

# 第6章 アルゴリズム

# アルゴリズムとは？

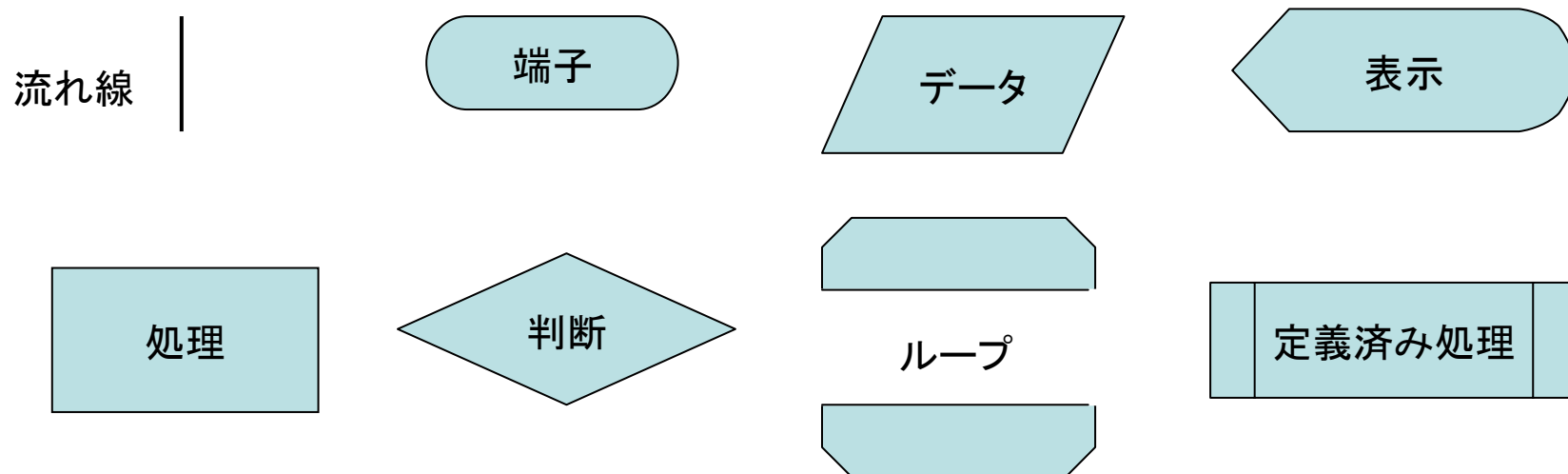
- ある処理を(効果的に)行う手順を示したものの
  - 高速化やメモリ使用量削減のための試み
  - これまた過去の様々な試みの集大成でもある
- 特に覚えてもらいたいもの
  - オーダによる計算量／メモリ使用量の見積もり
  - それぞれのアルゴリズム構築の理念

# 節概要

- フローチャート
- オーダ記法
- ソート
  - バブルソート
  - クイックソート(分割統治法)
  - マージソート
- データ探索アルゴリズム
  - 線形探索
  - 2分探索

# フローチャート

- アルゴリズムの表し方の1つ
  - 擬似言語を用いて表すこともある
  - もちろん、プログラミング言語による記述もOK
- JIS X0121と規格化もされている



# 擬似言語でアルゴリズムを表した例

**Algorithm 2:** The behavior description of the D flip-flop as the pipeline register in a PSU processor.

**Input:** The data input  $D$ , the reset signal  $reset$ , the unifying signal  $U$ , and the clock signal  $clk$ .

**Output:** The data output  $out$ .

PSU\_DFF( $D$ ,  $out$ ,  $reset$ ,  $U$ ,  $clk$ )

