利用する上での注意

- ▶ 「繰り返す命令」によって「繰り返し条件」(内の変数の値)が変化しないと不味い
- ▶ もし、そうでなければ「無限 Loop」(それはそれで利用価値はあるが..)
- ▶ 「繰り返す命令」の中に「代入文」(変数の値の変更)が不可欠

## □ 二つの繰り返し手段 ( while vs 再帰 )

### ○ while 文と再帰は共に、「繰り返し」(同じ文を複数回繰り返す)手段

- ▶ その意味で、機能は同じ

### ○ while 文は代入文が不可欠 / 代入文との相性が良い

- ▶ 代入文の効果 : 「効率」を高める事ができる

# while 文から再帰へ

---

□ while 文は、再帰で書く事ができる

○ while 文のパターン

```
「引数」=「値」;  
result = 「初期値」;  
while (「条件」(「引数」)) {  
    result = 「処理関数」( result, 「引数」 );  
    「引数」=「更新処理」(「引数」);  
}
```

○ 再帰関数のパターン

▷ 関数呼出

```
result = 関数(「値」);
```

▷ 関数定義

```
func(「引数」) {  
    if (「条件」(「引数」)) {  
        return 「処理関数」( func(「更新関数」(「引数」), 「引数」 );  
    } else {  
        return 「初期値」;  
    }  
}
```

# コンピュータによる情報の表現

---

- コンピュータは電気で動く
  - 電気と「計算」の関係は？
- 電気回路のスイッチ
  - 「on : 通電 / off : 断線」の二つ状態を表現できる
    - ▷ cf. スイッチが on なら電球が光るが、off なら消える
  - スイッチの on/off を 1/0 に対応させる
    - ▷ 1/0 を「電気回路の on/off」でコーディングする
    - ▷ on と off, Yes と No, 真と偽, etc..
- スイッチ一つで表現できる「情報量」
  - 1/0 の二つの状態の内の一つが表現できる
    - ▷ 1 bit の情報が表現できる
    - ▷ bit はデジタルコンピュータが扱う情報量の最小単

# bit 列による「情報」の表現

---

## □ 複数のスイッチ (bit) による表現力

- n 個数のスイッチ (bit) で、 $2^n$  の状態が表現可能

- ▶ 1 byte = 8 bit : 256 個の状態が表現可能

## □ コーディングによる情報の表現

- コーディングの規則は「表」でよい

- ▶ 「文字」の時は「ASCII Code 表」を使った

- ▶ 半角英数記号の個数は 100 個程度なので 7 bit で表現可能

- ▶ C 言語の「char 型」は 1 byte (= 8 bit > 7 bit)

- ▶ 全角文字は 6879 文字 (JIS X 0208 の場合) あるので 1 byte では無理

- 整数値 (-2,147,483,648 ~ 2,147,483,647) : 32 bit int

## □ sizeof 演算子

- その型の byte 数を表す

- ▶ sizeof( char ) -> 1 / sizeof( int ) -> 4

# 二進法

---

## □ 二進法とは

### ○ 2 を底とする位取り記数法

- ▶ cf. 十進法は、10 を底とする位取り記数法
- ▶ cf. 十六進法は、16 を底とする位取り記数法

## □ 二進法の性質

### ○ 数を 0/1 の二つの記号(数字)の並びで表現できる

- ▶ cf. 十進法は、0 ~ 9 の十個の記号(数字)が必要となる
- ▶ bit を単位とするコンピュータと相性がよい

## □ コンピュータでの数の表現

### ○ 基本は二進法の数 ( 0/1 の並び ) と bit 並びを対応付けする

- ▶ 非負の数値を表現する場合 : unsigned (負号なし) 数
- ▶ 正負の数値を表現する場合 : signed (負号あり) 数

# 2の補数表現

---

## □ 1の補数表現とは

- bit の 0/1 を反転させたもの

- ▶ 例 ( 8 bit ) : 01001000 -> 10110111

## □ 2の補数表現とは

- 1の補数表現に 1 を加えた物

- ▶ 例 ( 8 bit ) : 01001000 -> 10111000

## □ コンピュータでの負号付き整数

- 非負の数は、最上位 bit (負号 bit) が 0 で残りは二進数

- ▶ 最上位 bit (負号 bit) で正負が判る

- 負の数は、正の数の 2 の補数表現

- ▶ 例 ( 8 bit ) : 72 -> 01001000 / -72 -> 10111000

# bit (論理)演算

---

## □ bit (論理)演算 ( boolean )

### ○ 真偽値 ( True / False ) の演算

- ▶ 論理積 ( かつ / and / & ) : 共に真なら真、それ以外は偽
- ▶ 論理和 ( または / or / | ) : どちらか一方でも真なら真、それ以外は偽
- ▶ 論理否定 ( でない / not / ~ ) : 偽なら真、それ以外は偽
- ▶ 排他論理和/論理差 ( 異なる / xor / ^ ) : 両方が異れば真、それ以外は偽

