アルゴリズムとデータ構造

基本的なデータ構造とその表現1 (配列とポインター)

No.2 2019年4月16,18日 高橋信行

目的

- ■基本データ型
 - C言語で予め準備されている情報の表現
- 型
 - 整数(int), 実数(float, double), 文字(char)
- データ構造: 型を組み合わせて情報を表現
 - ■配列,構造体
- ■データの操作に慣れる

情報(データ)の計算機中の表現

- 計算機中のデータ
 - メモリ, ディスクの内容:「1」,「0」のビット列
 - 各種情報:ビット列の解釈の仕方が異なる
- 1 0 1 1 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 0 1 0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1 1 0
 - ■数,文字などの基本データは共通
 - 長さ(有限桁)と解釈方法が決まっている
 - 多くは、バイト単位の長さ

整数

- 1B, 2B, 4Bなどで表現範囲が異なる
 - 1B: 0~255
- ■符号なし整数
 - unsigned (short int, int , long)
 - 各位が2のべき数:10進数と同様

128の位

1B(Byte):8b(bit)

2の位

1の位

1 0 1 0 0 0 1 1

アルゴリズムとデータク短

整数

- ■符号付き整数
 - short int, int , long
 - 2の補数表現(1B:-128から127)

0	0	0	0	0	0	0	1	1
0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	1	?

整数

127 符号付き整数 short int, i -128 ■ 2の補数表現(TB:-128から 2/)

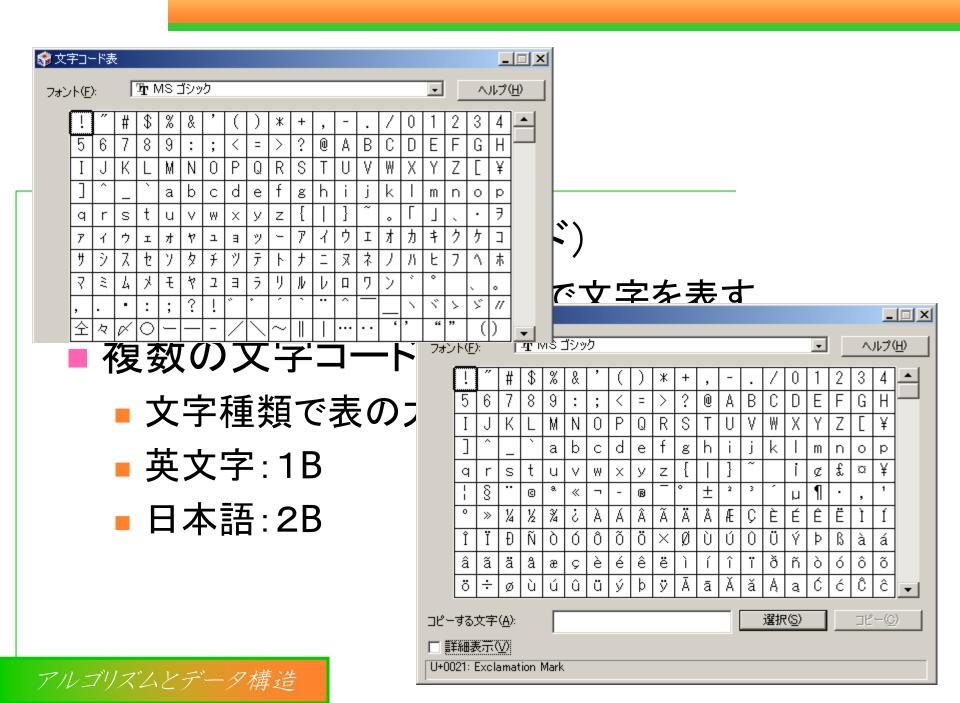
実数(一定精度内の近似値)

- ■浮動小数点型
 - ■ビット列を仮数部と指数部と解釈
- 仮数部:数の精度
- 指数部:数の位

$$(1.0 \times 10^5)$$
 $(1.1011 \times 2^{10111})$

文字

- 文字の一覧表(文字コード)
 - 表の位置(符号なし整数)で文字を表す
- ■複数の文字コード
 - 文字種類で表の大きさが変化
 - 英文字:1B
 - 日本語:2B



日本語コードにおける問題点

- 英文字(1B)が通信の前提
 - 表示以外の目的の文字コードがある
 - アラーム(¥a)を鳴らす, 改行(¥n), タブ(¥t)
- 日本語コード(2B)
 - 単純な表を用いれば,英文字2文字と認識されて,問題が生じる.
 - ■文字の誤認識問題がある.

