

知能情報学専攻 奥乃 博 (okuno@i.kyoto-u.ac.jp)

OHP : <http://winnie.kuis.kyoto-u.ac.jp/~okuno/Lecture/05/Informatics/>

## 1. 各種データ構造

- 基本データ構造
- 複雑なデータ構造

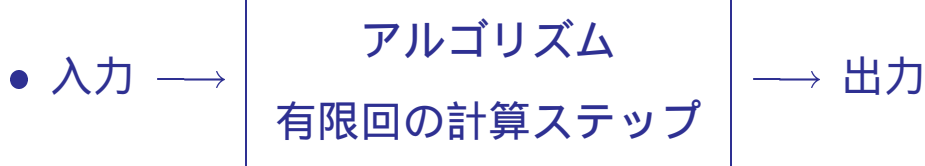
## 2. 探索アルゴリズム

- 整列 (sorting) と探索 (searching)
- マッチングアルゴリズム (matching algorithm)

## 3. レポート問題

「情報科学基礎論」, 京都大学大学院情報学研究科知能情報学専攻, Apr 12, 2005 Lecture 1-1

## アルゴリズム (Algorithm) とデータ構造 (Data Structure)



- データ構造 — データの有限の集合, しかも, 動的に要素の数が変化する集合を扱うための表現方法
- オブジェクトベースド — (Ada)  
データ構造と演算のカプセル化
- クラスベースド — インスタンスとクラスの区別 (CLU)
- オブジェクト指向 — クラス間にインヘリタンス (階層構造)

1. リスト (list), 配列 (array), cyclic list, sentinel
2. 待ち行列 (キュー, queue) — FIFO (First-In First-Out)
3. スタック (stack) — LIFO (Last-In First-Out)
4. 木 (tree)
  - 頂点 (vertex), 節点 (node), 枝 (edge, branch), 辺 (arc)
  - 根付き木 (rooted tree) — 根 (root), 葉 (leaf)
  - 節の深さ (depth) — 根からその節までの節数 (含: その節)
  - 木の高さ (height) — 最大の深さ

「情報科学基礎論」, 京都大学大学院情報学研究科知能情報学専攻, Apr 12, 2005 Lecture 1-3

## 木 (Tree)

---

1. 有向木 (ordered tree) — 親 (parent), 子 (child), 兄弟 (sibling), 祖先 (ancestor), 孫 (descendent)
2. 順序木 (ordered tree) — 根付き木で子 (兄弟) が順序付け
3. 木の走査 (traversal) — 節点, 枝を訪問する順序
  - 前順走査 (pre-order traversal) 最初
  - 間順走査 (in-order traversal) 2分木の場合, 左枝の次
  - 後順走査 (post-order traversal) 最後

## 探索 (Searching)

---

- 線形探索 (Linear search)  
探索  $O(n)$ , 挿入削除  $O(n)$
- 2分探索 (Binary search)  
探索  $O(\log n)$ , 挿入削除  $O(n)$
- 2分探索木 (Binary search tree)
  - 最良: 完全2分木 (complete binary search tree)  
探索, 挿入削除  $O(\log n)$
  - 最悪ケース:  $O(n)$
  - 平均:  $O(\log n)$
- $O$  記法 (上限),  $\Omega$  記法 (下限),  $\Theta$  記法 (上下限)

「情報科学基礎論」, 京都大学大学院情報学研究科知能情報学専攻, Apr 12, 2005      Lecture 1-5

## 平衡木

---

- AVL 木 — 2分木  
どの頂点においても, その左部分木の高さ と 右部分木の高さの差が高々 1.  
木の頂点数の増加に対して, 木の高さの増加は対数オーダー
- B 木 — 多分木 (Multiway tree, m-ary tree)
  1. 各頂点 (葉以外) の子の数の最大は  $m$
  2. 各頂点 (葉以外) の子の数の最小は  $\lceil \frac{m}{2} \rceil$
  3. 根から葉までの深さはどの葉についても同じ.ファイルを用いた検索. ディスクアクセスを極力減らす.  
“2-3 木” (枝が 2 か 3), “2-3-4 木” (枝が 2 ~ 4),

「情報科学基礎論」, 京都大学大学院情報学研究科知能情報学専攻, Apr 12, 2005      Lecture 1-6

## ハッシュ法 (hashing)

---

キーの値の探索なしにアクセス, e.g. 配列

ハッシュ関数 (hash function), ハッシュ表 (hash table)

