

アルゴリズムとデータ構造③

～ リスト・ソート・ヒープソート ～

鹿島久嗣
(計算機科学コース)

リスト

集合を管理するデータ構造：

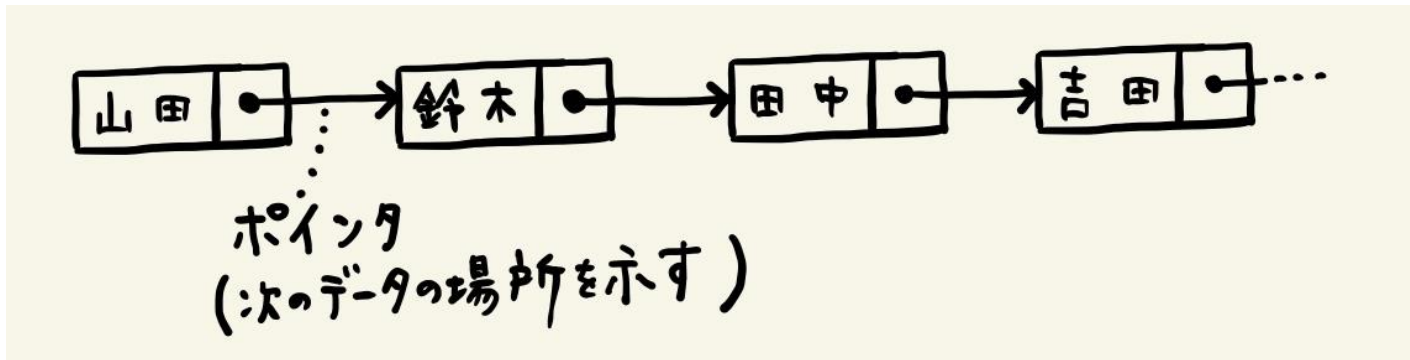
データを保持するための基本データ構造

- 集合を管理するデータ構造
 - データをコンピュータのメモリにどのように保持するか
- サポートすべき機能：
 - 集合の追加
 - 集合の削除
 - 集合の検索
- たとえば、配列ならば...：
 - メモリを必要分確保しておき、順次保管する
 - 所望の位置にアクセス可能だが、削除が面倒

リスト :

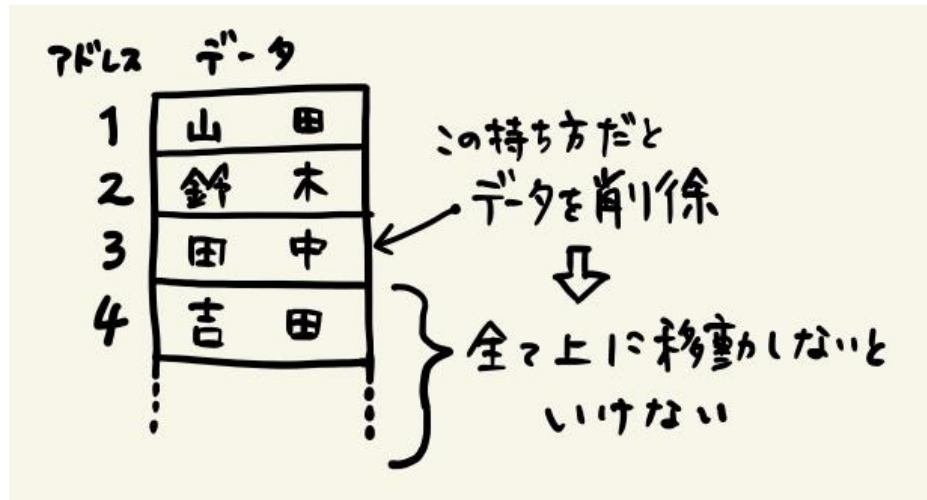
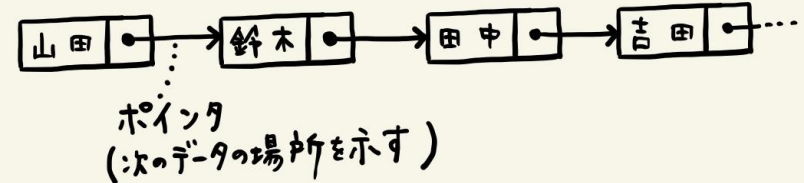
集合を管理する基本データ構造