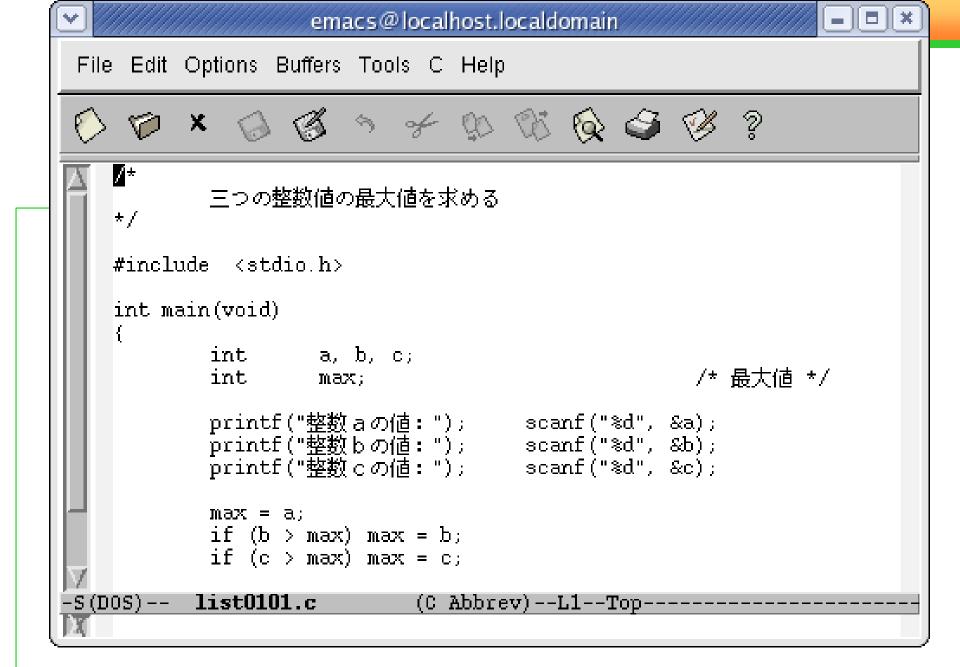
日本語の文字コード

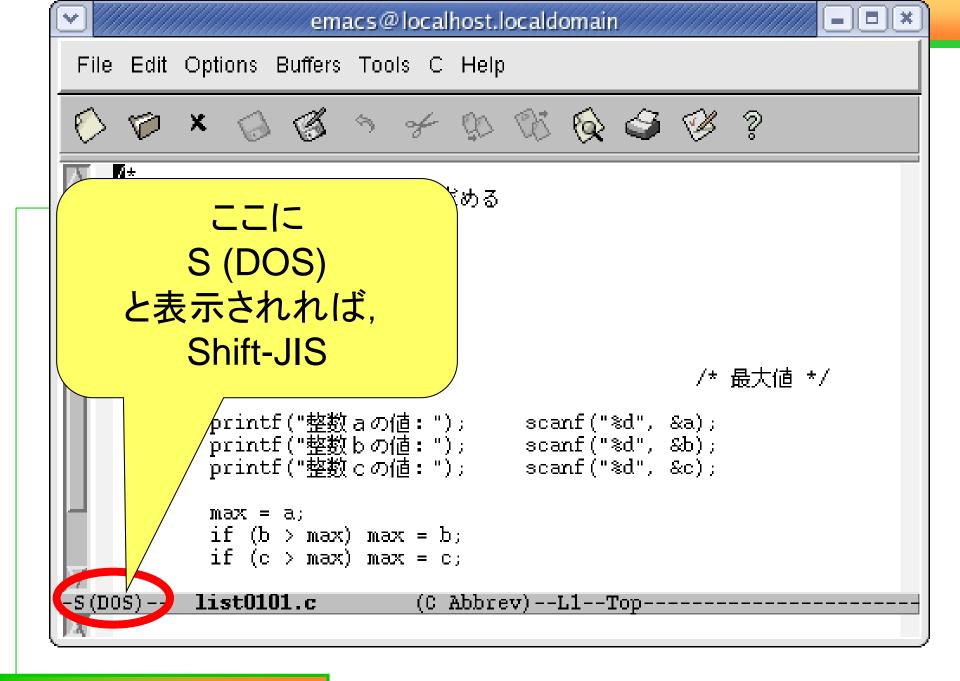
- 複数の文字コードがある
 - 昔は、コンピュータを作った企業ごとにコードがあった
- MS-Windows
 - Shift-JIS (MS漢字コード)
- Linux (多言語対応)
 - 日本語EUC (Extended UNIX Code)
 - 他に中国語EUC, 韓国語EUCなどがある.
- UTF-8 (UTF-2, UTF-FSS)
 - 誤認識問題を解決, 最近普及してきた.

