

# 第11回 ヒープ

アルゴリズムとデータ構造ならびに同演習

柏原 昭博

akihiro.kashihara@inf.uec.ac.jp

# 出席・レポートなど

---

- ☐ 教材：スライド資料
- ☐ 出席：WebClassで登録
- ☐ レポート提出：WebClassに提出
  - ☐ cプログラム中に以下をコメントとして含める
    - ☐ 課題番号, 提出日, 学籍番号, 氏名
    - ☐ 実行例
    - ☐ 感想

# 講義内容

---

- 第11回目 ヒープ
- 第12回目 ソート（整列）
- 第13回目 クイックソート・その他のソート
- 第14回目 文字列処理（基本）
- 第15回目 文字列処理（配列処理・文字探索）

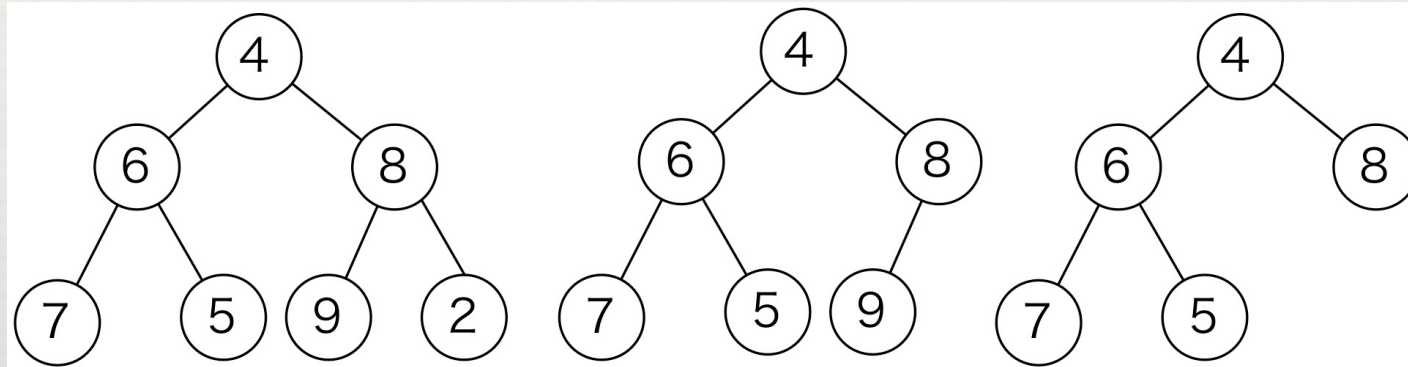
# ヒープとは

## □ 完全2分木

根から葉に至るすべてのノード（親節点）が2つの子を持つ2分木  
すべての葉は根から等しい距離（深さ）にある

※最後のノードは左の子のみでも可

※深さが1だけ異なる葉が存在し、最も深い葉は木全体の左側から  
詰められている

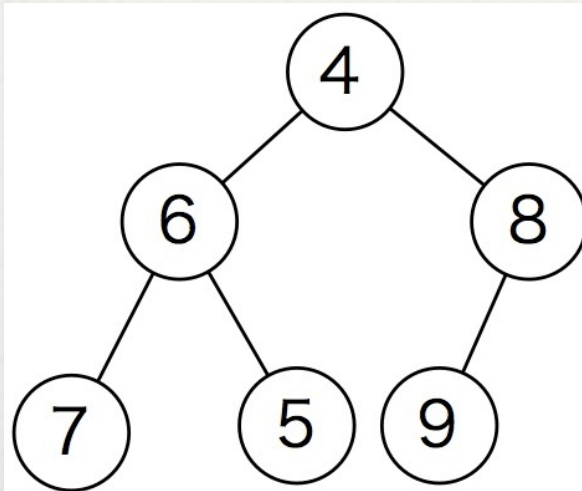


これらはすべて完全2分木

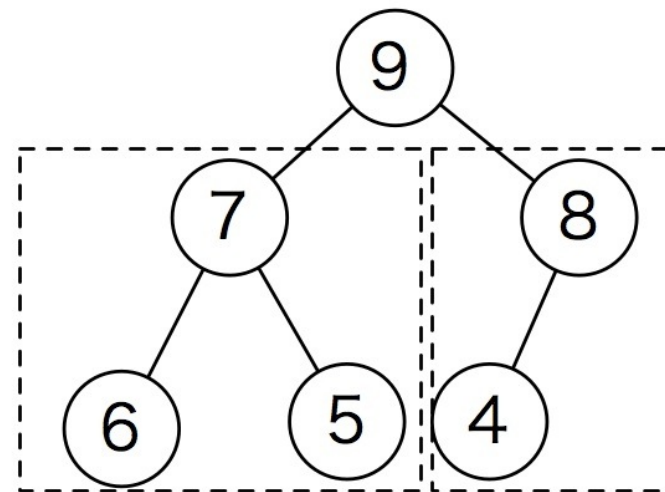


# ヒープとは

- 親の値が子の値以上（あるいは以下）となっている**完全2分木**
  - 全ての親は必ず2つの子を持つ（最後の親は左の子のみでも可）
  - 部分木もヒープ
- 兄弟の大小関係は任意