- リスト : データをポインタで一列につなげたもの
 - ポインタ : 次のデータの場所 (番地) を示す



リストの利点： データを動的に追加・削除可能

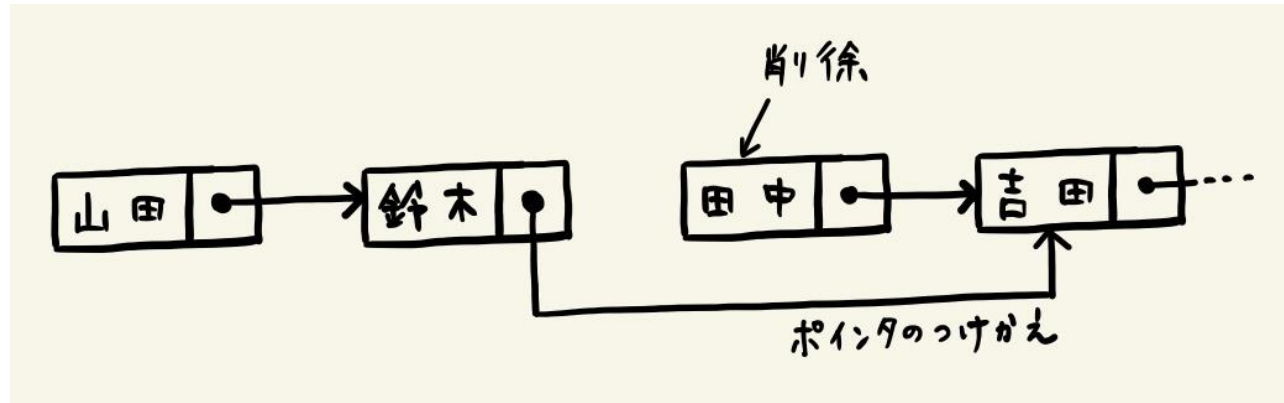
- リストは、必要に応じてメモリを確保できる
 - うしろにつなげていけばよい
- 追加・削除が容易
 - 配列でもつと削除が大変



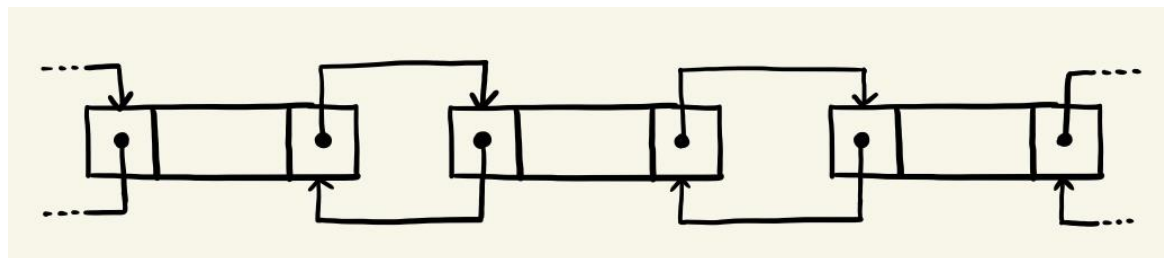
- 検索は得しない (それは別のしくみ)