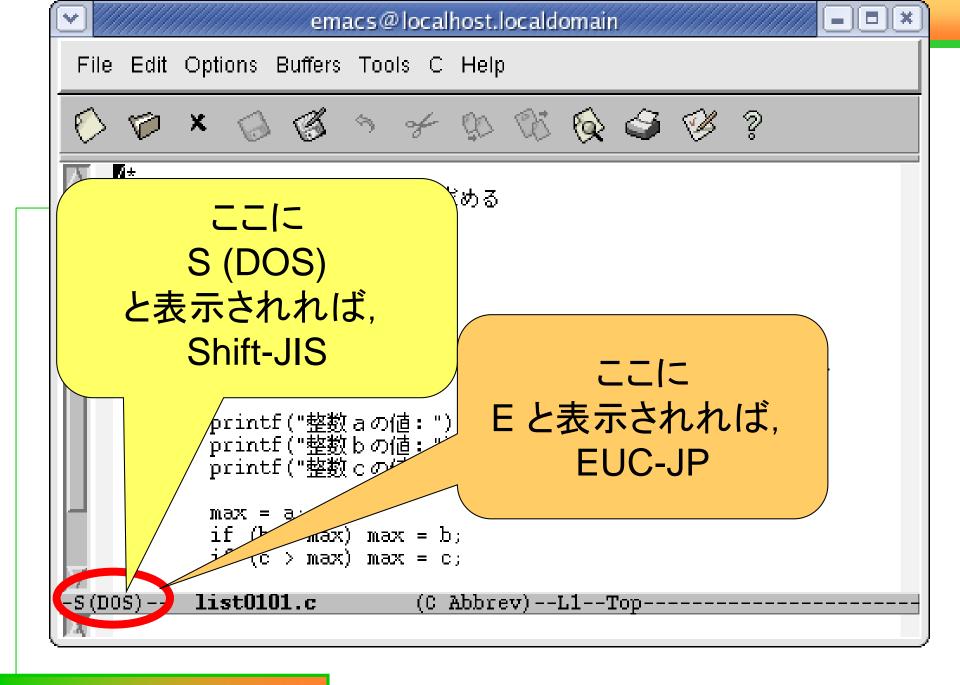
Gnomeの設定変更

- CentOSの標準日本語コード
 - UTF-8
- Gnome端末文字コードの変更
 - ■端末→文字コード設定→日本語(EUC-JP)
- ■環境変数の変更
 - ■以下のコマンドを入力

export LC_CTYPE=ja_JP.EUC-JP







メモリとC言語の一般変数

- ■参照するメモリの位置が固定:宣言で決定
 - 計算機のメモリの位置をアドレス(番地)で指定
 - 指定メモリのビット列を解釈
- ■解釈の方法が固定:型宣言で決定
 - メモリ中のビット列を型で指定された長さ、解釈方法で解釈
- 1 0 1 1 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 0 0 1 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0 1 0

メモリとC言語の一般変数

- ■参照するメモリの位置が固定:宣言で決定
 - 計算機のメモリの位置をアドレス(番地)で指定
 - 指定メモリのビット列を解釈
- ■解釈の方法が固定:型宣言で決定

整数変数Xアのビット実数変数Yされた長さ、解釈方

 1
 0
 1
 1
 1
 0
 1
 0
 1
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 1
 0
 1
 0
 1
 0
 1
 0
 1
 0
 1
 0
 1
 0
 1
 0
 1
 1
 1
 1
 1
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 1
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0
 0

変数の代入

- = が代入を指示する命令変数名 = 式 ;
- =の右辺のみを考える
 - 1. =の左辺は無視,右辺の計算
 - 2. 計算結果を右辺の変数に代入
 - 結果に応じた内容を変数の値にする
 - 値を変数の型に応じたビット列としてメモリに 書く

3

1 = 1; 1 = 1 + 1;

