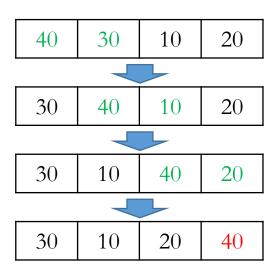
バブルソート

考え方

・ 隣接する二つのデータを比較し、データの大小関係が逆のとき、二 つのデータの入れ替えを行って整列を行う

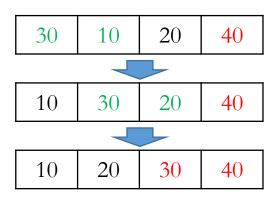
ソート例: (40, 30, 10, 20)

Step 1: データ全体に対し、隣同士の比較・交換を行い、最大値を最後に移動



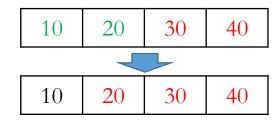
ソート例: (40, 30, 10, 20)

Step 2: 最後を除いたデータに対し、隣同士の比較・交換を行い、最大値を「最後」に移動



ソート例: (40, 30, 10, 20)

Step 3: 最後2個を除いたデータに対し、隣同士の比較・交換を行い、最大値を「最後」に移動



データは1個しか残っていないので、処理は終了

手順

データ: 配列a[0],a[1],...,a[n-1]

- Step 1 配列要素の隣同士a[0]とa[1],a[1]とa[2],...,a[n-2]とa[n-1]を比較・(大小が逆であれば)交換していき、その結果、最大値がa[n-1]に入る
- Step 2 配列要素の隣同士a[0]とa[1],a[1]とa[2],...,a[n-3]とa[n-2]を比較・(大小が逆であれば)交換していき、その結果、(2番目の)最大値がa[n-2]に入る。

•

Step n-1 配列要素の隣同士a[0]とa[1]を比較・(大小が逆であれば)交換し、 その結果、(n-1番目の)最大値がa[1]に入る

Question

- n個のデータのソートには合計何回の比較が必要か?
- 交換は?

ちなみに、選択ソートの計算量

- ・ソートは比較と交換からなる
- ・比較の回数:

$$(n-1) + (n-2) + \dots + 1 = \frac{(n-1+1)}{2} \times (n-1) = O(n^2)$$

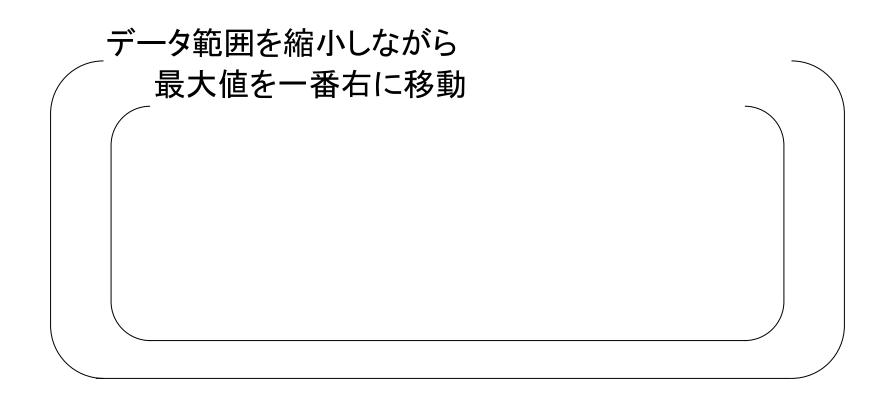
・交換の回数:

最大でも(あるいは判定を使わなければ)n-1回で、O(n)



• $O(n^2)$

大まかなループ



最大値を一番右に移動させるループ

配列:a[0], a[1], ..., a[i]

繰り返し変数: j

- 1. j=?から?まで、以下を繰り返す
 - 1.1 ?であれば a[?]とa[?]を交換する

Question

・次のバブルソートのアルゴリズム(基本版)を完成させなさい。ただし、中の「最大値を一番右に移動させるループ」は、その対象データの範囲はステップごとに縮小していくことに注意

バブルソートアルゴリズム(基本版)

入力:配列a[0],...,a[n-1]

出力:ソート済みの配列a[0],...,a[n-1]

補助: ステップ用i, 配列の要素番号用i

(データ範囲縮小に対応するループ)

1. i=?から?まで、次の処理を繰り返す

(最大値を一番右に移動させるループ)