リストの利点： データを動的に追加・削除可能

■ 削除：ポインタの付け替えで対応

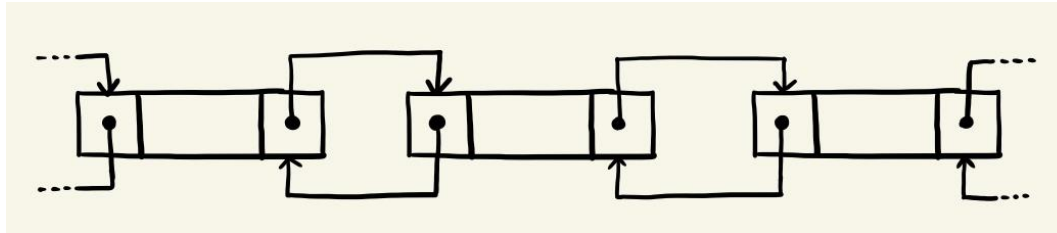


- ポインタのつけかえには、誰が自分にポインタを指しているかを知る必要がある (単純には $O(n)$)
- 二重線形リスト： $O(1)$ で発見可能

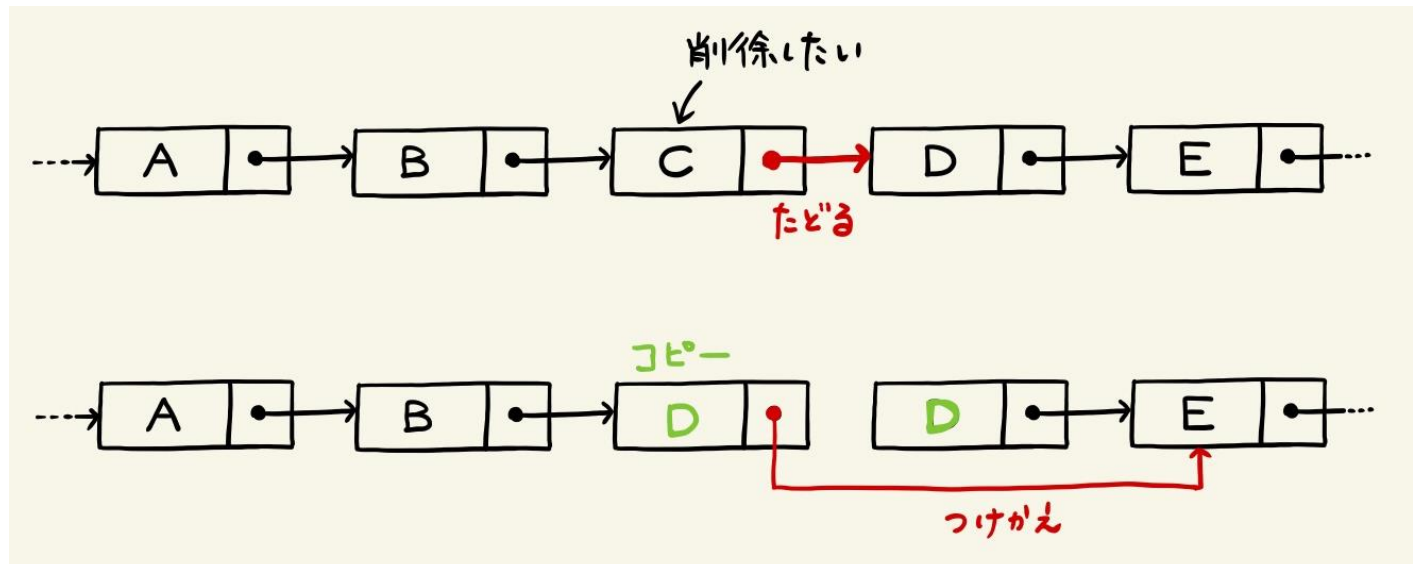


