

アルゴリズムとデータ構造

<http://www-ui.is.s.u-tokyo.ac.jp/~takeo>

五十嵐 健夫

takeo@acm.org

目標

効率のよいプログラムを書くため
基本的な知識・技法を学ぶ

効率 = 実行時間とメモリ使用量

コンピュータサイエンスの基礎。

具体的内容

基本的なアルゴリズムとデータ構造を学ぶ

ソート、グラフ、検索、など

計算量の解析について学ぶ

計算量の意味、その計算方法、など

進め方

教科書に沿う

情報処理シリーズ11 データ構造とアルゴリズム
A.V. エイホ, J.E. ホップクロフト 著, 大野義夫訳
培風館 (ISBN4-563-00791-9 C3355)

基本的に教科書が理解できればOK。

成績

毎回出席を取る。

期末テスト (1/25 予定)

ネット上に過去問あり

スケジュール (仮)

10/11 アルゴリズムの設計と解析 擬似言語、実行時間
10/18 基本的な抽象データ型 リスト、スタック、待ち行列
10/25 (休講)
11/1 ソート 前半 バブルソート、内挿ソート、選択ソート、クイックソート、その時間解析
11/8 ソート 後半 ヒープソート、ピンソート、基数ソート、マージソート (シェルソート)
11/15 木 二分木、ハフマンコード
11/22 集合の基本操作 ハッシュ、ハッシュの効率、優先度付き待ち行列
11/29 集合の高度な表現方法 2分探索木、その時間解析、トライ、2-3木、MFSET、LCS
12/6 有向グラフ ダイクストラ、フロイド、DAG、強成分
12/13 無向グラフ プリム、クラスカル、関節点、最大マッチング
12/20 解析法 再帰方程式の解法 (動的計画法)
1/10 設計法 欲張り、枝刈り、分岐制約探索法、
1/17 [テスト]

演習との関係

アルゴリズムとデータ構造演習
火曜日 4 限

C 言語による講義の演習
+
関数型言語の勉強

自己紹介

五十嵐 健夫 情報科学科 助教授

専門： ユーザインタフェース
インタラクティブCG

電子ホワイトボード、電子カルテ
3次元モデリング、アニメーション
音声によるインタフェース など

アルゴリズムとは

問題を解く手順

- 1) 問題を定式化 (モデル化) する
- 2) 解法をアルゴリズムとして記述する
- 3) アルゴリズムにしたがって問題を解く

定義:

「明瞭な意味を持ち、有限時間内の有限な
計算で実行できるような命令を有限個並べ
た形で記述される問題の解法」

アルゴリズムとは

モデル化の例 (交差点)

グラフ構造の利用
配色問題
発見的アルゴリズム

段階的詳細化の例 (配色問題)

文章で書いたアルゴリズム
擬似言語のプログラム
プログラミング言語による記述

抽象データ型

数学モデルと操作の組
(手続きをカプセル化する)

整数: 加減乗除
集合: 和・積・差集合
リスト: 空にする、取り出す、追加する

プログラムの実行時間

2つの目標
わかりやすい。構造がシンプルである。
実行時間が早く、メモリを消費しない。

実行時間を決める要素
入力データの性質・大きさ
コンパイラの質
ハードウェアの性質
アルゴリズムの計算量

アルゴリズムによって計算時間が変わる例

線形探索と2分探索 n vs $\log_2 n$

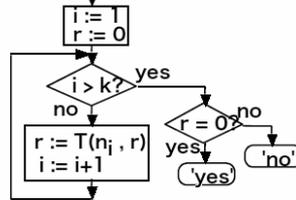
3の倍数判定 n vs $\log_{10} n$

3の倍数判定 時間 = $\log_{10} n$ (桁数に比例)