- 1.1 {比較、交換} j=?から?まで、次の処理を繰り返す
 - 1.1.1 もし?であれば、?と?を交換する

バブルソート(基本版)の問題点

- 問題1: 処理範囲内がすべて整列済みのデータであっても、最初から 最後まで比較が行われる
 - たとえば1,3,5,8,10や10,1,3,5,8
- 問題2:ステップごとに、最大のデータを右に移動し、確定しているが、 果たして確定できるのが1個のみか

バブルソートの改良

- ・改良1:ステップ内で交換が一度も起こらなかったら処理を打ち切る
 - ・これにより、問題1を解決
- ・改良2:ステップ内で可能なら複数のデータを確定する
 - その「複数のデータ」が全データなら、改良1に等しい
 - ・次のステップのデータ範囲はその「複数のデータ」分縮小するので、効率がよくなる
 - つまり、改良2は問題1,2を同時に解決
- ・シェーカーソート
 - ・改良2の双方向版

改良1

ステップ内で交換あったか/なかったかについての変数(フラッグ) を導入すると簡単に実現できる

Question

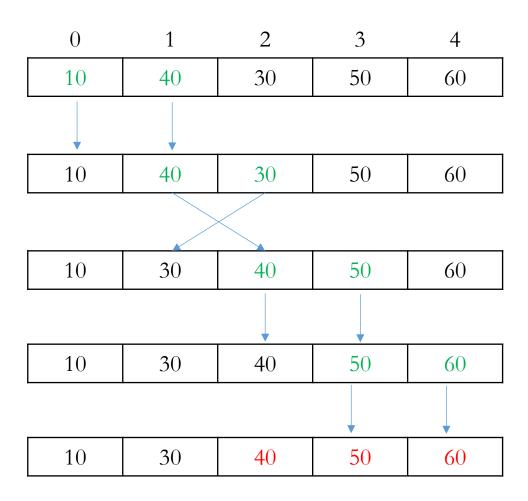
アルゴリズム(基本版)をどう直せばアルゴリズム(改良1)になるか?

改良2

- ・ステップ内において、可能であれば複数のデータを一括してソート済 みとして確定する
 - ・この改良は改良1を含む

バブルソート(改良2)の例

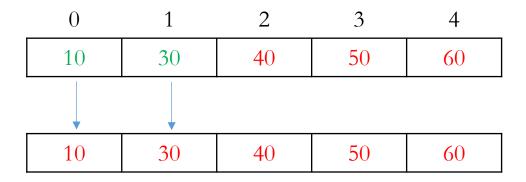
Step 1



要素番号2以降のデータ間に交換がなかったので、これらの データをソート済みとして確定

バブルソート(改良2)の例

Step 2



要素番号0,1のデータ間に交換がないので、ソート済みとして確定ソート終了

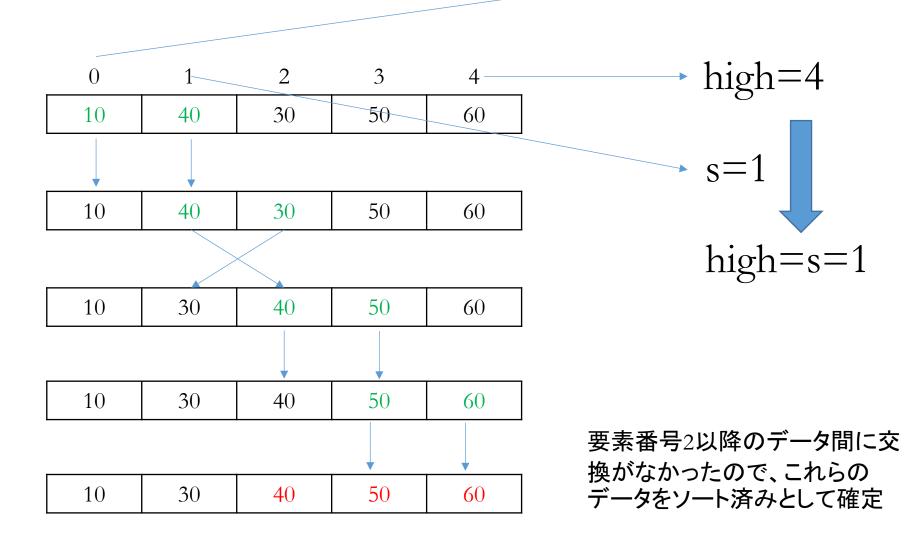
Question

• 上記例は、改良2であれば、5個のデータを2ステップでソートすることができたことを意味する。さて、上記データを基本版でソートするとすれば、何ステップ必要?