■ = が代入る

- =の⊿辺のみを考える
 - 1. =の左辺は無視,右辺の計算
 - 2. 計算結果を右辺の変数に代入
 - 結果に応じた内容を変数の値にする
 - 値を変数の型に応じたビット列としてメモリに書く

ポインター(教科書50ページ)

- C言語でアドレスを取り扱うための型
 - 実質的には、メモリ上の位置(アドレス)
- C言語での利便性のため
 - 位置(アドレス)に長さ、解釈方法の情報が付加
- ■宣言
 - ■型 *
- ■ポインター情報の取り出し
 - **&**

ポインターの例

- ■ポインター変数
 - 参照するビット列のアドレスが変更できる
 - ■参照するビット列の参照方法は固定

```
int x; /*一般の整数変数*/
int *y; /*整数のポインター変数*/
y = &x;
```

変数 X

ポインターの例

1 0 1 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 0 1 0 0 0 0 1 0 0 1 0 1 1 1



■参照す

&:変数からアド レスを取り出す

変更できる は固定

int x;

般の整数変数*/

int *y;

整

y = &x

*yとxの実態は同じになる

ポインターの演算

- 演算によりポインターの値が変化
 - ポインター (アドレス)には大小関係あり
 - 実際のメモリ上の移動距離は型に依存
 - アドレスの位置に関する計算が可能
- + + +
 - 現在のアドレスに1を加算(次の変数の内容を指す)
- - 現在のアドレスから1を減算(前の変数の内容を指す)
- ■四則演算
 - 計算結果に応じてアドレスの位置が変化

ポインターの演算

- 演算によりポインタ
 - ポインター(アドレ
 - 実際のメモリ上の
 - アドレスの位置に
- ++
 - 現在のアドレスにつ

```
int *x, y;
x = &y + 1;
x--;
```

- - 現在のアドレスから1を減算(前の変数の内容を指す)
- ■四則演算
 - 計算結果に応じてアドレスの位置が変化

変数のサイズ(教科書44ページ)

- 型によって必要となるメモリの大きさが異なる
- ■メモリの大きさを調べることが可能

sizeof(型名), sizeof(変数名)

配列(教科書42ページ)

- ■同種のデータの集まりを表現
- ■集まり方で使い分ける
 - 変数(O次元):スカラー
 - 1次元:ベクトル, 時系列など
 - 2次元: 行列, 画像データ, 表など
 - 3次元:テンソル,動画像,3次元物体など

1次元配列変数とポインター (教科書50,51ページ)

- 配列:配列名+添え字
- ■配列名
 - 配列の最初の要素のアドレス
 - 静的ポインター変数
 - 内容が変更できないポインター変数
- 配列の要素
 - 添え字:最初の要素からの相対位置で示す
 - 配列名[0]: 1番目(最初)の要素
 - 配列名[n]: n+1番目の要素

1次元配列変数とポインター

(教料書50 51ページ)

- 配列: 配列:
- ■配列名
 - ■配列の最初の
 - 静的ポインター
 - 内容が変更でいポイ
- 配列の要素
 - 添え字:最初の要素からの1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150 × 1150
 - 配列名[0]: 1番目(最初 の要素
 - 配列名[n]: n+1番目の要素

*(配列名)

*(配列名+0)

アドレス

*(配列名+n)

アルゴリズムとデータ構造

最大値の検索

- ■多数のデータ中からの最大値を探す
- 一般変数でプログラムを作成
 - ■データ数だけの変数が必要
 - ■IF文による判断が多数必要
 - プログラムが長くなり、理解に時間がかかる
- ■配列によるプログラム作成
 - 繰り返し文が利用可能
 - データの長さに依存しないプログラム

```
#include <stdio.h>
int main(void){
int a,b,c,d,e,f;
int max;
    scanf("%d%d%d%d%d%d",&a,&b,&c,&d,&e,&f);
    max = a;
    if (max < b) max = b;
    if (max < c) max = c;
    if (max < d) max = d;
    if (max < e) max = e;
    if (max < f) max = f;
    printf("最大値は %d¥n", max);
```