完全2分木



ヒープ

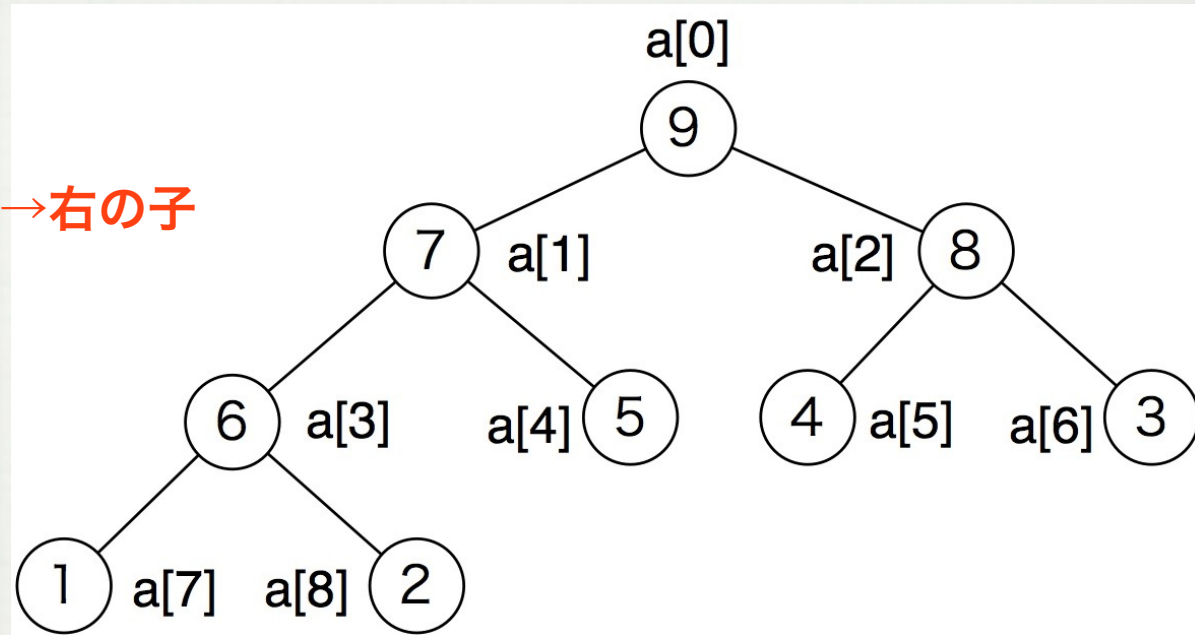
だけどヒープでない

Fig.1

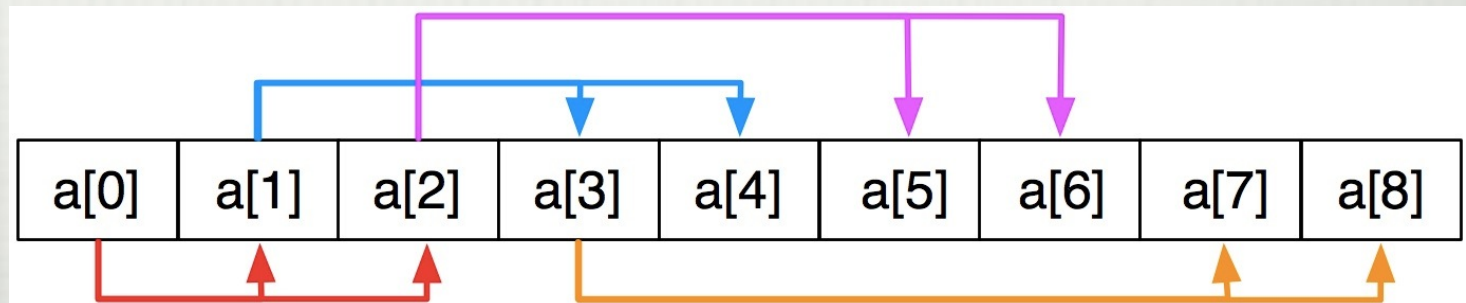
# 配列による表現

## (a) ヒープ

親節点→左の子→右の子  
の順につける



## (b) 配列表現



# ヒープ要素の参照

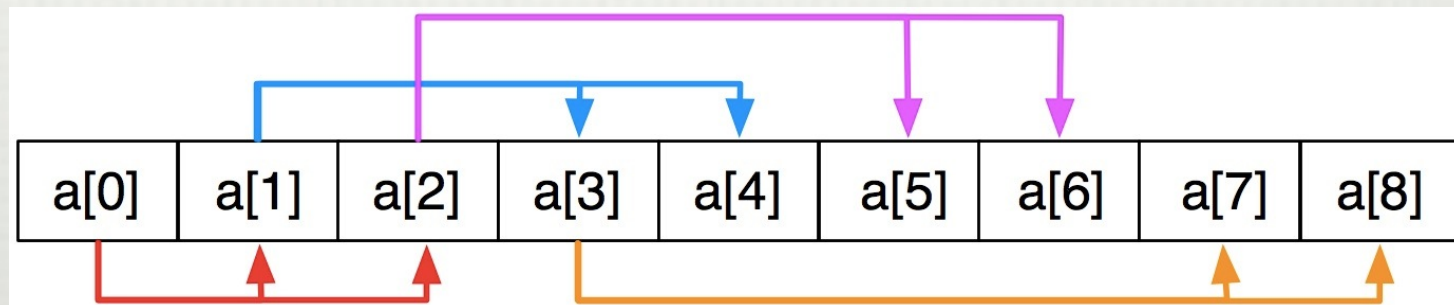
## 子の参照

$a[i]$ の左の子 :  $a[i*2+1]$  or  $a[(i+1)*2-1]$

$a[i]$ の右の子 :  $a[i*2+2]$  or  $a[(i+1)*2]$

## 親の参照

$a[i]$ の親 :  $a[(i-1)/2]$

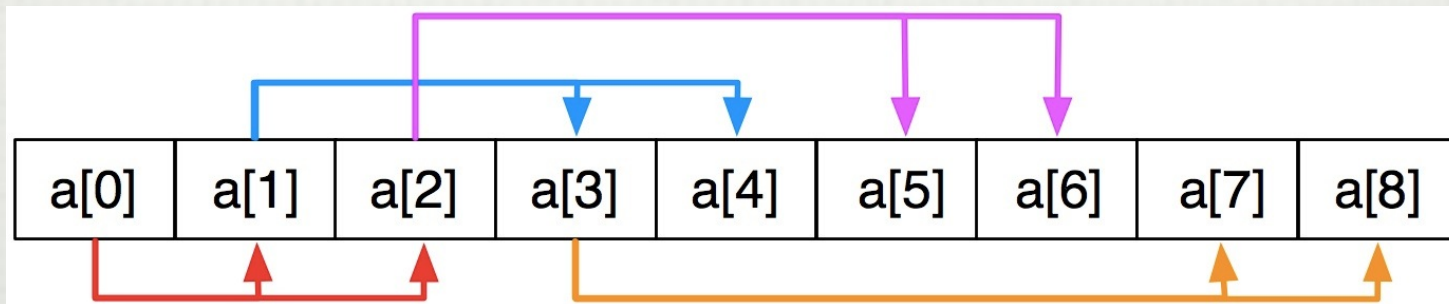


# ヒープ要素の参照

---

最後の親 :  $a[(n-1)/2]$

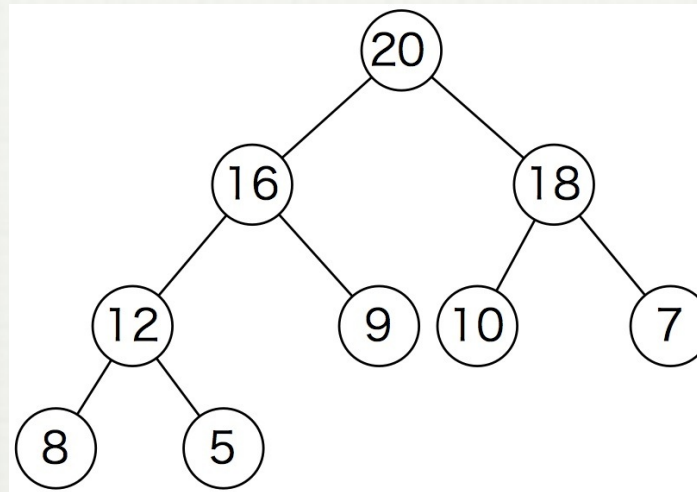
葉 :  $a[(n-1)/2 + 1] \sim a[n]$





# 練習問題11-1

1.以下のヒープについて答えなさい。



答え

