

ソフトウェア概論 A/B

-- データ構造 (7) --

(動的データ構造 / ファイル I/O)

数学科 栗野 俊一 / 渡辺 俊一

2017/12/22 ソフトウェア概

伝言

私語は慎むように !!

- 出席パスワード : 20171222
- 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>
- 廊下側の一列は遅刻者専用です(早く来た人は座らない)
- 講義開始前に済ませておく事
 - PC の電源を入れておく
 - ネットワークに接続しておく
 - 今日の資料に目を通しておく
- 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

今後の予定

□ 今後の予定(後ろから)

- 2018/01/26 (講議最終日)

- ▶ 試験を行う

- 2018/01/19 (講議最終日前)

- ▶ 模擬試験を行う

- 2018/01/12

- ▶ 落穂拾い

- 2017/12/29 / 2018/01/05

- ▶ 冬期休暇期間中：この講議はない

- 2017/12/22 (本日)

- ▶ データ構造 (7) / 動的データ構造 / ファイル I/O

前回(2017/12/15)の内容 [1] : ポインタ値とポインタ値操作

□ 前回 (2017/12/15) の復習 : ポインタ値とポインタ値操作

○ ポインタ値 : アドレス値 + 型情報 (サイズ + データの扱い型)

▶ アドレス値 : 実行時の概念 (実際に関数の引数で渡される「値」)

▶ 型情報 : コンパイル時の概念 (関数の仮引数変数の型宣言で記述)

○ ポインタ値の操作 : アドレス値と、型情報が、其々個別に変更可能

▶ アドレス値の操作 : 「整数値」を加えると、「整数値 * sizeof(型)」だけ変化

▶ 型情報の操作 : キャスト演算子「(型 *)」を先行して、型情報が変えられる

○ 多次元の配列 (配列の配列 [の其のまた...])

▶ 結局は、最終的に memory モデル (cell の並び) に

▶ アドレス値の計算が異なるだけ (int a1[3][2] <-> int a2[2*3])

前回(2017/12/15)の内容 [2] : 一般のキャスト(型変換)

□ 前回(2017/12/15)の内容 [2] : 一般のキャスト(型変換)

- 型変換 : 特定な型の値を別の異なる型の値に変換する仕組み

- 型変換の実行 : 三通り (代入/キャスト/昇格)

 - ▶ 代入 (変数 = 式) : 左辺の「式」の値は、「変数」の型に変換されて代入 (関数への実引数渡しや return も代入の一種)

 - ▶ キャスト : 値の前にキャスト演算子「(型記述)」を先行してその値の型を変換する(明示的な強制型変換)

 - ▶ 昇格 : 型が混在する計算では、暗黙の内に型の変換(型の昇格)が行われる

- (一般の)キャスト(型変換)

 - ▶ キャスト演算子「(型)」を先行して「型変換」が行える

 - ▶ 一般に「型変換」を行うと、「データそのもの」も変化するのが普通

 - ▶ 例 : (int) 1.5 -> 1 / (double)1 -> 1.0

- 型の広さ : 表現可能な範囲の事

 - ▶ double > int > char

 - ▶ 広い方から狭い方に型変換すると、情報が失われてしまうので注意(危険)

- 型の昇格 : 暗黙の内に自動的に行われる型の変換

 - ▶ 異なる型の混在する式では、(必要なら)「型の昇格」がおきる : 3.0/2 -> 3.0/2.0 -> 1.5

 - ▶ 「型の昇格」は一般に「型の広い(より多くの数が表現できる)方」に行われる(ので安全)

お知らせ

- 本日の予定

- データ構造 (7)

- ▶ 動的データ構造 / ファイル I/O

- 本日の目標

- 演習

- ▶ 課題の提出

前回 (2017/12/15) の課題

□ 前回 (2017/12/15) の課題

○ 課題 20171215-01:

▷ ファイル名 : 20171215-01-XXXX.c (XXXX は学生番号)

▷ 内容 : 「三角形の形」をした配列

□ ※

○ ファイル形式は、いずれもテキストファイル(C 言語プログラムファイル)

本日の課題 (2017/12/22)

□ 本日 (2017/12/22) の課題

○ 課題 PPCODE-01: (これは前々回 PPCODE の課題)

▶ ファイル名 : PPCODE-01-XXXX.c (XXXX は学生番号)

▶ 内容 : 動的なメモリの利用

○ 課題 20171222-01:

▶ ファイル名 : 20171222-01-XXXX.c (XXXX は学生番号)

▶ 内容 : 整数値のキュー(queue)

○ 課題 20171222-02:

▶ ファイル名 : 20171222-02-XXXX.c (XXXX は学生番号)

▶ 内容 : 二つのファイルを比較して最初に異なる場所を表示する

□ ※

○ ファイル形式は、いずれもテキストファイル(C 言語プログラムファイル)

動的なデータ構造

□ 静的なデータ構造

- 配列/単純変数：保存できるデータのサイズは固定

- ▷ alloc を使っても、配列ならば、その中に入るデータの個数は固定

- ▷ メモリの無駄を覚悟すれば、「大きなサイズの配列」でも代用可

□ 動的なデータ構造

- 保持できるデータ数が可変長(本質的に動的)

- ▷ alloc を利用しないと扱えない

□ 動的なデータ構造の例

- List (リスト)：複数の要素を「並べた」もの

構造体へのポインター値

□ 構造体のタグ

- 構造体には、構造体を区別する名前(tag:タグ:構造体名)がつけられる
 - ▷ `struct タグ { .. }`
- 「`struct タグ`」は構造体型の名前として利用できる
 - ▷ これまでは、これを `typedef` でサボっていた
- ポインタによる自己参照を行う場合は、タグがどうしても必要になる

□ 構造体へのポインタ

- 構造体へのポインタを利用して、構造体の要素にアクセスできる
 - ▷ `p` が、要素 `x` を持つ構造体へのポインタなら `(*p).x` で参照で可能
 - ▷ 構造体へのポインタの要素の参照はよくあるので、省略記号がある
 - ▷ 「`(*p).x`」の代わりに「`p -> x`」という表現が利用できる

ファイル I/O

□ ファイル操作

- ファイル：データを恒常的記憶するための仕組み

 - ▶ メモリの内容は、PC の電源を切ると失われる

- リダイレクション(復習)

 - ▶ 「<」、「>」を利用して、プログラムの入出力をファイルに変更可能

 - ▶ せいぜい、入力と出力に一つずつしかファイルが利用できない

- ファイル I/O ライブラリ

 - ▶ 任意のファイルに対する読み(Read/Input)書き(Write/Output)する機能

FILE 構造体

□ FILE 構造体による File I/O

○ `fopen` 関数を利用して、ファイル I/O を管理する FILE 構造体へのポインタ値を得る

- ▶ FILE 構造体は、「どのファイルの何処を参照しているか」を管理する情報
- ▶ FILE 構造体を経由して、少しずつファイルからデータを得る事が可能
- ▶ `open` に失敗した場合、`fopen` 関数は `NULL` を返す

○ 利用が終った FILE 構造体は `fclose` で必ず `close` する

- ▶ 特に `write` 時には `close` しないとデータが失われる(保存されない)可能性が生じる
- ▶ `read` の場合も、`close` しないと「資源の無駄使い」になる
- ▶ cf. `memory` の `alloc/free` と同様な関係

○ データの入出力

- ▶ `fgetc/fputc` : 文字単位の File I/O
- ▶ `fscanf/printf` : ファイルに対する `printf/scanf`
- ▶ `fread/fwrite` : ファイルに対する固定長のデータの I/O