リストの利点： データを動的に追加・削除可能

- 二重線形リストは $O(1)$ で削除できるがポインタが2倍

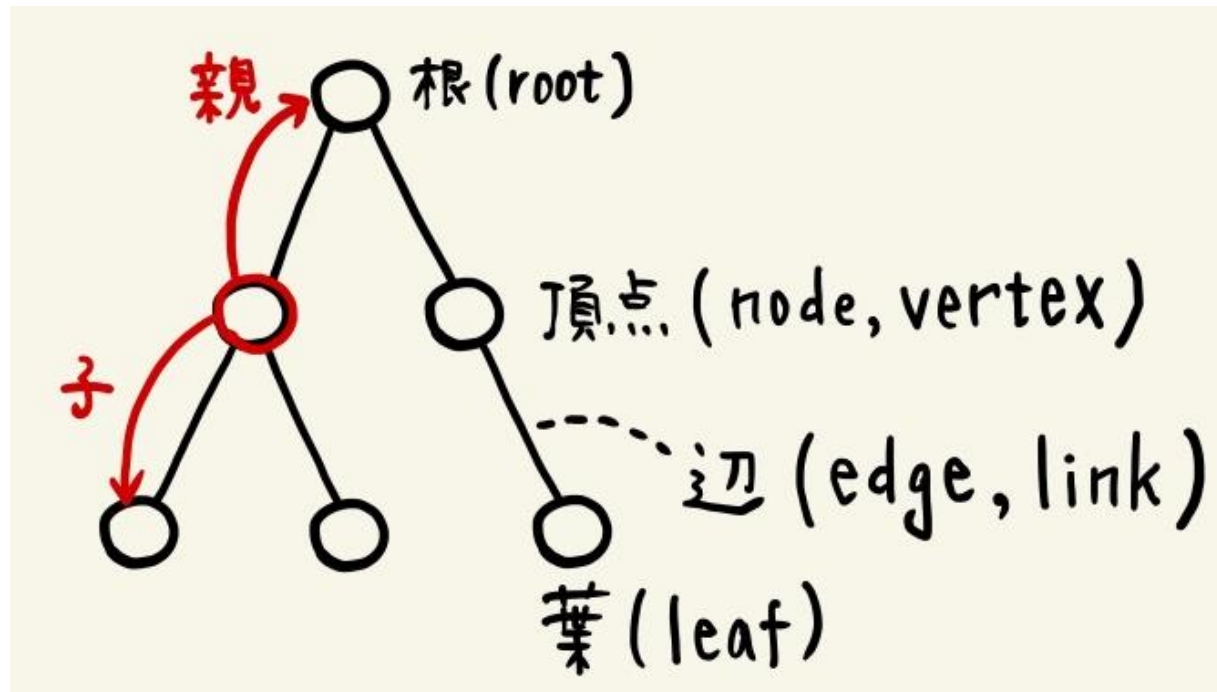


- 実は二重にしなくても可能：たどる→コピー→付け替え



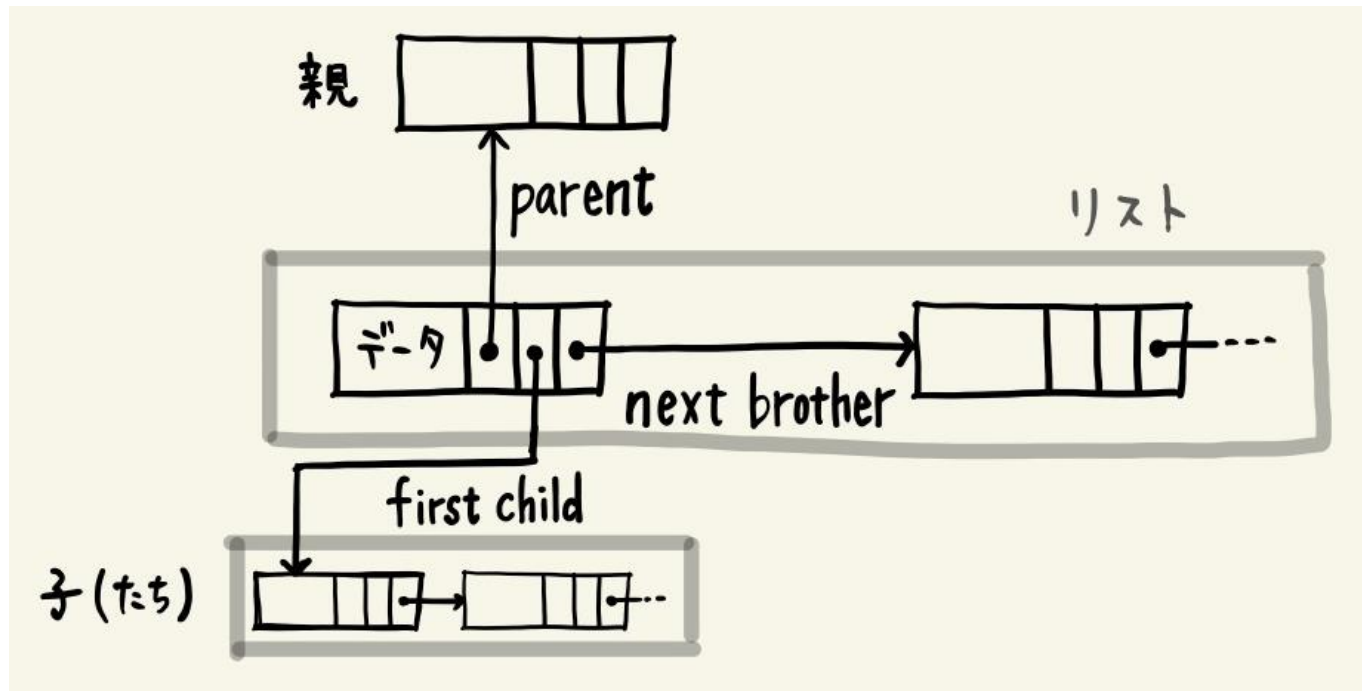
根付き木： 枝分かれするリスト

- 頂点集合とそれら結ぶ辺からなる
 - 辺に接続する頂点の片方が親でもう一方を子とする
 - 各頂点は0～複数個の子をもつ
 - 根以外の頂点は、必ずただひとつの親頂点をもつ
 - 葉：子をもたない頂点
 - 部分木：
ある頂点以下の部分



根付き木： 枝分かれするリスト

- 各頂点は親へのポインタ、次の兄弟へのポインタ、最初の子へのポインタをもつ
 - 全ての子へのポインタをもつかわりに最初の子だけを指す
— 各頂点は最大3個のポインタを保持