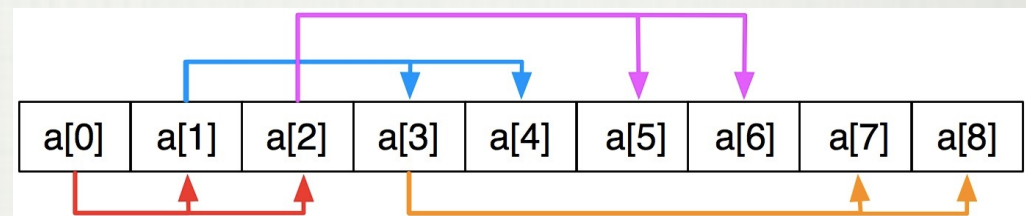
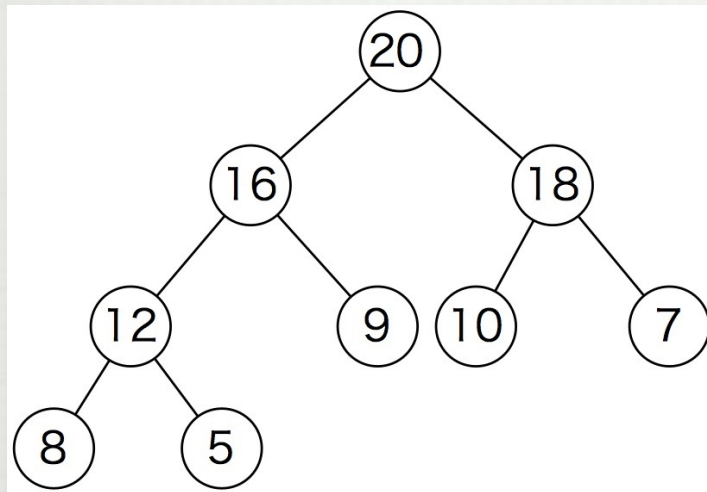
- a. ヒープに含まれるノード（節点）数は：
- b. 最後の親となる節点は：
- c. 葉ノードの数は：



- a.  $2^3-1+2=9$ 個
- b.  $(8-1)/2=3 \rightarrow 12$
- c. 4番目～8番目(9,10,7,8,5): 5個

# 練習問題11-1

2.以下のヒープを配列を用いて表現してみよう



親→左の子→右の子  
の順に入れていく

答え

20	16	18	12	9	10	7	8	5
----	----	----	----	---	----	---	---	---

# 練習問題 11-1

---

3. ヒープを表す以下の配列について答えなさい.

heap[i] (i=0~8)

9	8	7	5	6	4	3	2	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---

- a. 要素heap[2](=7)の左の子は :
- b. 要素heap[3](=5)の右の子は :
- c. 要素heap[6](=3)の親は :
- d. 最後の親は ?