- ■配列によるプログラム作成
 - ■繰り返し文が利用可能
 - データの長さに依存しないプログラム

```
#include <stdio.h>
int main(void){
   a,b,c,d,e,f;
int
int
    max;
    scanf("%d%d%d%d%d%d",&a,&b,&c,&d,&e,&f);
    if ( #include <stdio.h>
        int main(void)
    if (int a[6]=\{1,2,3,4,5,6\};
        int i, max;
    prir
             max = a[0];
             for(i=1; i<6; i++){
    ■西
               if (max < a[i]) max = a[i];
             printf("最大値は %d¥n", max);
 アルゴリズムとデータ構造
```

```
#include <stdio.h>
int main(void){
int
     #include <stdio.h>
int
     int main(vola
                        a+4
     int a[6]=\{1,2,3,4,5,6\};
     int
         i, *max;
          max = a;
          for(i=1; i<6; i++){
            if (*max < *(a+i)) max = a + i;
          printf("最大値は %d¥n", *max);
             printf("最大値は %d¥n", max);
```

アルゴリズムとデータ構造

2次元配列(教科書74ページ)

- ■情報の内容が2つの指標に依存
 - 画像(幅, 高さ)
 - 表, 行列(行, 列)
- C言語による宣言 int a[3][6];
 - 型は表現する情報に依存
 - 画像:点の明るさ



多次元配列の実現

- 計算機中のメモリの位置
 - アドレスで指定
 - アドレスは正整数と思ってよい.
 - 指標(アドレス)は1つ
- 2次元指標⇒1次元指標への変換
 - 例:a[y][x], 0≤x≤7, 0≤y≤7address = 8*y + x

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15

- 2次元指標⇒1次元指標への変換
 - 例:a[y][x], 0≤x≤7, 0≤y≤7address = 8*y + x

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15

- 2次元指標⇒1次元指標への変換
 - 例:a[y][x], 0≤x≤7, 0≤y≤7address = 8*y + x

0,0 0,1 0,2 0,3 0,4 0,5 0,6 0,7 多次元型1,01,11,21,3 2,02,1 計算機中のメモリの値) 3.1 スで指定 十正敕粉レ田二てヒ 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15

- 2次元指標⇒1次元指標への変換
 - 例:a[y][x], 0≤x≤7, 0≤y≤7address = 8*y + x

優先的に変化する添え字

- 添え字の変化とアドレスの変化の関係
 - ■後(右)側の変化⇒アドレスの変化に優先
- a[添え字n][添え字n-1]... [添え字1]
 - 添え字1が優先的
- 多次元を1次元に変換
 - 添え字を位のように考える

$$678=6 \times 100 + 7 \times 10 + 8 \times 1$$

2(多)次元配列の宣言

- ■型 配列名[行大きさ][列大きさ];
 - 要素数: 行大きさ×列大きさ
- ■参照:利用
 - 配列名[0][0]~配列名[行大きさ-1][列大きさ-1]
- 2次元以上のn次元配列
 - ■型 配列名[大きさn]...[大きさ2][大きさ1];

```
int a[10][10];
int b[2][3];
```

if
$$(a[i][j] > b[i][j]) b[i][j] = a[i][j]$$
;

- 2次元以上のn次元配列
 - 型 配列名[大きさn]...[大きさ2][大きさ1];

配列の初期化

- 予め配列の要素の値を指定する.
- ■配列を表などのように利用する場合
 - ■宣言と同時に指定する
- 例(2次元)

型 配列名[n][m] ={初期値の並び(n×m個の値をコンマで区切る)};

int $a[2][3] = \{1,2,3,4,5,6\};$ 列変化優先で配列に値が記憶

a[0][0] = 1;

a[0][1] = 2;

a[0][2] = 3;

a[1][0] = 4;

a[1][1] = 5;

a[1][2] = 6;

■予め

■配列

■宣

■ 例(2

型配列力

127対TIE V/ III (TI へ III III)

の値をコンマで区切る)};

```
int a[2][3] = {1,2,3,4,5,6};
列変化優先で配列にが記憶
a[0][0] =
a[0][1
a[0][1
3;
```

■ 予め

配列

初期化で利用できる省略

- ■配列の要素数指定の省略
 - ■初期値の個数から自動判断
- ■例(最も左の要素数が省略可能)
 - int a[] = $\{1,2,3,4,5,6\}$;
 - int b[][3] = $\{\{1,2,3\},\{4,5,6\}\};$

初期化で利用できる省略

- 初期値を指定しない要素の初期値はO
 - ■どの要素の初期値も与えないと配列の初期値 は不定
- 例
 - int $b[2][3] = \{\{1,2\},\{4\}\};$
 - int $b[2][3] = \{\{1,2,0\},\{4,0,0\}\};$