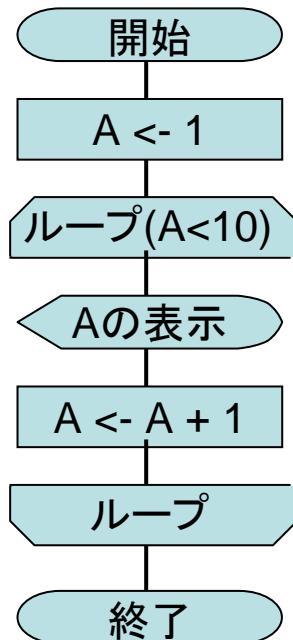
- (1) *define local register*  $Q$
- (2)  $out \leftarrow (U \& D) \mid (\overline{U} \& Q)$  /\* Multiplexor \*/
- (3)  $psu\_clk \leftarrow U \& clk$
- (4) *always at positive edge of*  $psu\_clk$
- (5)     **if** ( $reset$ ) **then**  $Q \leftarrow 0$
- (6)             **else**  $Q \leftarrow D$

[Lines (2), (3) and (4–6) work in parallel.]

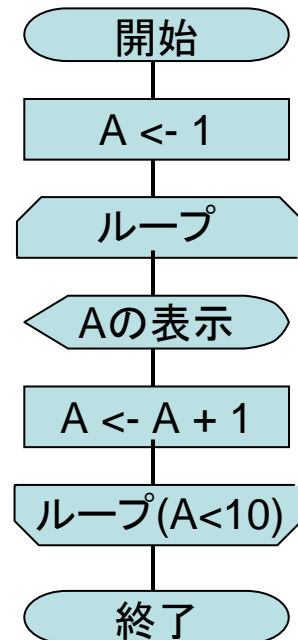
# フローチャートの例

- ループの表記例
- cf. ループには前判定と後判定がある
  - 後判定は必ず1回はループ内を実行

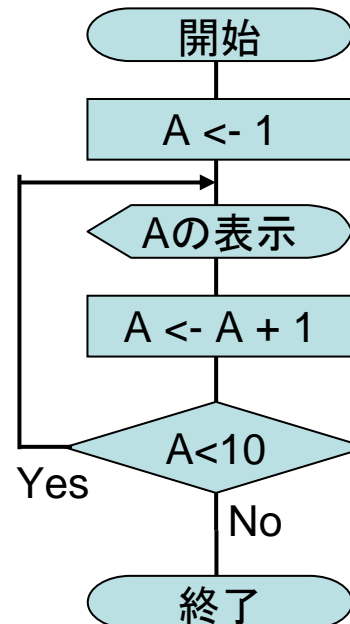
前判定ループ  
の表記



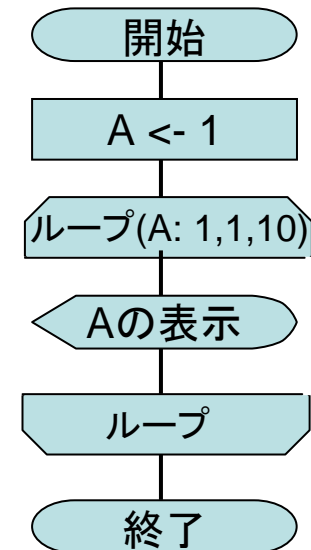