答え



heap[2\*2+1=5] : 4

heap[3\*2+2=8] : 1

heap[(6-1)/2=2] : 7

heap[(8-1)/2=3] : 5

# ヒープの処理

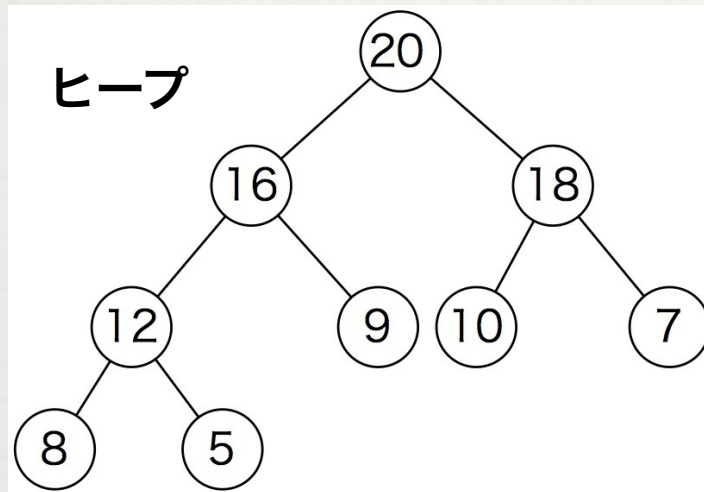
---

- ヒープへの要素追加（要素の上方移動）
- 完全2分木からヒープの作成（親の下方移動）
- ヒープから根の削除・ヒープの再構成



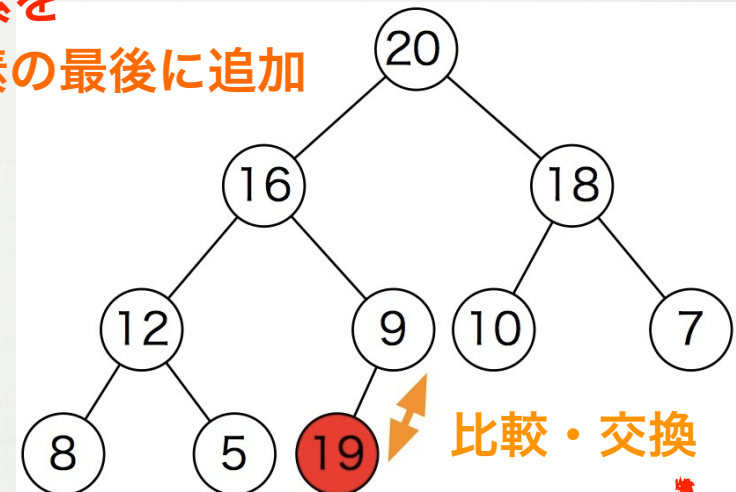
# ヒープ作成：新たな要素の追加

## 上方移動による方法



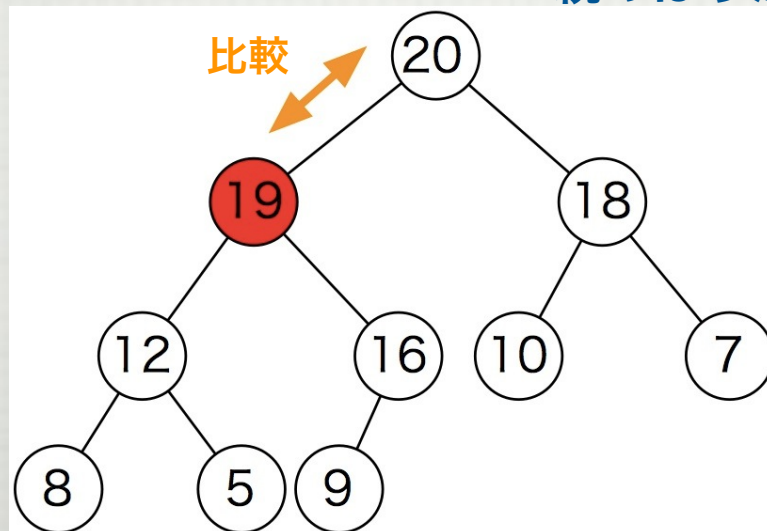
新たな要素を  
ヒープ要素の最後に追加

→  
19を追加



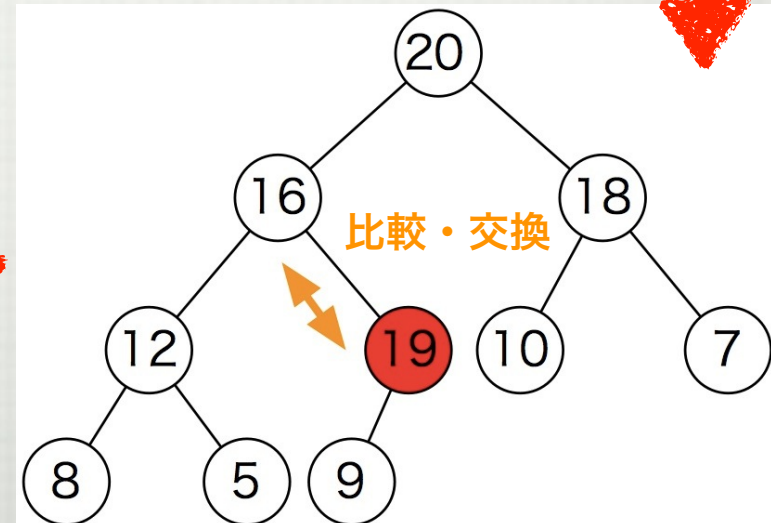
比較・交換

親のほうが小さければ交換する



比較

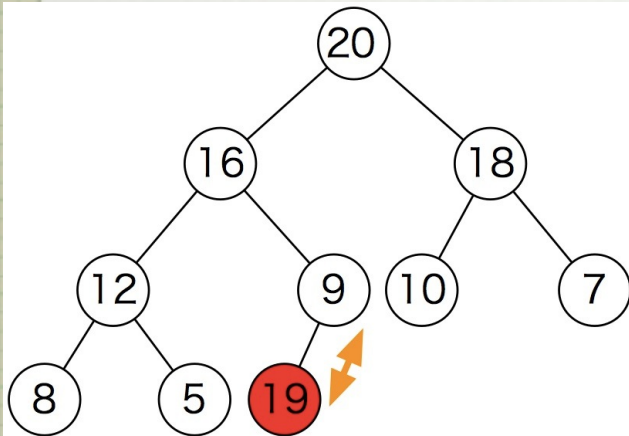
←



比較・交換

# ヒープ作成：新たな要素の追加

## 上方移動による方法[配列]



ヒープ (初期状態)									
a[0]								a[8]	
20	16	18	12	9	10	7	8	5	
2.親と比較 a[4]					1.末尾に追加 a[9]				
20	16	18	12	9	10	7	8	5	19
a[1]		4.親と比較		a[4]	3.値を交換		a[9]		
20	16	18	12	19	10	7	8	5	9