データの並びの逆転

- アルゴリズム:考え方
 - データを配列で表現
- 1. 用意した別配列へ逆順で代入,元の配列へ 戻す.
 - データ数の2倍の代入とメモリ
- 2. 配列の両側の要素を交換
 - データ数の3/2倍の代入とデータ数+1のメモリ
 - 教科書58~59ページ

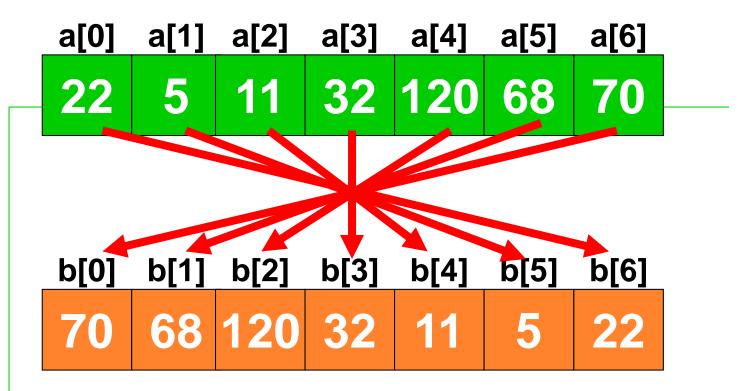
配列要素の並びを逆転する

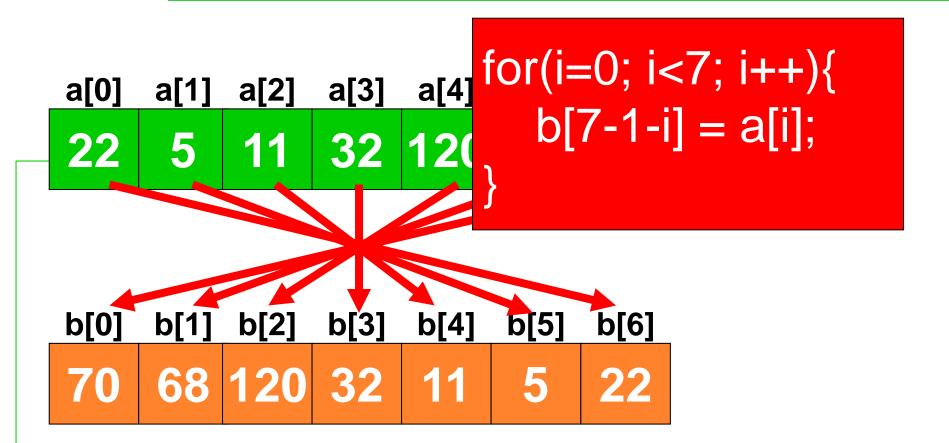
```
int main(void)
  int
  int x[7];
      nx = sizeof(x) / sizeof(x[0]);
  int
  printf("%d個の整数を入力してください。\u00a4n", nx);
  for (i = 0; i < nx; i++) {
       printf("x[%d]: ", i);
       scanf("%d", &x[i]);
  ary_reverse(x, nx);/* 配列xの要素の並びを逆転 */
  printf("配列の要素の並びを逆転しました。Yn");
  for (i = 0; i < nx; i++)
       printf("x[\%d]: %d4n", i, x[i]);
  return (0);
```

