

ソフトウェア概論 A/B

-- メモリモデルとポインター (1) --

数学科 栗野 俊一 / 渡辺 俊一

伝言

私語は慎むように !!

□ 色々な「お知らせ」について

- 栗野の Web Page に注意する事

<http://edu-gw2.math.cst.nihon-u.ac.jp/~kurino>

□ 講義開始前に済ませておく事

- PC の電源を入れる
- ネットワークに接続しておく事
- 今日の資料に目を通しておく事

□ 講義前の注意

- 講義前は、栗野は準備で忙しいので TA を捕まえてください

□ 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

□ 本日の CST Portal の出席パスワード : 20141205

- 出席は成績に影響しませんが、折角の機能なので、使いましょう

今後の予定

□ 今後の予定(後ろから)

○ 2015/01/23 (講議最終日)

▶ 試験を行う

○ 2015/01/16 (講議最終日)

▶ 模擬試験を行う

○ 2015/01/09

▶ 月曜授業日 (ソフトウェア概論はない)

○ 2015/01/02, 2014/12/26

▶ 冬期休暇期間中: この講議はない

○ 2014/12/19, 2014/12/12

▶ 通常講議: メモリモデルとポインター(2) / 落穂拾い

○ 2014/12/05 (本日)

▶ メモリモデルとポインター(1)

前回 (2014/11/28) の復習

□ 前回 (2014/11/28) の復習

○ オセロゲーム盤を作る(5)

▶ コマの引っ繰りかえし(完全版)

▶ コンピュータのプレイ

○ C 言語

▶ 複雑な条件式

お知らせ

□ 本日の予定

○ 講義 (メモリモデルとポインター)

- ▶ メモリモデルとは？

- ▶ 変数とメモリ

- ▶ ポインター型 (sizeof 演算子)

○ 引数とスタック

- ▶ 加変長引数

○ printf/scanf

□ 演習

○ 課題の提出

前回 (2014/11/28) の課題

□ 前回 (2014/11/28) の課題

○ 課題 1:

- ▶ ファイル名 : 20141128-1-XXXX.zip (XXXX は学生番号)
- ▶ 内容 : 本日(2014/11/28) の段階でまでに作られたファイル集 (v?.zip)
- ▶ ファイル形式 : zip 形式

本日の課題 (2014/12/05)

□ 本日 (2014/12/05) の課題

○ 課題 1:

- ▶ ファイル名 : 20141205-1-QQQQ.c (QQQQ は学生番号)
- ▶ 内容 : メモリ操作での和
- ▶ 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 : 20141205-2-QQQQ.c (QQQQ は学生番号)
- ▶ 内容 : アドレスを利用した間接参照
- ▶ 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)

メモリ

□ (主)メモリ(記憶領域)とは？

○ 情報を記憶する小さなメモリセルの集まり

- ▶ 一つのセルでは 0 ~ 255 の 256 (= 2^8 : byte) 種類の状態の内の一つ(情報)が記録されている
- ▶ 個々のセルには(その位置を表す)番地(アドレス)がついている

○ [アナロジ] メモリ:ホテル, セル:部屋, アドレス:部屋番号, 情報:宿客

□ メモリの操作：メモリセルの「記憶能力」(sample-001.c)

○ 情報の記録 (set_memory_value_at)

- ▶ アドレスと記録する情報を指定して、そのアドレスのセルに情報を記録する

○ 情報の参照 (get_memory_value_at)

- ▶ アドレスを指定して、そのアドレスのセルに記録された情報を取り出す

メモリセルの性質

□メモリセルの性質

- 情報の参照は何度でもできる (sample-002.c)
 - ▶最後に記録した情報は何度でも取り出せる (cf. 不思議なポケット)
- 記録できるのは一つだけ
 - ▶最後に記録したものだけが記録され、参照できる (sample-002.c)
- メモリセルは独立 (sample-003.c)
 - ▶異なるメモリセル(メモリセルの区別は番地で行う)は独立に振る舞う
- メモリセルの記憶容量 (sample-004.c)
 - ▶メモリセルが記録できるのは 0 ~ 255 (1 byte 内) の数値

メモリのイメージ

□メモリ

○セルの並んだ物

▶セルのサイズは 1 byte

○アドレス(番地)がついている

▶アドレスは 0..0 ~ F..F (16 進)

○セルの機能 (変数と同じ)

▶情報を記録できる

▶情報を取り出せる

番地	セル	コメント
0		番地は 0 から開始 / 値は 1 byte
1		
2		
⋮	⋮	
100	1	100 番地に 1 という値が入っている
101	10	101 番地に 10 という値が入っている
⋮	⋮	
F...FFF		最後は 16 進数で F..FFF となる

メモリモデル

□メモリモデル

- C 言語の変数のモデルの一つで、「変数をメモリセルの組み合わせ」として理解する

- ▷C 言語の「変数の振舞い」を「考えるための仕組み(モデル)」

- ▷!!「何かモデル」とは何かを理解するために利用可能な、「より簡単な仕組み」の事

- ▷!!「C 言語の変数」を「メモリモデル」を通じて理解する/ 簡単な理解しやすい

□実は..