a[0]		a[1]	5.値を交換		a[4]				
20	19	18	12	16	10	7	8	5	9
6.根と比較									
20	19	18	12	16	10	7	8	5	9

# ヒープの作成：上方移動

---

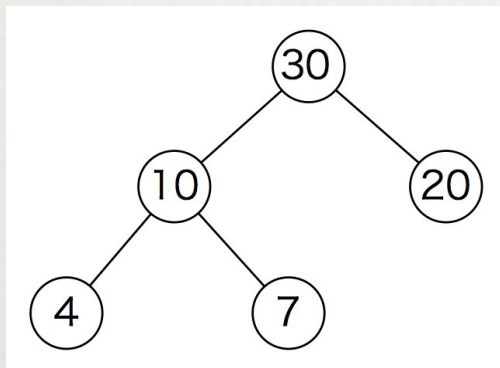
## Algo-Heap1

- 新しい要素をヒープに追加
  - 新しい要素を配列の最後に格納
  - その要素の親の値と比較
    - 親の値が小さければ交換
    - 親の値が大きいか等しい場合は終了
  - 交換した要素を子として、その親に対して同じことを繰り返す。  
(親がなくなるまで)



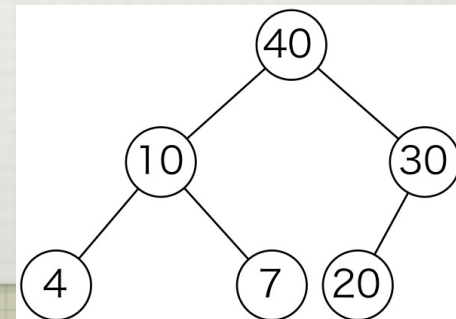
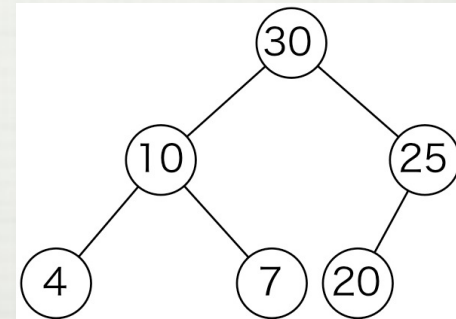
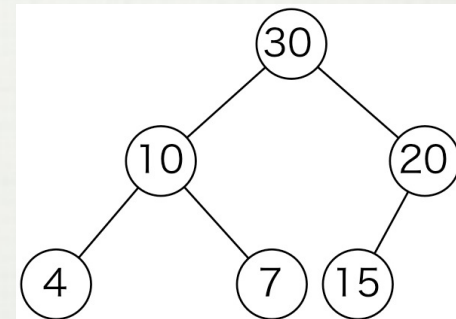
# 練習問題11-2

1.次のヒープに新しい要素xを，上方移動で追加する過程をシミュレーションしなさい。



x=15の場合  
x=25の場合  
x=40の場合

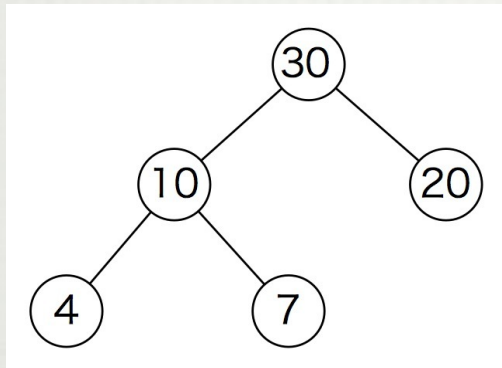
答え





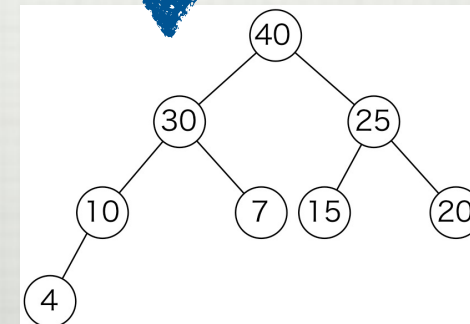
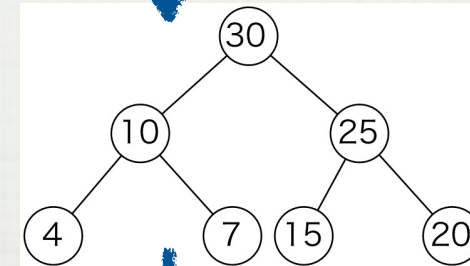
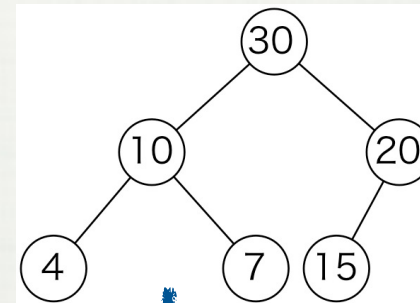
# 練習問題11-2