整列（ソート）のアルゴリズム

整列問題（ソート）：

要素を小さい順に並び替える問題

■ 整列問題

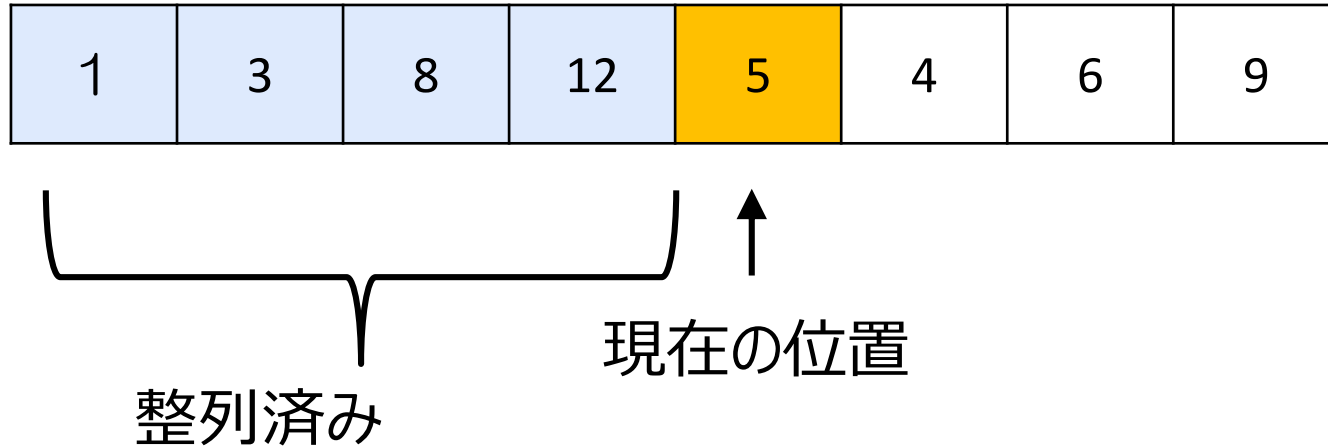
– 入力： n 個の数 a_1, a_2, \dots, a_n が入った配列

– 出力： $a_1' \leq a_2' \leq \dots \leq a_n'$ を満たす、入力列の置換

■ 例： 入力 $(4, 5, 2, 1) \rightarrow$ 出力 $(1, 2, 4, 5)$

単純なソートアルゴリズム： ソート済み領域を左から順に拡大していく

- 現在の位置よりも左はすでに整列済みとする



- 現在の位置から左に見ていき、順序が保たれるところまで移動する



単純なソートアルゴリズムの計算量： 計算効率はいそれほど良くないが省スペースで実行可能

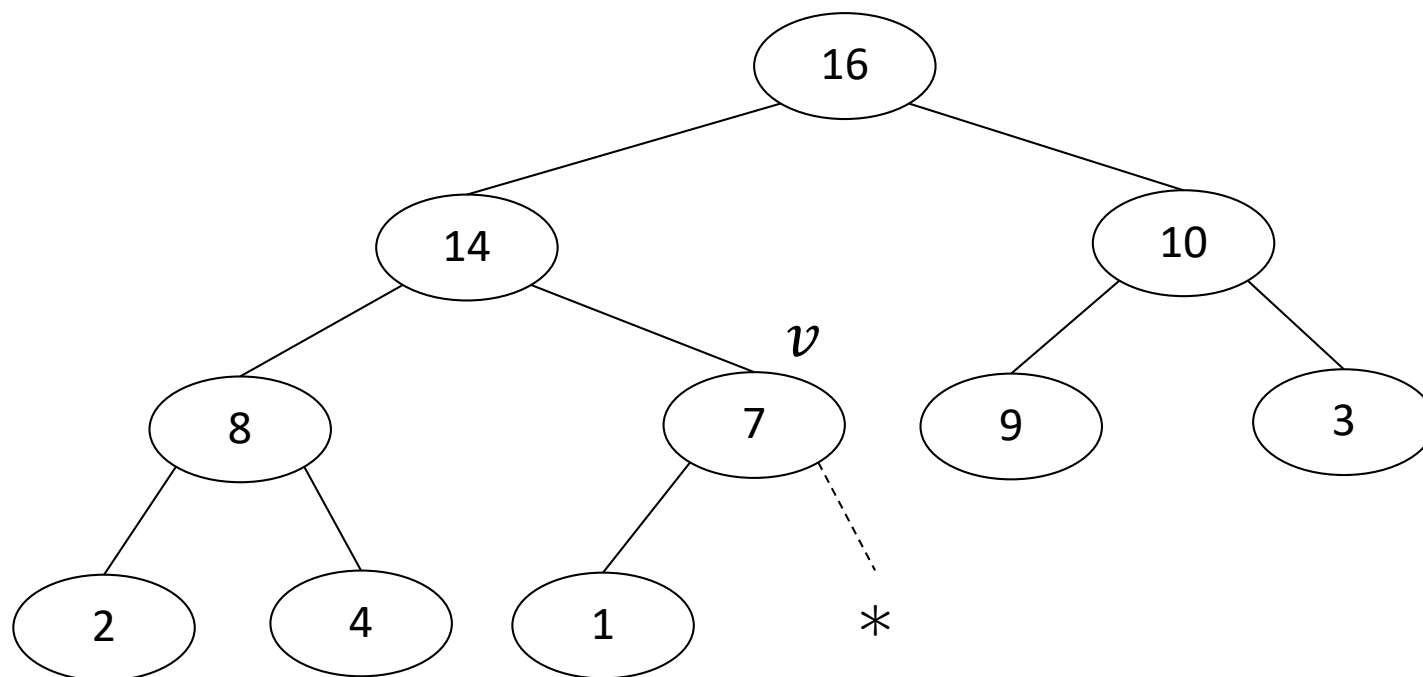
- 「現在の位置から左に見ていき、順序が保たれるところまで移動する」アルゴリズム
- 「」の操作には、現在の位置を j とすると $O(j)$ 回の交換が必要
- これを $j = 1, 2, \dots, n$ まで行くと
 $\sum_{j=1, \dots, n} O(j) = O(n^2)$ なので
あまり効率はよくない（良いアルゴリズムは $O(n \log n)$ ）
- ただし、「その場でのソート」が可能なので省スペース
 - 入力配列以外に定数個の領域しか使用しない

