螺旋本輪読会 第1回

ishiy

2018.05.12

おしながき

- 2章 アルゴリズムと計算量
- 3章 初等的整列

2章 アルゴリズムと計算量

- アルゴリズムとは
- 疑似言語
- 計算量とは

アルゴリズムとは

アルゴリズムとは、ある目的を達成するための手順のこと

- 目的があって
- 手順が明確で
- 有限回数で完了する

例: 上位3人を求める

ある大会での上位3人を求めるにはどうするか?

入力:参加者の名前とそのスコア 出力:スコアが高い上位3人の名前

疑似言語

この本での疑似言語

- ブロックはインデントで表す
- 構造文: if, while, for
- 演算子は C-like
- 配列 A の i 番目の要素 A[i]
- 配列は、場合によって0オリジンと1オリジンを使い わける

日本語による説明の簡易記法程度のものなので雰囲気で

使うかどうかは、発表者にまかせる

計算量とは

同じ目的を持つアルゴリズムを比較するときの指標

よりよいアルゴリズムは

- 計算に必要な時間が短い
- 使用するメモリが少ない

ものである

では、どのように議論するか?

- 1. ある計算機を決め、各アルゴリズムを実装し、 計算時間および使用メモリを計測する
- 2. 入力の大きさだけに注目し、より抽象的に考える

以下では、2のほうを考える

重要なこと:

入力サイズが大きくなるにつれて、 どれだけ計算回数 or 使用メモリが増加するか?

- 時間計算量
 - 空間計算量

以後、単に計算量といったときは時間計算量を指す

〇記法

計算量の表現には〇記法を使用する

入力サイズを N としたとき、 あるアルゴリズムの計算量が O(g(N)) であるとは 十分大きい N に対して $f(N) \leq g(N)$ が成り立つことである ここで f(N) はそのアルゴリズムの計算回数

入力サイズが 100 倍になったとき、 計算回数 or 使用メモリは

- O(N) なら、100 倍
- O(N²) なら、10000 倍

になる

3章 初等的整列

- 挿入ソート
- バブルソート
- 選択ソート
- シェルソート

ソートとは

キーに基づいてデータを昇順 or 降順に並べかえること

安定なソートとは、 同じキーをもつ要素が2つ以上あるとき ソートの前後でそれらの順番が変化しないものである。

挿入ソート

最悪計算量 $O(N^2)$ の安定なソート

ALDS1_1_A

ソート済み部分と未ソート部分にわけて未ソート部分から ソート済み部分の適切な場所へ移動させていく

- 1. 先頭をソート済みとする
- 2. 未ソート部分がなくなるまで以下を繰り返す
 - 2.1 未ソート部分の先頭を v に代入する
 - 2.2 ソート済み部分で v より大きい要素を順次後ろへず らす
 - 2.3 最後に空いた位置に v を挿入する

バブルソート

最悪計算量 $O(N^2)$ の安定なソート ALDS1 2 A

- 1. 順番が逆の隣接要素がなくなるまで以下を繰り返す
 - 1.1 末尾から隣接する要素を順に比較していき、大小関係 が逆なら交換する

選択ソート

最悪計算量 $O(N^2)$ の安定でないソート $ALDS1_2_B$

- 1. 以下の処理を N-1 回繰り返す
 - 1.1 未ソートの部分から最小の要素の位置 minj を特定する
 - 1.2 minj の位置にある要素と未ソートの部分の先頭要素を 交換する

シェルソート

挿入ソートの一般化 $ALDS1_2_D$ 計算量が $O(N^{1.25})$