2. 次のヒープに新しい要素**3つ**を，上方移動で**順に**追加する過程をシミュレーションしなさい。



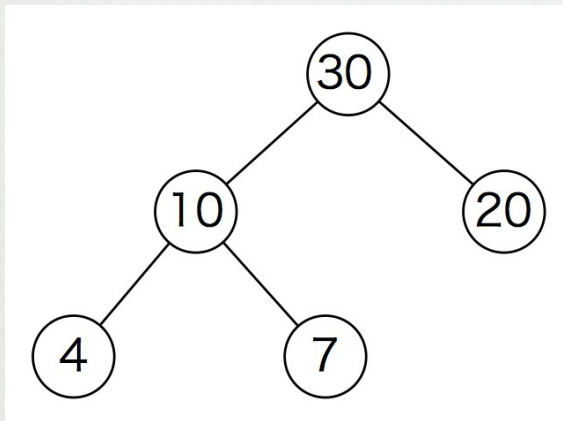
**x=15,25,40を順に追加**

答え

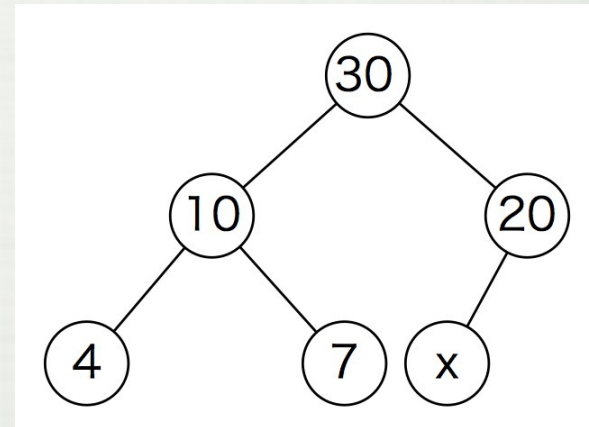


# 演習11-1

- 図に示すようなヒープに新しいデータxを追加するプログラム (sample11-1.c) を実行して、ヒープへの追加の様子を理解しよう.



データx  
→



x=15, 25, 40

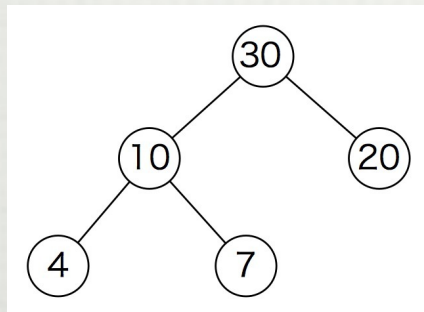
```
#include <stdio.h>
#define N 50
int main (void)
{
    int a[N]; //the maxmum size of array is fixed at N
    int n; //heap size
    int i, parent, child, tmp;
    a[0]=30; //ヒープ
    a[1]=10;
    a[2]=20;
    a[3]=4;
    a[4]=7;
    n=5; //ヒープの最後

    printf("input data: "); //input data
    scanf("%d", &a[n]); //ヒープの最後に追加
    child=n; //追加ノードを子ノード
    parent=(child-1)/2; //その親ノード
    while (child>0 && a[parent]<a[child]) { //根まで比較
        tmp=a[parent]; //交換
        a[parent]=a[child];
        a[child]=tmp;
        child=parent; //親ノードを子ノードに
        parent=(child-1)/2; //その親ノード
    }
    for (i=0; i<=n; i++)
        printf("a[%d]=%d  ", i, a[i]);
    printf("\n");
    printf("input data: "); //input data
    return 1;
}
```

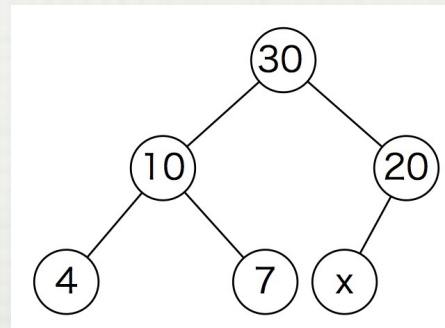


# 演習11-2

- sample11-1.c を参考に，図のようなヒープに新しいデータxを順次追加するプログラム（sample11-2.c）を作成しよう．  
なお，入力が^d(EOF)の時に終了するものとする．



データx  
→



データx  
→



```

#include <stdio.h>
#define N 50
int main (void)
{
    int a[N]; //the maxmum size of array is fixed at N
    int n; //array size
    int i, parent, child, tmp;
    a[0]=30; //ヒープ
    a[1]=10;
    a[2]=20;
    a[3]=4;
    a[4]=7;
    n=5;
    printf("input data: "); //input data
    while (scanf("%d", &a[n])!=EOF) { //ヒープの最後に追加
        child=n; //追加ノードを子ノード
        parent=(child-1)/2; //その親ノード
        while (child>0 && a[parent]<a[child]) { //根まで比較
            tmp=a[parent]; //交換
            a[parent]=a[child];
            a[child]=tmp;
            child=parent; //親ノードを子ノードに
            parent=(child-1)/2; //その親ノード
        }
        n++; //ヒープの最後のノード更新
        for (i=0; i<n; i++)
            printf("a[%d]=%d  ", i, a[i]);
        printf("\n");
        printf("input data: "); //input data
    }
    return 1;
}

```

# 課題11-1

---

- Algo-Heap1は空のヒープからもはじめることができる。そこで、sample11-2.cを参考に、データを一つずつ入力して入力ごとにヒープを構成していくプログラム(ex11-1.c)を書きなさい。ただし、入力するデータ数はたかだか50とする。

# 課題11-2

---

- ex11-1.cを参考に、親の値が子の値以下となるヒープを構成するようにプログラム(ex11-2.c)を修正しなさい.