後判定ループ  
の表記



後判定ループ  
の表記その2



前判定ループ  
の表記その2

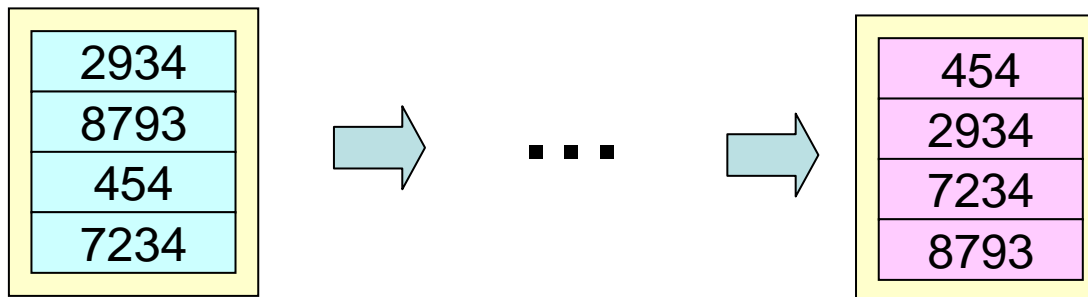


# オーダー表記

- アルゴリズムの優劣はどう表す？
  - 計算量(=処理速度)で表す
  - メモリ使用量で表す
  - プログラミングのしやすさで表す
- 計算量やメモリ使用量を表すためにオーダー表記というものがある
  - データ数 $N$ ( $N$ : 非常に大きい)に対しての計算量
  - 表記には支配的な項のみを残す
    - $N^2$ の項があるならば $N$ の項は無視
    - 定数は $N$ が非常に大きい場合は無視できるので書かない
      - ただし、同じオーダーのものを比較する場合は残す場合もある
  - 例: バブルソートが $O(N^2)$ 、クイックソートが $O(N \log_2 N)$

# ソートとは？

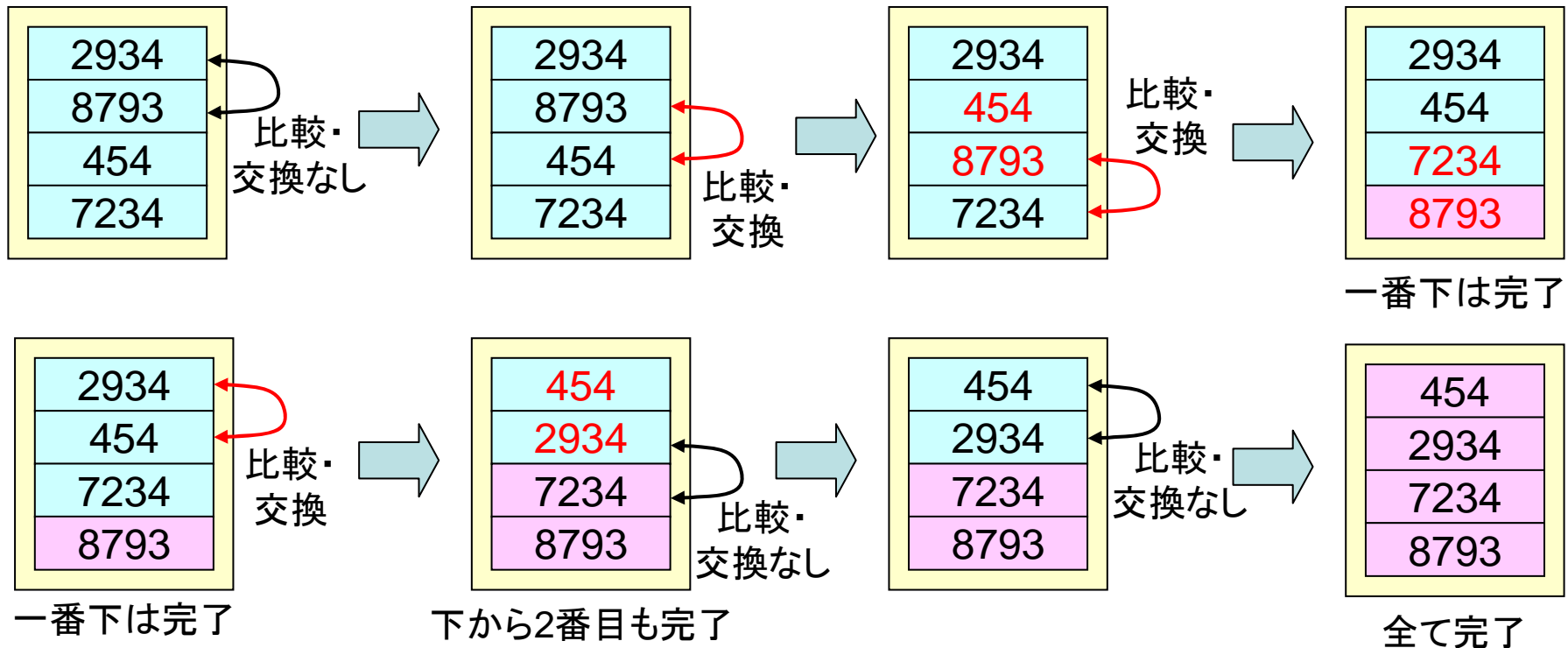
- ばらばらな順で並んでいるデータを並び替えること
  - 一般的には、数値データの並び替えを対象とする
  - 文字データを数値データと考えれば、文字データの並び替えにもすぐに応用可能