- 多くの場合、「C 言語の変数」は実際に「メモリセルの組み合わせ」になっている

- ▷変数の性質(代入)はメモリの性質(記憶能力)から説明できる

□char 型変数とメモリモデル (sample-005.c)

- char 型変数は、一つのメモリセルだと考える事ができる

- ▷char 型変数は address を持つ

- char 型変数をメモリセルと同様に扱う事ができる

メモリモデルと配列

□ 文字列とメモリモデル (sample-006.c)

○ 文字列は、文字の並び

▶ 文字は char 型変数で記録できるので、文字列は char 型変数の並び

□ 文字変数の並びと文字列 (sample-007.c)

○ アドレスが判れば、変数の内容をアドレス経由で操作できる

□ 配列宣言 (sample-008.c)

○ 配列とは

▶ 「複数の変数の並び」の事 (個々の変数を「配列の要素」と呼ぶ)

○ 一次元の配列宣言 (sample-008.c)

▶ 変数と同様に型名の後ろに「配列名[サイズ]」の形で宣言

▶ 「サイズ」の個数だけの変数が宣言される。

▶ 配列の要素は「配列名[0] ~ 配列名[サイズ-1]」という「名前」になる

▶ 添字 : 「[」と「]」の間には整数値が指定でき、配列の何番目の要素かを表す

文字列と文字型の一次元配列の関係

□ 文字列と文字型の一次元配列の関係

○ C 言語の文字列

▶ 文字の並んだ物 (文字コードが連続に記録されている)

○ C 言語の文字型変数

▶ 文字コードを一つだけ記憶できる

○ C 言語の文字型の一次元配列

▶ 複数の文字型変数が並んだもの

○ C 言語の文字列型の一次元の配列で文字列を記憶することができる

□ 文字列の一部の操作方法 (sample-009.c)

○ 文字配列の要素を変更すればよい

□ 文字列を利用した文字配列の初期化 (sample-010.c)

○ 文字配列の要素を文字列を利用して初期化できる

配列の添字, 間接(参照)演算子, アドレス演算子

□ 文字列の操作 (復習)

○「*」: 間接(参照)演算子: 文字列の先頭の文字を取り出す (sample-011.c)

▶ `*"abc" == 'a'`

○「[]」: 添字演算子: 「[n]」で n (整数値) で「n+1番目の文字」意味する

▶ `"abc"[0] == 'a', "abc"[1] == 'b', ..`

○「*」と「[]」の関係; 文字列[n] == *(文字列+n)

▶ `"abc"[0] == *("abc"+0) == *("abc") == "abc" == 'a'`

□ アドレス演算子「&」

○ アドレス演算子「&」は 間接演算子「*」の逆演算を行う

▶ `(&(*("abc")) == "abc"`

○ 変数に関しては逆が成立する

▶ `*(&var) == var`

○ アドレス演算子「&」の正体

▶ 変数に対応したメモリセルの「アドレス」を得る演算子

多次元の配列

□ 二次元の配列

- 一次元の配列を二次元的に利用することができる (sample-012.c)

 - ▶ 二つの添字からアドレスを計算すればよい (sample-013.c)

- 始めから二次元の配列を宣言することができる (sample-014.c)

 - ▶ 配列の要素のアドレス計算は、自動的に行われる (sample-015.c)

 - ▶ 実態は「(一次元)配列の(一次元)配列」だが、慣例により「二次元配列」と呼ぶ

- 応用例

 - ▶ 行列は、二次元配列で表現可能 (sample-016.c)

□ 多次元の配列

- 一つの型から新しい配列型を作るだけなのでいくらでも大丈夫(?)

整数型とメモリモデル

□ 整数型とメモリモデル

- 文字型変数はメモリセル一つに対応

 - ▶ では、整数型変数は ... ? / 実は、連続したメモリセルに保存される

□ sizeof 演算子 (sample-017.c)

- その型の変数が、何個(byte)のセルを占めるかを教えてくれる

 - ▶ sizeof(char) == 1

 - ▶ sizeof(int) == 4 (32 bit の場合)

- int 型の変数は 4 つのセルで表現される

ポインタ値とポインタ型

□ ポインタ値

- 「&」の作る値は実は、単なるアドレス値 *だけ* ではない
 - ▶ アドレス値も持つが、それと、「型情報」も持つ
 - ▶ 型情報：サイズ + 処理の仕方
 - ▶ !! 型情報は、コンパイル時だけ、実行時には解らない(解るのはアドレスだけ)

□ ポインター値の型

- 「型名 *」：「~型へのポインタ型」と読む
 - ▶ 「*をつけると「型」と同じになる」の意味
 - ▶ char * : 「文字列」ではなく、「char 型へのポインタ型」だった

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

配列とポインタ型

□ 配列とポインタ値

- 「～型一次元の配列名」は、「～型へのポインタ型定数」となる

□ 一次元の配列宣言とポインタ型変数宣言

- 一次元の配列宣言「`char a[N];`」

- ▶ `char` 型の変数 `a[0]` ～ `a[N-1]` の `N` 個の変数を宣言
- ▶ 個々の要素変数の型は `char` 型
- ▶ 配列名「`a`」は 要素の先頭を指すポインタ型定数 (`a == &a[0]`)

- ポインタ型変数宣言「`char *p;`」

- ▶ 「`char *`」型の変数 `p` の 1 個の変数を宣言
- ▶ 変数 `p` の値は不定 (だから `*p` の値も宣言時点では不定)
- ▶ `!!p` の値は適切に初期化して利用する必要がある

- 配列名によるポインタ変数の初期化

- ▶ 代入文「`p = a`」を行うと...
- ▶ 「`p[k]`」と「`a[k]`」は全く、同じように振る舞う

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 (sample-018.c)

○ 「`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、副作用がなければ大丈夫

○ 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

▶ I/O が行われる場合