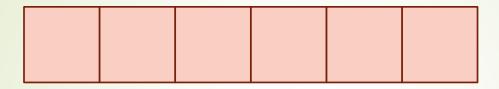
基本的データ構造と操作

計算機アルゴリズム特論:2017年度 只木進一

この講義の目的

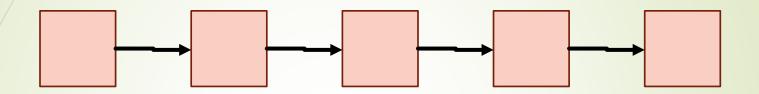
- ■データ構造とアルゴリズムの復習
 - ▶実装し、操作できる
- ▶計算量を評価する
- ■複雑な問題のアルゴリズムとその計算量を評価する
- ■アルゴリズムの類型を知る
- ■計算量が大きすぎる問題の近似的解法 を理解する

基本的データ構造:配列 (arrays)



メモリ上に連続配置

基本的データ構造: リスト (lists)



データを「ポインタ」で結ぶ Javaでは、Iteratorを使って順に手繰る

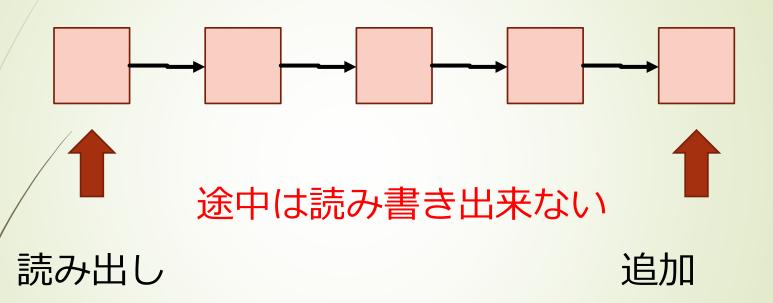
配列の利点と欠点

- ■利点
 - ■ベクトル計算機などで高速計算可能
- ▶欠点
 - ▶サイズ変更が困難
 - ▶途中のデータの抜き差しが困難
 - → クラステンプレートを使って配列を生成できない

配列とリスト

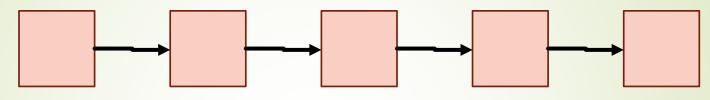
- ■配列が向く場合
 - ▶大きさが固定
 - ▶内容の順番変更が無い
- ▶リストが向く場合
 - ▶大きさが可変
 - ▶途中の要素の削除や途中への挿入が発生
 - ▶クラステンプレートを使って配列を生成

リストに対する制約:待ち行列 (queues)



FIFO (First In First Out)

リストの制約:スタック (stacks)





途中は読み書き出来ない

読み出し 追加

FILO (First In Last Out)

探索アルゴリズム Search Algorithms

- ■問題設定
 - ■あるクラスTには、大小関係、等号関係 が定義されている
 - ■リストLには、Tの要素が小さい順に格納 されている
 - ■Tのインスタンスtと等号の成り立つ要素 をLから探す

逐次探索 Sequential Search

- ▶先頭から順に探索する
 - ■リストが長くなると比例して時間がかか る

```
T target;
List<T> list;
for(T t:list){
  if (t.compareTo(target)==0){
    return;
  }
}
```

二分探索 Binary Search

ここと比較

対象が前半と後半 のいずれに含まれ るかを判断する。

リストが長くなる と、その対数で時 間がかかる 分割最大数はlog₂ n

```
List<T> list;
T target;
while (!list.isEmpty()) {
  int middle = list.size() / 2;
  if (list.get(middle) == target) {
     return true;
  if (list.get(middle) > target) {
     list = list.subList(0, middle);
  } else {
     int end = list.size();
     list = list.subList(middle, end);
```

整列アルゴリズム Bubble Sort



- ■リストの長さをnとする
- ■一回目の比較はn-1回
- ▶ 二回目の比較はn 2回

$$\sum_{k=1}^{n-1} k = \frac{n(n-1)}{2}$$

課題

■ bubble sortを実装し、動作を確認し なさい。