# ヒープの処理

---

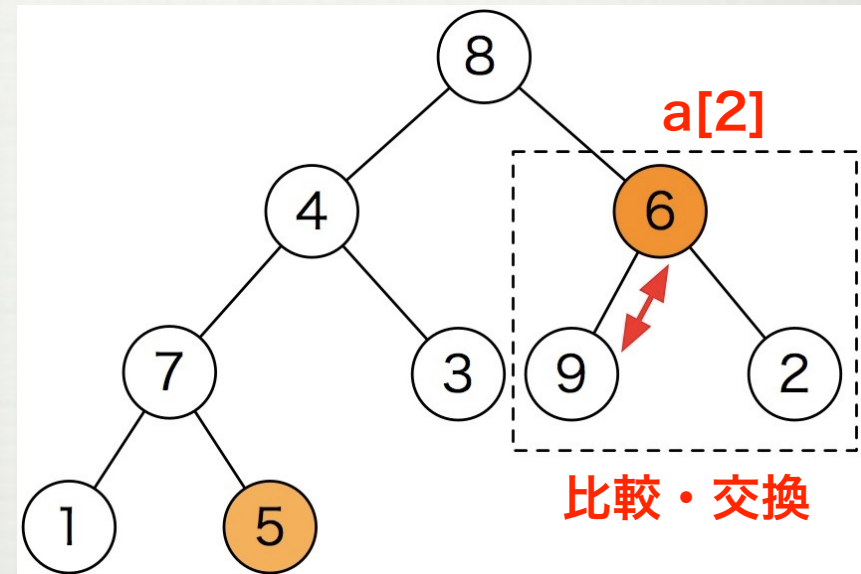
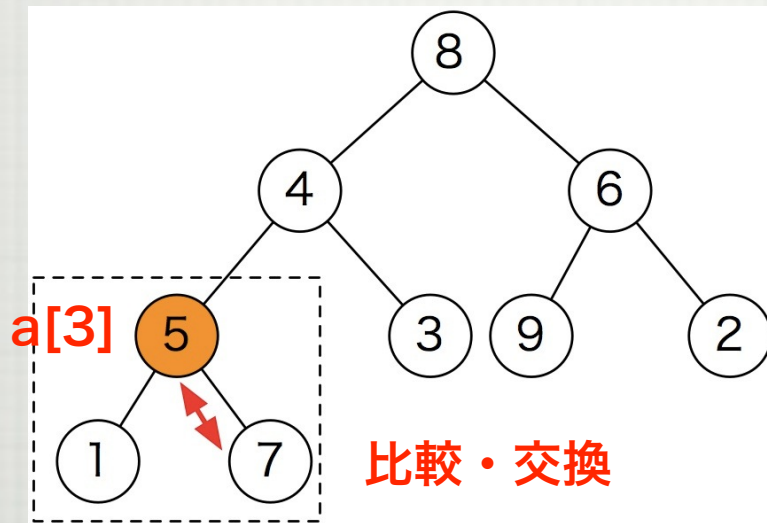
- ヒープへの要素追加（要素の上方移動）
- 完全2分木からヒープの作成（親の下方移動）
- ヒープから根の削除・ヒープの再構成