ヒープソート

ヒープソート：

データ構造「ヒープ」を使った $O(n \log n)$ のソート法

- 「ヒープ」とよばれるデータ構造の一種を用いたソート法
- $O(n \log n)$ で動く「その場での」ソート法
 - $O(n \log n)$ は最悪計算量としてはベスト



ヒープ：

ヒープ条件をみたす完全2分木

■ヒープ

－（ほぼ）完全2分木

- 2分木：全頂点の子数が最大2個の根付き木
- 完全2分木：葉以外の頂点の子がちょうど2個で、すべての葉の高さが等しい2分木

－各頂点はデータをひとつずつもち、必ず「ヒープ条件」を満たしている

- ヒープ条件：ある頂点のデータの値は、その親のもつデータの値以下である

$$A[\text{parent}(i)] \geq A[i]$$

－ n 頂点をもつヒープの高さは $\Theta(\log n)$

ヒープの表現：
ヒープは配列で一意に表現できる

■ヒープ = 配列

A	16	14	10	8	7	9	3	2	4	1
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

– $A[1]$ = 根

■配列表現の性質：

– 頂点 i の左の子は $2i$ 番目、右の子は $2i + 1$ 番目

– 頂点 i の親は $\lfloor i/2 \rfloor$ 番目に入っている

ヒープソート： おおまかな流れ

- ヒープの根には最大の値が入っている
- 大まかには以下の方法で小さい順に並べることができる：
 1. ヒープを構成する（ $O(n)$ ）
 2. 根と、最も深く、最も右にある頂点（＝配列表現の場合は一番最後の要素）と交換する
 3. 木（＝配列）のサイズをひとつ小さくする
 4. 根が入れ替わったことでヒープ条件が満たされなくなっているので、ヒープを更新（ $O(\log n)$ ）する
 5. 以上を頂点がなくなるまで繰り返す（→ステップ2）

ヒープの構成：

木の下方から上方に向かって構成する

- 手続き：木の下から上に向かって（ヒープになっていない）木（＝配列）をヒープにする

■ BUILD_HEAP(A)

子のある頂点を添え字の大きいほうから順に

1. for $i \leftarrow \lfloor \text{length}(A)/2 \rfloor$ down to 1

2. do HEAPIFY(A, i)

i 番目の頂点を根とする部分木がヒープ条件を満たすように更新する

3. end for

- HEAPIFYが $O(\log n)$ でできるとすると、全体としては $O(n)$ 回の呼び出しで $O(n \log n)$

—実は $O(n)$ で構成可能（※ あとで示す）

HEAPIFY関数の中身：

ある頂点以下のヒープ条件を $O(\log n)$ で回復する

- $\text{HEAPIFY}(A, i)$ は配列 A （を木としてみたときの）頂点 i 以下の頂点をヒープ条件を満たすように更新する
- 仮定：頂点 i の2つの子を根とする部分木はすでにヒープ条件を満たしているとする
- アルゴリズムは木の上から下へ向かって動く
- $O(\log n)$ で実行可能
- ヒープソートにおけるヒープ更新：根で HEAPIFY を実行する