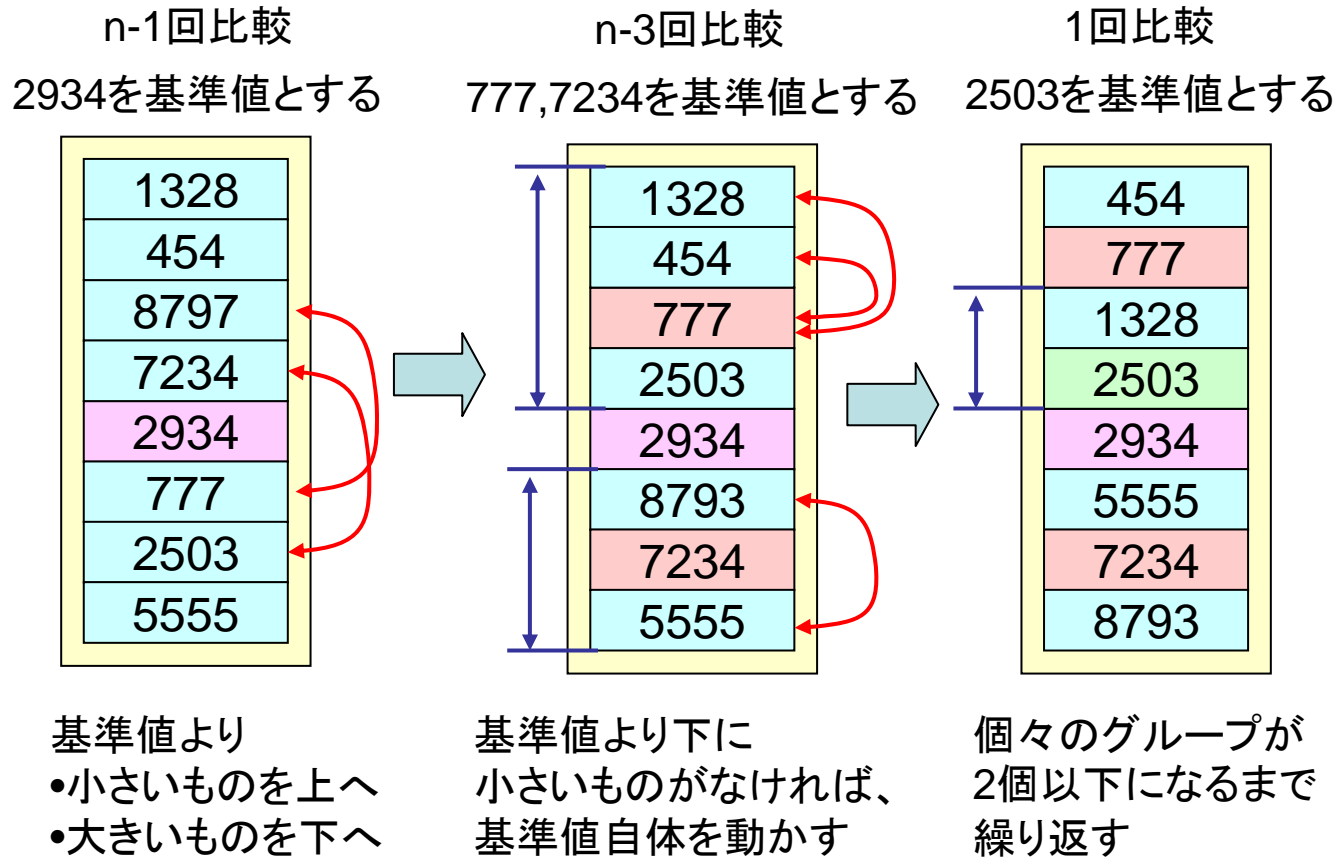
# バブルソート

- 前から順番に比較、大きい方を後ろへ交換を繰り返す
  - 下までの比較中に交換が発生しない場合は、整列しているものとして打ち切り可能



# クイックソート

- 基準値をもとにデータを比較／入れ替え

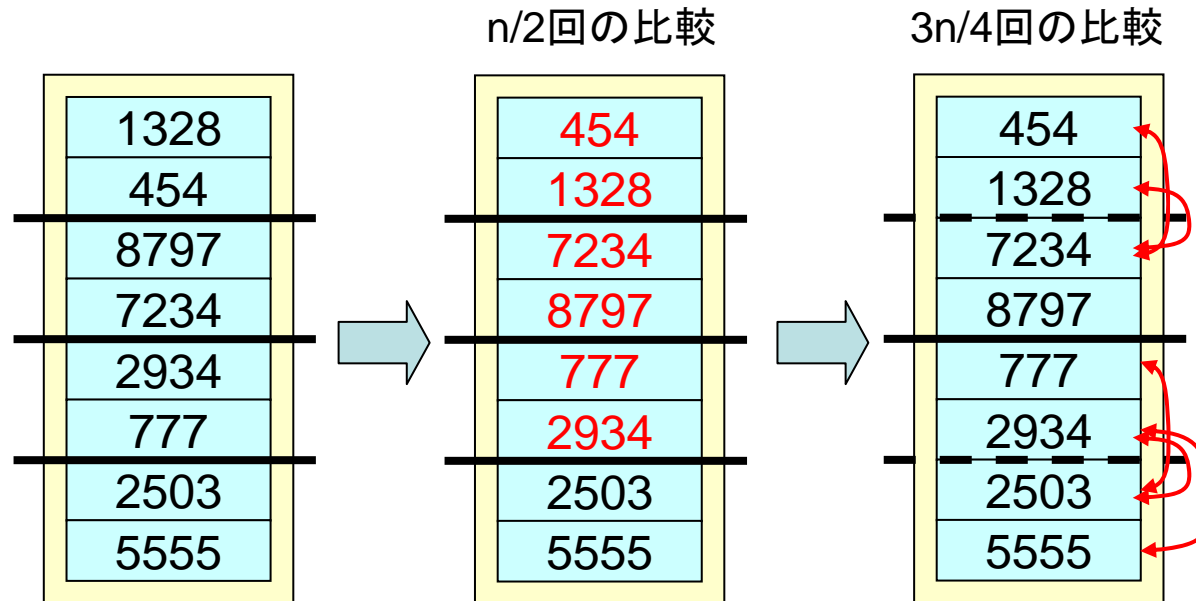


# クイックソート関係のtips

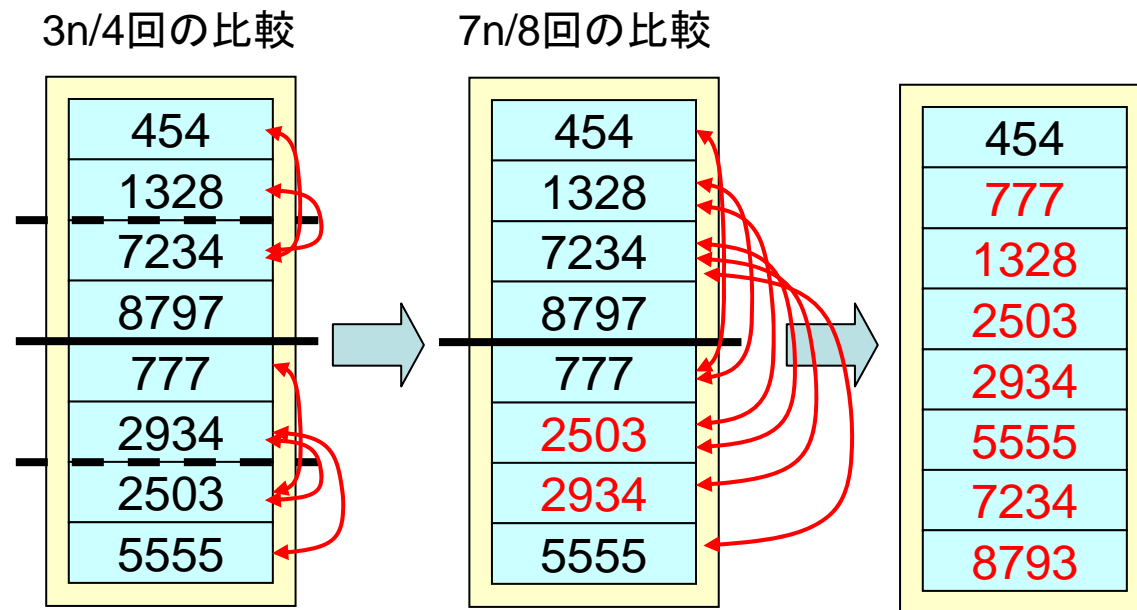
- **分割統治法**により比較回数を減らしたり、総ステップ数を減らしたりしている
  - 分割統治法:問題を小さな問題に分割してゆくことで、処理の複雑度を低減させていく手法
  - 基本的に、再帰的な作業に分割して、再帰的な関数呼び出しで実現
- 基準値は中央値が望ましいため、いくつかの値から中央値を取るという方法も使う
- 作業用の空間を別に準備することで、基準値に関する入れ替えを減らすことも可能