### ○ これら演算はスイッチで表現できる

## □ 1 bit の足し算 ( ハーフアダー )

### ○ 1 桁の二進数の和は、2 桁になる可能性がある

- ▶ それぞれの桁の計算は、論理演算で表現可能

## □ 論理演算による「計算」

### ○ 基本的な数値演算も論理演算の組み合わせで計算できる

- ▶ 電気機械であるコンピュータが計算できる理由
- ▶ より詳しい内容は、電子工学や電気工学の先生に聞こう



# オーバーフロー

---

## □ コンピュータの情報

### ○ 有限のサイズをもつ

▶ 表現可能な範囲が限られている

## □ 現実の世界 ( 例えば整数 )

### ○ 無限の範囲をもつ

▶ コンピュータの表現に対応しないものがある

▶ 表現できる数を計算した結果が、再び表現できない可能性がある

## □ オーバーフローとは

### ○ 計算結果が表現可能な値の上限を超えること

▶ signed char ( 8 bit : -128 ~ 127 ) の場合は  $127 + 1$  の結果は..

### ○ 浮動小数点数 ( double ) でも同様な事がおきる

# 型の性質

---

## □ コンピュータによる「情報」の表現

### ○ コンピュータでは数値(二進数)しか扱えない

- ▶ 「情報」を「直接」は表現できない
- ▶ コーディング(二進数と「情報」の対応)によって「間接」的に扱う

## □ 型

### ○ C 言語の中で「情報」の表現方法に名前を付けたもの

- ▶ コーディングの名前と考えてもよい
- ▶ 整数の表現 : `int` / 文字の表現 : `char` / 実数値の表現 : `double`

### ○ 型による違い

- ▶ 計算結果が異なる :  $3/2 \rightarrow 1$ ,  $3.0/2.0 \rightarrow 1.5$
- ▶ サイズが異なる : `sizeof ( int )`  $\rightarrow$  4, `sizeof ( double )`  $\rightarrow$  8

# メモリモデルとポインター値

---

## □メモリ

### ○複数のセルの並び

- ▶ 個々のセルにはアドレス(番地)がつき、区別される
- ▶ 個々のセルは 1 byte のサイズを持つ
- ▶ セルの並びで一つの情報を記憶する ( cf. sizeof )

## □変数とは？

### ○複数の連続したセルに「型」をつけたもの

- ▶ 型によって、振舞が異なる事に注意

## □ポインター値

- ▶ 型と「アドレス値」をもつ
- ▶ 「アドレス値」は、メモリの番地と同じ
- ▶ 変数名の前に **&** を付けるとポインター値が得られる
- ▶ ポインター値の前に **\*** を付けると元の変数と同じ振舞をする
  - ◇ 「`v == *(&v)`」が恒等的に成立する

# ポインター値の計算

---

## □ ポインター値

### ○ 二つの情報をもつ

- ▶ 型情報：何型の情報が入っているものか？
- ▶ アドレス値：どこに入っているか？

## □ ポインター値の計算

### ○ 整数値 $n$ を加える事ができる

- ▶ 型情報は変わらず、アドレス値だけが変化
- ▶ アドレス値は  $n \times \text{sizeof}(\text{型})$  だけ変化 ( $n$  は負の数でもよい)

### ○ 同じ型のポインター同士なら引き算もできる

- ▶ 結果は整数値で、(アドレス値の差) /  $\text{sizeof}(\text{型})$  となる
- ▶  $p, q$  が同じポインター型なら「 $p + (q - p) == q$ 」が恒等的に成立

### ○ キャストを利用して、型を変更できる

## □ ポインター値と添字

### ○ 恒等的に「 $p[n] == *(p + n)$ 」が成立する

# 関数呼出しとメモリモデル

---

## □ 引数付きの関数呼出しの解釈

○ 「`int func ( x ) { return x + 1; }`」の時に、「`func ( 5 )`」とは？

▶ これまでは、「`5 + 1`」に置き換えて考えてきた (数学的解釈)

○ メモリモデルでの解釈

▶ 「`func ( 5 )`」: メモリのどこか ( `x` という名前をつける ) に `5` を保存する

▶ 「`return x + 1;`」では、メモリ `x` から、`5` を取り出して計算する

## □ C 言語ではどちらの解釈が適切か？

○ 実は.. メモリモデルになっている

▶ では、数学解釈ではダメなのか : 実をいえば今迄の内容なら問題なし

○ この違いが問題になるのは？

▶ 変数への「代入」操作が行われる場合