HEAPIFY関数の中身： ある頂点から下へ向かって $O(\log n)$ で実行可能

HEAPIFY(A, i)

1. i からスタート
2. i とその左右の子を比較
 - if i が最大 then 終了
 - else
 - i を大きい方と入れ替える
 - $i \leftarrow$ 入れ替えられた先の位置
 - HEAPIFY(A, i)

i を2つ子の間のヒープ条件
は満たされる

新しい i とその子の間のヒープ
条件は不明

- 計算量は i の高さを h として $O(h) \leq O(\log n)$

ヒープへの挿入：

$O(\log n)$ で実行可能

- ヒープに新たなデータ x を挿入する

HEAP_INSERT(A, x)

1. 配列 A の最後に x を付け加える

2. x と $\text{parent}(x)$ を比較する

– if $x \leq \text{parent}(x)$ then 終了

– else x と $\text{parent}(x)$ を入れ替える

3. $x \leftarrow \text{parent}(x)$

4. goto 2

- これを繰り返すことでヒープ構成も可能 $O(n \log n)$

ヒープ条件の確保

繰り返し回数は
 $O(\log n)$

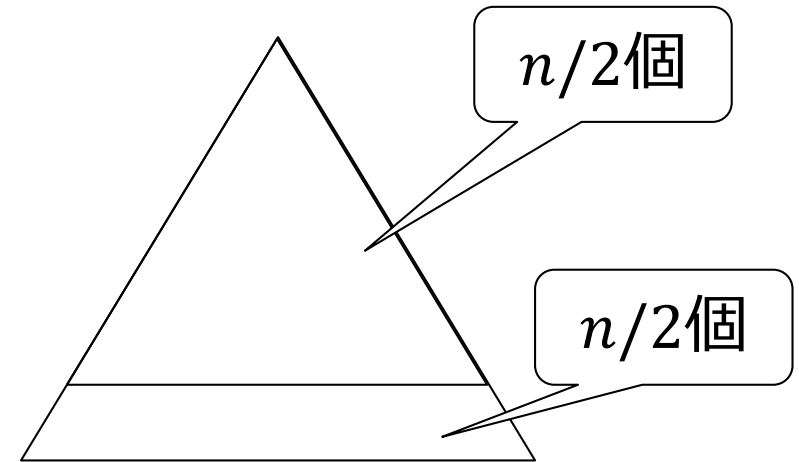
ヒープ構成の計算量：

挿入の繰り返しでも構成可能だが遅くなる

- HEAPIFYとHEAP_INSERTのどちらでもヒープを構成可能：
 - HEAPIFYは上から下に向かってヒープ条件を回復
 - HEAP_INSERTは下から上に向かってヒープ条件を回復
- 計算量は異なる：
 - HEAPIFYを使った構成は $O(n)$
 - HEAP_INSERTは $O(n \log n)$
 - 計算量の差はどこからくるか：
 - 2分木は下のほうの頂点数が多い
 - ほとんどの頂点にとって 根からの距離 > 葉への距離

ヒープ構成の計算量： HEAPIFYなら線形時間で構成可能

- 高さ h の位置に $n/2^h$ 個の頂点がある
 - 一番下の段にはほぼ半分が
 - 次の段には、残りのうちほぼ半分が
 - ...
- $\sum_{h=1}^{\log n} h \cdot \frac{n}{2^h}$ を評価すると $O(n)$



ヒープの応用： プライオリティ・キュー

- 優先度順にオブジェクトを取り出す仕組み
- 計算機のジョブ割り当て：
 - ジョブが終了 or 割り込み → 最大優先度のものを取り出す
 - 新しいジョブはINSERT
- シミュレーション：
 - 優先度 = 時間として、時刻順にイベントを取り出す