バブルソートアルゴリズム(改良2)

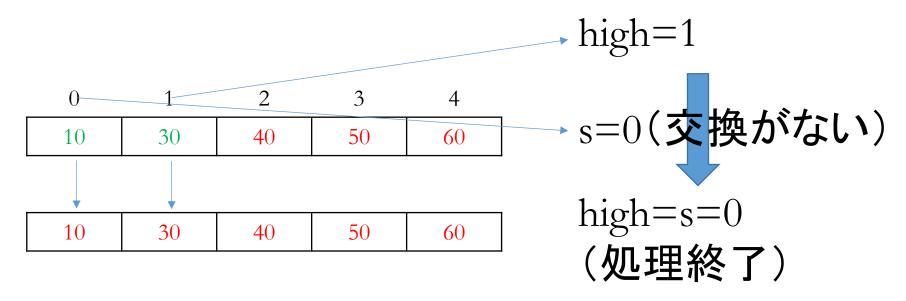
→ s=0 初期値

Step 1



バブルソートアルゴリズム(改良2)

Step 2



要素番号0,1のデータ間に交換がないので、ソート済みとして確定ソート終了

プログラミングのポイント

- 最後に交換のあったデータの位置を次のステップの右の範囲として 用いるとよい
- ・プログラム的には以下のような構造を用いるとよい

バブルソートアルゴリズム(改良2)

バブルソートアルゴリズム(基本版)を、前のスライドの「プログラミングのポイント」で修正するとよい

バブルソートアルゴリズム(改良2)

入力:配列a[0],...,a[n-1]

出力:ソート済みの配列a[0],...,a[n-1]

補助: 配列の要素番号用

交換はどこまであったか用s, 右の範囲用high

- 1. high=?とおく
- 2. 条件high>?が満たされる間、次の操作を繰り返す
 - 2.1 s=?とおく
 - 2.2 j=0**から**high-1まで、次の操作を繰り返す
 - 2.2.1 もし?>?であれば、?と?を交換し、s=?とおく
 - 2.3 high=?とおく

計算量について

- •基本版(既出)
 - ・比較の回数:

$$(n-1) + (n-2) + \dots + 1 = \frac{(n-1+1)}{2} \times (n-1) = O(n^2)$$

- ・交換の回数: 比較回数以下
- 計算量はO(n²)
- 改良版
 - ・ 整列済みの部分が多い場合に比較回数を減らすことが可能
 - データの交換の回数を減らすことはできない
 - データの交換に時間がかかる場合は時間をあまり短縮できない
 - 計算量はO(n²)

Question

- 選択ソートとバブルソートの共通点と相違点を列挙しなさい
- どっちが速そう?

第3回演習課題

1. まず、バブルソートアルゴリズム(基本版)を実現する関数void BSort(int n, int a[])を作成し、その動作を確認できるプログラム (ex03-bsort.c)を作成しなさい。ただし、nはデータの個数、a[]は データ配列である。上記完成後、比較回数と交換回数をグローバ ル変数で宣言し、void BSort(int n, int a[])の中で比較回数と交換回 数をカウントするように関数を改良する。求めた比較回数をmain関 数で出力するように動作確認プログラム(ex03-bsortC.c)を改良し なさい。なお、グローバル変数については本講義資料の最後の ページを参照するとよい。

注意:提出はex03-bsortC.cの1回のみです。

第3回演習課題

- 2. アルゴリズム(改良1)を実現する関数void BSortI(int n, int a[])を作成し、その動作を確認できるプログラム(ex03-bsortI.c)を作成しなさい。ただし、課題1と同様、比較と交換の回数が出力できるようにすること。
- 3. アルゴリズム(改良2)を実現する関数void BSortII(int n, int a[])を作成し、その動作を確認できるプログラム(ex03-bsortII.c)を作成しなさい。ただし、課題1と同様、比較と交換の回数が出力できるようにすること。

ex03-bsortI.cの実行例

Input the number of data

4

Input the data

4 1 2 3

Sorted data

1 2 3 4

Number of Comparing and Swapping: 5 3

Input the number of data

6

Input the data

123456

Sorted data

1 2 3 4 5 6

Number of Comparing and Swapping: 5 0

グローバル変数について

- main()や他の関数の外で宣言する変数で、その影響する範囲はプログラム全範囲となる(あまり厳密な言い方ではないが)。
- プログラム例

```
#include <stdio.h>
int Z=10; // グローバル変数
int proc(int y)
 return Z+y;
int main(void)
 int x=5;
 printf("%d %d %d\pmn", x, Z, proc(x));
 return 0;
```