フローチャート

※除算を用いずに解く方法

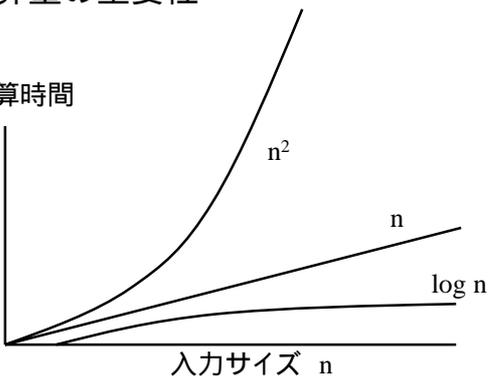
入力データ
 $n = (n_1, n_2, \dots, n_k)$



| $n_i \backslash r$ | 0 | 1 | 2 |
|--------------------|---|---|---|
| 0 | 0 | 1 | 2 |
| 1 | 1 | 2 | 0 |
| 2 | 2 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 1 | 2 |
| 4 | 1 | 2 | 0 |
| 5 | 2 | 0 | 1 |
| 6 | 0 | 1 | 2 |
| 7 | 1 | 2 | 0 |
| 8 | 2 | 0 | 1 |
| 9 | 0 | 1 | 2 |

計算量の重要性

計算時間



計算量の重要性

$n=100$ のときの時間を1[sec]として計算 ($O(2^n)$ を除く)

| 計算量 \ n | 10 | 50 | 100 | 500 | 1000 | 10000 |
|---------------|-------|---------|-----|------|------|---------|
| $O(1)$ | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| $O(\log n)$ | 0.5 | 0.85 | 1 | 1.35 | 1.5 | 2 |
| $O(n)$ | 0.1 | 0.5 | 1 | 5 | 10 | 100 |
| $O(n \log n)$ | 0.05 | 0.42 | 1 | 6.75 | 15 | 200 |
| $O(n^2)$ | 0.01 | 0.25 | 1 | 25 | 100 | 2.78[h] |
| $O(2^n)$ | 0.001 | 34.8[y] | - | - | - | - |

アルゴリズムの選択が重要(秒-時間-年)。
ハードウェア・コンパイラ・チューニングなどは小手先。

オーダー記法

「問題のサイズ n に対して、予測される計算量の上界値を、定数部分を省略して表現する方法」

正確には、

「アルゴリズムの実行時間が $O(f(n))$ である」とは
「正の定数 c, n_0 が存在して、 n_0 以上の n に対しては
 $T(n) \leq c f(n)$ となる。」

ただし $T(n)$ は大きさ n の入力のプログラムの実行時間

(は下界)

オーダー記法

例: 線形探索 $T(n) = an + b \dots O(n)$

2分探索 $T(n) = a \log n + b \dots O(\log n)$

3の倍数判定 割り算 $T(n) = an/3 + b \dots O(n)$

除算なし $T(n) = a \log n + b \dots O(\log n)$

オーダー記法

$O(1) < O(\log n) < O(n^a) < O(n \log n) < O(n^b) < O(n^c) < O(n!)$

$0 < a < 1, 1 < b, c > 0$

プログラムの実行時間

和と積の法則

$T_1(n) + T_2(n) \dots O(\max(f_1(n), f_2(n)))$

$T_1(n) \times T_2(n) \dots O(f_1(n) \times f_2(n))$

解析は難しいことも多い。

いくつかの規則

一連の文は和の公式 = 最も遅い部分に依存

if文は、長い方に依存

ループは、ループの回数と最長の内部実行時間の積

再帰手続き = 再帰方程式を解く

アルゴリズムの選択の注意点

| | |
|--------|----------------|
| 使用回数 | 多い場合にはオーダーに注意 |
| 入力サイズ | 大きい場合にはオーダーに注意 |
| 保守 | 保守が必要なら読みやすさ優先 |
| メモリ | 外部記憶が使えるか |
| 安定性、精度 | 数値アルゴリズムで重要 |

よいプログラミングの習慣

計画的に設計する。段階的詳細化。

オーダーを意識する。

カプセル化・モジュール化する。

既存プログラムを活用する。

汎用性のある・応用の利くコードを書く。

まとめ

講義の進め方

アルゴリズムとは

モデル化と段階的詳細化

計算量の話 オーダー記法