占有率 (load factor): データサイズ / 配列サイズ

ハッシュ関数の衝突 (collision) への対処法

- チェイン法 (chaining, separate chaining 連鎖法)
- 開番地法 (open addressing, オープン法): 空地使用.
  1. 線形走査法 (linear probing)
  2. 均一ハッシュ法 (uniform hashing) 複数ハッシュ関数
  3. 2重ハッシュ法 (double hashing) —  $h, g$

「情報科学基礎論」, 京都大学大学院情報学研究科知能情報学専攻, Apr 12, 2005 Lecture 1-7

## トライ (trie) ・ パトリシア木 (Patricia tree)

---

- トライ — キーが複数桁で表現 (例: 文字列)  
根からの分岐 — 最上位桁, 次の節点の分岐 — 次の桁  
探索, 挿入, 削除: キーの長さに依存.  $\times$  データの個数
- パトリシア木  
トライから無駄な桁のチェックを省く.  
節点にはビット位置を記述, 枝は 0 か 1

**例** 0001, 0011, 1010, 1100, 1101

## 整列 (Sorting) アルゴリズム

---

- 選択ソート (selection sort) —  $O(n^2)$
- 挿入ソート (insertion sort) —  $O(n^2)$  定数小
- シェルソート (Shell sort) —  $h$  毎にソート  
 $h_k = 3h_{k-1} + 1, \dots, 40, 13, 4, 1$  のとき  $O(n^{1.25})$
- クイックソート (quick sort) — 分割統治法 (divide and conquer), 平均  $O(n \log n)$ , 最悪  $O(n^2)$
- ヒープソート (heap sort) — 常時  $O(n \log n)$   
部分順序付き木を配列で表現 (heap) し, 最大値を求める  
 $a[1]$ : root,  $a[i]$  の左の子を  $a[2i]$ , 右の子を  $a[2i + 1]$
- マージソート (merge sort) — 常時  $O(n \log n)$

「情報科学基礎論」, 京都大学大学院情報学研究科知能情報学専攻, Apr 12, 2005

Lecture 1-9

## 整列アルゴリズムと平均計算量

---

- 選択ソート  $O(n^2)$
- 挿入ソート  $O(n^2)$
- シェルソート  $O(n^{1.25})$
- バブルソート  $O(n \log n)$
- クイックソート  $O(n \log n)$
- ヒープソート  $O(n \log n)$
- マージソート  $O(n \log n)$
- 基底ソート  $O(nm)$
- 分布ソート  $O(n)$
- 逆写像ソート  $O(n)$

「情報科学基礎論」, 京都大学大学院情報学研究科知能情報学専攻, Apr 12, 2005

Lecture 1-10

# 文字列照合 (string pattern matching), 文字列の探索

テキストの長さ  $n$ , パターン (pattern) の長さ  $m$

1. 素朴なアルゴリズム (naive) — 最悪の計算量  $O(nm)$
2. Knuth-Morris-Pratt (KMP) のアルゴリズム

何文字か一致後の不一致  $\implies$  無駄な照合をスキップ

(a) 前準備 — 位置  $n$  で不一致,  $n$  を揃える位置  $m$  を計算

パターン (0 始点)	a	b	a	b	b	a	a
不一致位置		1	2	3	4	5	6
再開位置							

(b) 照合操作

計算量  $O(n + m)$

「情報科学基礎論」, 京都大学大学院情報学研究科知能情報学専攻, Apr 12, 2005      Lecture 1-11

## 文字列照合の続き Boyer-Moore (BM 法) のアルゴリズム

- パターンをずらす量の決め方 (パターンは右端から調べる)

1. 不一致となった時点でのテキストの文字

テキストの文字	n	e	v	r	それ以外
ずらし量	4	1	2	5	5

**ダメな場合** aaaaaaa...aaaa, baaaaaa  $\implies O(mn)$

2. 何文字か一致後の不一致, 一致情報を利用 (a la KMP)

パターン	a	b	c	b	c	a	b	c
不一致位置	1	2	3	4	5	6	7	8
next (8-j のゲタ)	12	11	10	9	8	5	9	1
ずらし量	5	5	5	5	5	3	8	1

- 照合操作. ずらし量は上記の 2 つから決める.

「情報科学基礎論」, 京都大学大学院情報学研究科知能情報学専攻, Apr 12, 2005      Lecture 1-12

- $O(n + m)$  うまくいくと  $O(n/m)$

## レポート問題

---

どれか一つのアルゴリズムを選んで、その動きを表示するプログラム (Java, X Windows, Matlab, ...) で作成しなさい.

- 御自身の研究に関係のあるアルゴリズム
- Boyer-Moore (BM 法) の文字列照合アルゴリズム
- その他

締切は 5 月 30 日 (月) 午後 5 時,

工学部 10 号館入口レポート提出箱