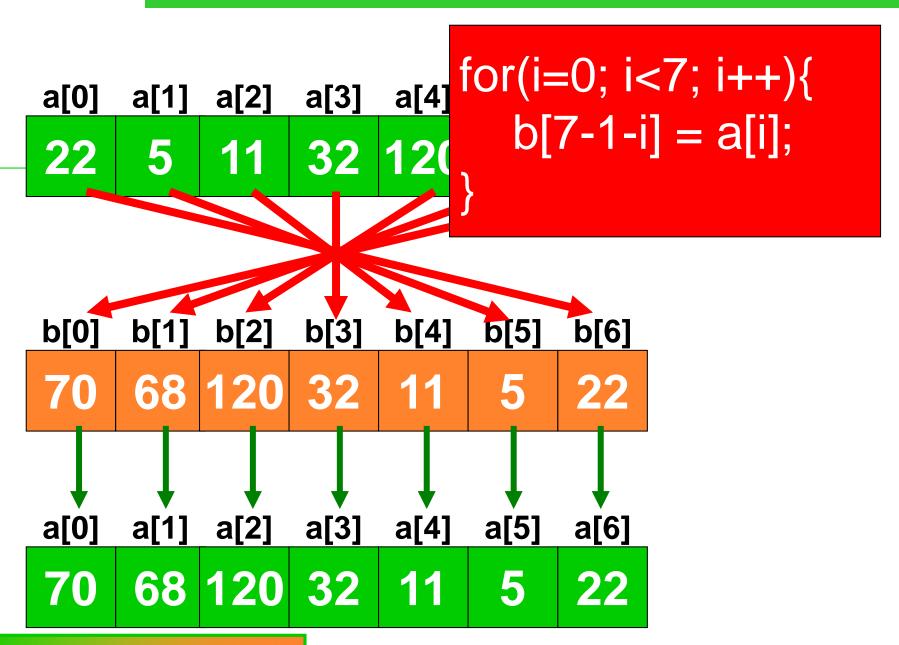
プログラムは関数mainか ら実行

逆転する

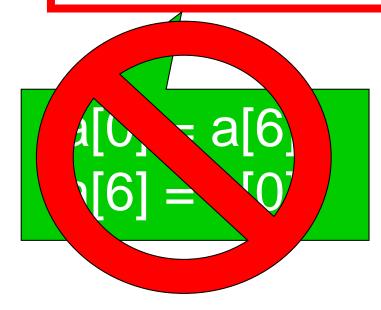
```
int main(void)
                       配列xにデータを記憶
  int
     i;
     x[7]
  int
                                        実行は
  int
     nx =
             関数ary_reverseに
  printf("%
           データの並びの逆転を
  for (i = 0;
                   依頼
                                        上から下
     print
     scanf
  ary_reverse(x, nx);/* 配列xの要素の並びを逆転 */
         の要素
                        データが入
           nx
           [%
 っている最
                  -タの個数
 初の位置
```







```
for(i=0; i<7; i++){
                      a[4]
                a[3]
a[0]
          a[2]
     a[1]
                             b[7-1-i] = a[i];
                32 120
22
           11
                           b[5]
b[0]
     b[1]
                b[3]
                      b[4]
                                 b[6]
          b[2]
     68 120
               32
                          for(i=0; i<7; i++){
                              a[i] = b[i];
          a[2]
                a[3]
                      a[4]
a[0]
     a[1]
     68 120
                32
```



```
for(i=0; i<7/2; i++){
                           t = a[i];
a[0]
         a[2]
              a[3]
     a[1]
                   a[4]
                           a[i] = a[7-1-i];
              32 120
22
         11
                           a[7-1-i] = t;
                              t = a[0];
                              a[0] = a[6];
                              a[6] = t;
```

要素数nの配列aの要素の並びを逆転

```
void ary_reverse(int a[], int n)
 int i;
 for (i=0; i < n/2; i++) {
  int t = a[i];
  a[i] = a[n-i-1]; /* swap(int,a[i],a[n-i-1]) */
  a[n-i-1] = t;
```

ポインターによる表現

```
void ary_reverse(int *a, int n)
                    最初のデータ
 int *b;
                           データの個数
                    がある位置
   for (b=a+n-1; a < b; a++,b--)
    int t=*a;
    *a=*b;
    *b=t;
                 データの最後の位置
                 データの個数-1
```

```
x[4]
          x[0]
               x[1]
                    x[2]
                          x[3]
                                     x[5]
                                          x[6]
 t=10
                                20
                17
                           19
           10
                     11
                                     11
 void ary_reverse(int *a, int n)
   int *b;
                                 データの個数
     for (b=a+n-1; a < b; a++,b--)
      int t=*a;
      *a=*b;
      *b=t;
                     データの最後の位置
                     データの個数-1
アルゴリズムとデータ構造
```

```
x[0]
               x[1]
                    x[2]
                          x[3]
                               x[4]
                                    x[5]
                                          x[6]
 t=17
                                20
                17
           10
                     11
                          19
                                     11
                                      b
 void ary_reverse(int *a, int n)
                       最初のデータ
                               データの個数
   int *b;
                        がある位置
     for (b=a+n-1; a < b; a++,b--)
      int t=*a;
      *a=*b;
      *b=t;
                     データの最後の位置
                     データの個数-1
アルゴリズムとデータ構造
```

```
x[0]
               x[1]
                    x[2]
                          x[3]
                               x[4]
                                    x[5]
                                          x[6]
 t=11
                                20
                17
           10
                     11
                          19
                                     11
                     a
 void ary_reverse(int *a, int n)
                       最初のデータ
                               データの個数
   int *b;
                        がある位置
     for (b=a+n-1; a < b; a++,b--)
      int t=*a;
      *a=*b;
      *b=t;
                     データの最後の位置
                     データの個数-1
アルゴリズムとデータ構造
```

```
x[0]
               x[1]
                    x[2]
                          x[3]
                               x[4]
                                     x[5]
                                          x[6]
 t = 11
                                20
                17
           10
                     11
                           19
                                     11
                            b
 void ary_reverse(int *a, int n)
                       最初のデータ
   int *b;
                                データの個数
                        がある位置
     for (b=a+n-1; a < b; a++,b--)
      int t=*a;
      *a=*b;
      *b=t;
                     データの最後の位置
                     データの個数-1
アルゴリズムとデータ構造
```