# マージソート

- 各グループ内の値の数が2個以下になるまで分割
- 各グループ内で値のソート
- 隣接するグループ内の値を先頭同士から比較して並べ替え



# マージソート



# その他のソート手法

- 挿入法
  - 未ソートのデータに対して、すでにソート済みのデータの中から挿入すべき箇所を特定し、そこに挿入するという作業を続けてゆく方法
  - 挿入は、1つずつ後ろから前に移動させる形を取る
  - 例: 2 5 1 4 3 -> 2 1 5 4 3 -> 1 2 5 4 3
- 選択法
  - 未ソートのデータの中から最大値／最小値を求めた後、それを対応する場所に格納してゆく方法
  - 例: 1 4 3 2 5 -> 1 3 2 4 5

# その他のソート手法

- シェルソート
  - 挿入法の改良
  - 適当な間隔 $h$ ごとのデータを別グループとし、そのグループごとのデータに対して挿入法を適用し、 $h$ をせばめてゆくという方法
  - 事前に小さい値を前に持つてくることで、データの移動を削減
  - 例: 3 6 8 7 1 4 2 9 5 -> 2 1 4 3 6 5 7 9 8 -> 1 2 3 4 5 6 7 8 9
- ヒープソート
  - 最大値／最小値を求めるのに適したデータ構造であるヒープを利用して改良した選択法
  - 最初に未ソートのデータをヒープに登録し、最大値／最小値を取り出して選択法を行う

# 各ソートアルゴリズムのオーダ

$O(N^2)$  隣接交換法(バブルソート)

