第6章



効率:計算時間と空間(2)

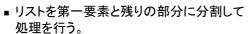
胡 振江

分割統治法

■ 効率のよいアルゴリズムの設計の有用な 方法の一つ

問題Pを幾つかの部分問題(それぞれはPと同類の問題であるが、入力の大きさが小さいもの)に分割し、部分問題の解を集めてもとの問題の解とする手法

整列:挿入整列法



$$\begin{split} &T_insert(n) = O(n) \\ &T_isort(n) = T_insert(0) + T_insert(1) + + T_insert(n) \\ &= O(n^2) \end{split}$$

併合整列法

■ リストをほぼ同じ大きさの2つの部分に分割し、 それぞれの部分を整列したあとで併合する。

$$\begin{split} \text{msort xs} \mid n <= 1 &= xs \\ \mid \text{ otherwise} = \text{merge (msort us) (msort vs)} \\ \text{where } n = \text{length } xs \\ \text{us} = \text{take (n `div` 2) xs} \\ \text{vs} = \text{drop (n `div` 2) xs} \\ \text{merge [] ys} = ys \\ \text{merge (x:xs) []} = x:xs \end{split}$$

merge [] ys = ys merge (x:xs) [] = x:xs merge (x:xs) (y:ys) | x<=y = x : merge xs (y:ys) | otherwise = y : merge (x:xs) ys

クイック整列法

■ 複雑な分割+簡単な統合

qsort [] = [] qsort (x:xs) = qsort [u|u<-xs,u<x] ++ [x] ++ qsort [u|u<-xs,u>=x]

T_qsort(n) = O(n^2) (平均的に O(n log n))

二分探索法

- ■問題
 - 整数aと整数bと述語pが与えられたとき、区間 [a..b]内でp xが成立するような最小のxを求める。
- 仕様

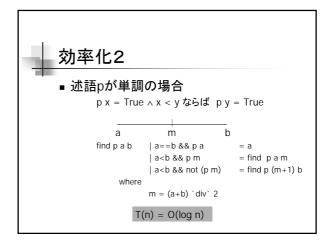
find p a b = min [$x \mid x < -[a..b], p x$]

- 正しい:問題の翻訳
- 効率が悪い ← b-a+1回のpの計算が必要

効率化1

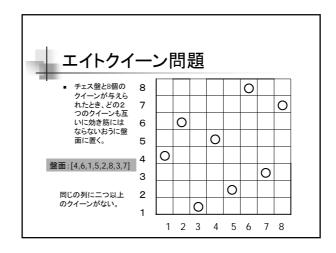
■ [a..b]の単調性質の利用

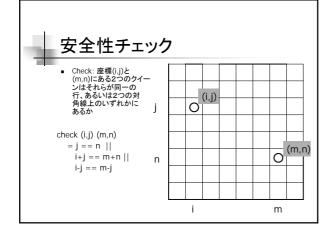
find p a b = min [x | x <- [a..b], p x] (pはb-a+1回評価される) → find p a b = head [x | x <- [a..b], p x] (pは1からb-a+1回評価される)

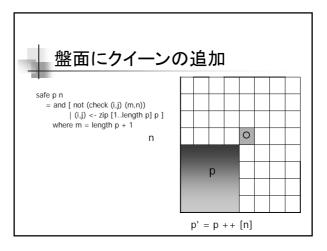


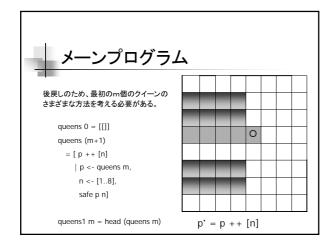
探索と数え上げ

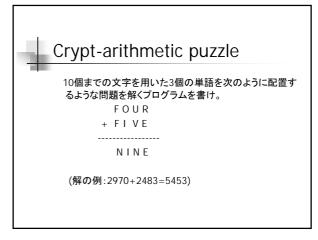
- 組合せ論的問題:ある性質を満たす対象 の組合せを探す。
- 手法:逆戻り探索法
- 例題:
 - Eight-queen 問題
 - Instant insanity 問題

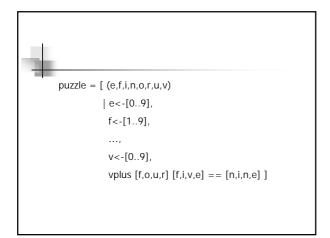












期末試験

■ 日時: 2月4日 10:15から11:45まで

■ 場所: 63号室

■ 教科書、ノートを持ち込み可

■ 内容:教科書1-6章