途中結果の表示

```
void ary_reverse(int *a, int n)
 int *b;
   for(b=a+n-1; a < b; a++,b--){
    int t=*a;
    *a=*b;
    *b=t;
```

途中結果の表示

```
printf("t=%d, *a=%d,*b=%dYn",t,*a,*b);
 int *b;
  for (b=a+n-1; a < b; a++,b--){
   int t=*a;
   *a=*b;
   *b=t;
                        結果を表示したい場所に挿入
```

プログラムの実行

- main関数が最初に実行
 - 必ず、main関数は1つだけ存在する
 - ■プログラムの位置に無関係
- ■関数内での実行順序
 - 命令(1命令は;まで)を1つづつ逐次実行
 - 関数の最初から最後へ(左→右, 上↓下)
 - 繰り返しなどを含む複雑な命令でも、同じ

```
for(b=a+n-1; a < b; a++,b--){
    t=*a;
    *a=*b;
    *b=t;
}</pre>
```

- 必ず、main関数は1つだけ存在する
- ■プログラムの位置に無関係
- ■関数内での実行順序
 - 命令(1命令は;まで)を1つづつ逐次実行
 - 関数の最初から最後へ(左→右, 上↓下)
 - 繰り返しなどを含む複雑な命令でも、同じ

```
for(b=a+n-1; a < b; a++,b--){
    t=*a;
    *a=*b;
    *b=t;
         b=a+n-1;
       Check_Loop:
         if (!(a < b )) goto End_of_Loop;
         t=*a; *a=*b; *b=t;
   関数
   ■ எ
         a++;
   ■ 関
         b - - ;
       goto Check_Loop;
       End_of_Loop:
アルゴリズムとノーフク料シ
```

```
for(b=a+n-1; a < b; a++,b--){
    t=*a;
     *a=*h •
    b=a+n-1;
    while(a < b){
      t=*a;
      *a=*b;
                                      f_Loop;
      *b=t;
    a++;
      b - - ;
     _L, c
       goto Check_Loop;
       End_of_Loop:
アルゴリズムとノーフがと
```

例題(教科書76ページ)

- ■年内の経過日数を計算する
 - 西暦で表された年,月,日の三値を与える.
- その年の1月1日からの経過日数を計算
 - 1月1日を指定した場合を1日とする.
- ■各月の日数が異なる
 - ■表として各月の日数を記憶
 - 計算で表現できない情報では、一般的な方法

```
int mdays[12] ={
     31,28,31,30,31,30,
     31,31,30,31,30,31
};
```

■その年のプ

- の経過日数を計算
- 1月 で指定した場合を1日とする.
- ■各角の日数が異なる
 - ■表として各月の日数を記憶
 - ■計算で表現できない情報では、一般的な方法

閏年の問題

- ■一般の年と閏年で2月の日数が異なる
 - 2種類の表を用意する
 - 閏年を判定して、表を使い分ける
- 閏年の判定(条件): 西暦表示
 - 4で割り切れ, かつ100で割り切れない年
 - または、400で割り切れる年

```
int mdays[][12] = {
{31,28,31,30,31,30,
    31,31,30,31,30,31},
{31,29,31,30,31,30,
    31,31,30,31,30,31}
```

- 閏年の判定(余件):四暦表示
 - 4で割り切れ,かつ100で割り切れない年
 - または、400で割り切れる年

■閏年を

List2-12の補足

■論理式の値(ifの条件式)

■ 真: 1

■偽: 0

■ isleap関数のreturnで使用(戻値は0か1)

```
return year%4 == 0 && year % 100 != 0 || year % 400 == 0;
```