$O(N^2)$  挿入法

$O(N^2)$  選択法

$O(N \log_2 N)$  クイックソート

$O(N \log_2 N)$  マージソート

$O(N \log_2 N)$  ヒープソート

$O(N^{3/2})$  シェルソート



# 演習

- 以下の値にクイックソートを適用する様子を示さない

3, 2, 4, 5, 1

– 過程は1回の比較／入れ替えごとに示してください

3, 2, 4, 5, 1 4を基準値として、3と4を比較

3, 2, 4, 5, 1 2と4を比較

3, 2, 4, 5, 1 5と4を比較

3, 2, 4, 5, 1 1と4を比較、4より小さいので左に移動を試みる

3, 2, 5, 4, 1 4と5を入れ替えて、4の左に4より大きい交換候補を作る

3, 2, 1, 4, 5 1と5を入れ替える

3, 2, 1, 4, 5 2を新たな基準値として、3と2を比較、 $3 > 2$ なので、2の右に移す対象とする

3, 2, 1, 4, 5 1と2を比較、 $1 < 2$ なので、2の左に移す対象とする

1, 2, 3, 4, 5 1と3を入れ替えて終了

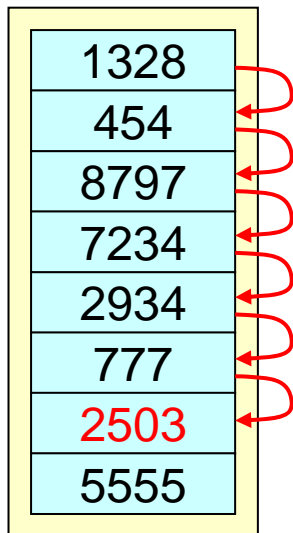
# 検索アルゴリズム

- 配列を使うもの
  - 線形探索
  - 2分探索
- 木構造を使うもの
  - 特に(バランス)2分木
- (グラフ構造を使うもの)

# 線形探索

- 配列の先頭から順番に探索
- オーダは $O(N)$

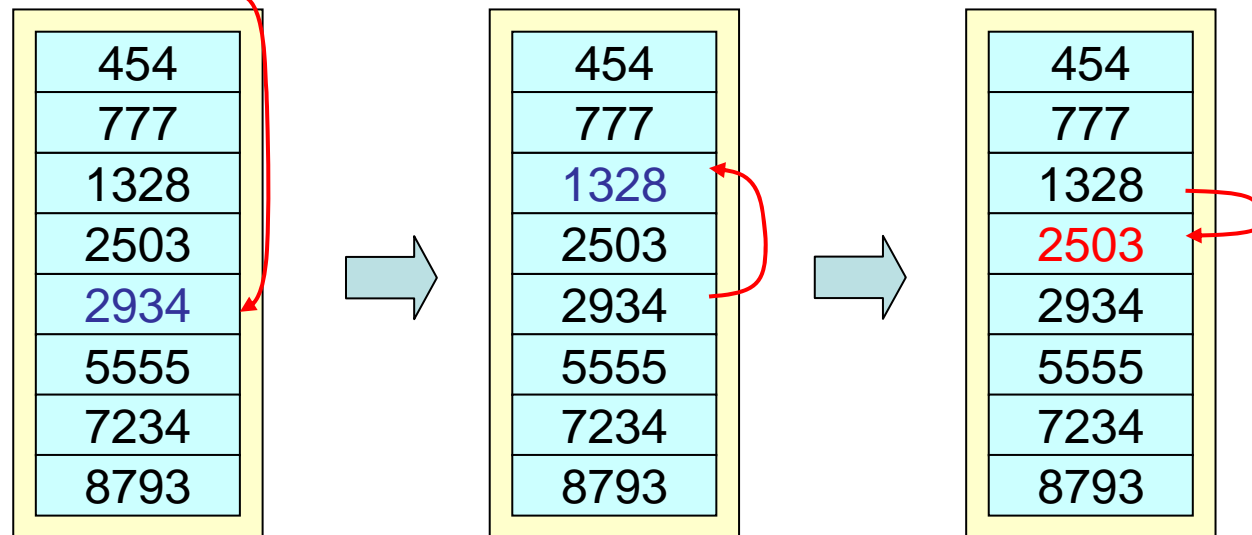
2503を探索



# 2分探索

- 分割統治法による探索
- データはあらかじめソートしておく
- 配列の中間点より探索を開始
  - 求める値が小さければ、前半分の未探索部の探索
  - 求める値が大きければ、後半分の未探索部の探索
- オーダは $O(\log_2 N)$

2503を探索



# 6章のまとめ

- アルゴリズムはフローチャート等を利用して記述できる
- アルゴリズムの優劣の表し方として、オーダ記法がある
- ソートや探索アルゴリズムは複数あり、それぞれにアルゴリズム設計理念がある

# 中間試験について

- 問題数は8問
  - スライド内演習と同程度が6問
  - スライド内演習 +  $\alpha$  の難易度が2問
- 資料持ち込みは可能です
  - ただし、検索は自力でやって下さい
    - 外部の検索機能は使ってはいけません
    - 自分で索引を作るのはOK