# ヒープの作成：下方移動（１）

- あらかじめ与えられた完全2分木からのヒープ作成

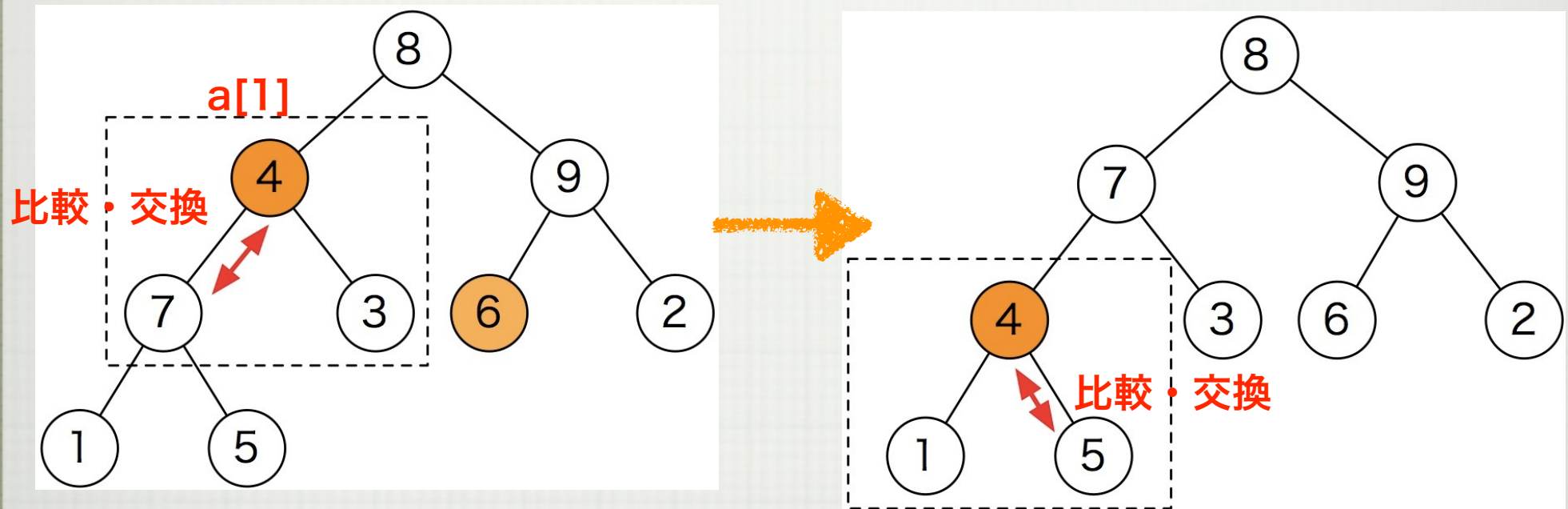
子を持つ最後の親から開始



子と親を「比較・交換」することにより、親を下方移動

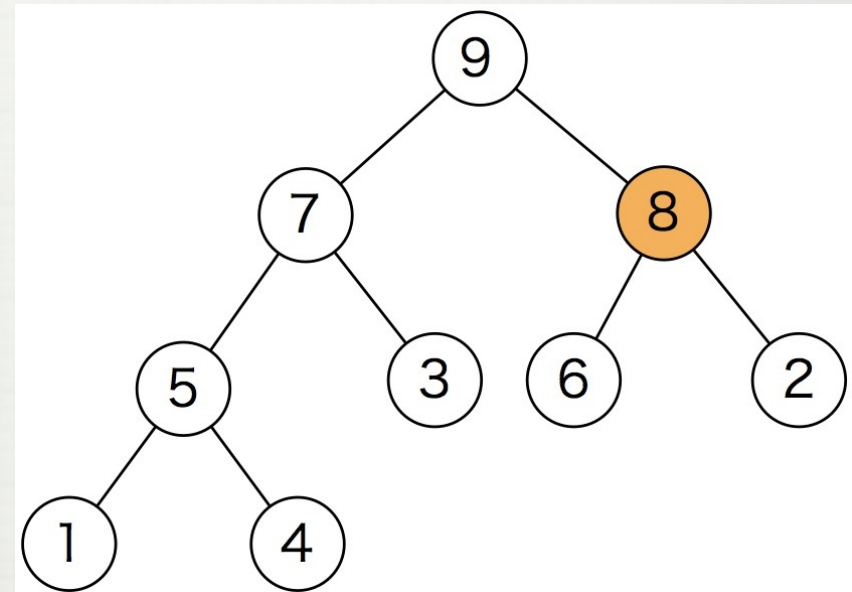
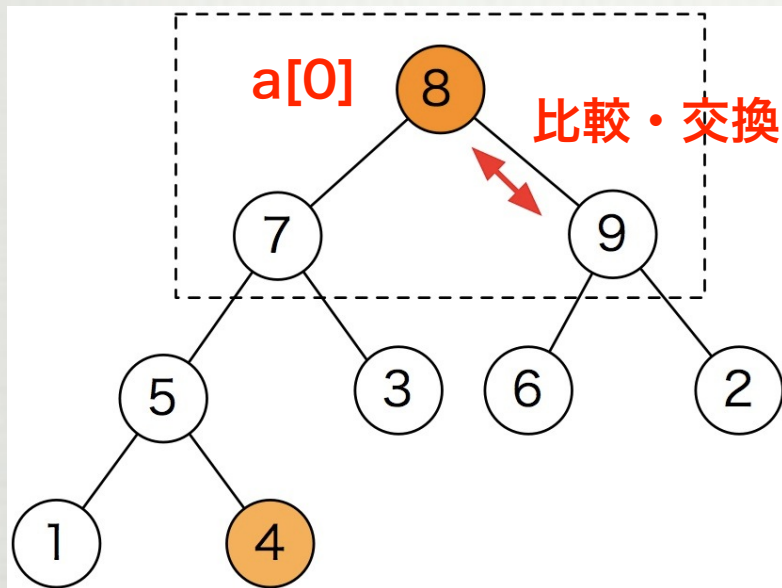
親の値が子の値（大きい方の子）より小さい場合、交換

# ヒープの作成：下方移動（２）



部分木がある限り「比較・交換」を繰り返し、親を下方移動

# ヒープの作成：下方移動（3）



根（ルート）まで繰り返す



# ヒープの作成：下方移動

---

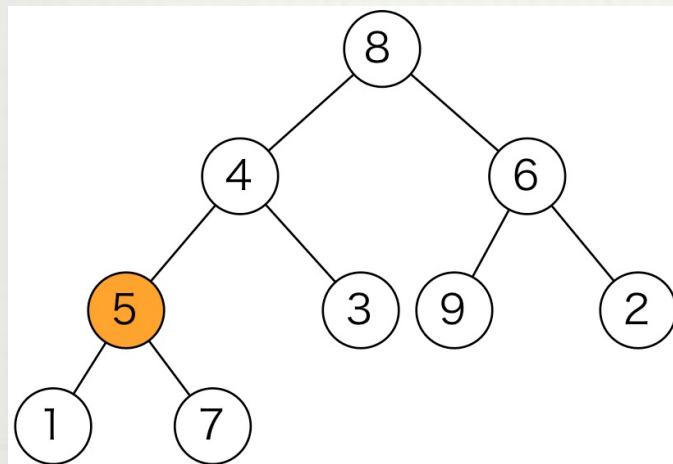
## Algo-Heap2

- 全データを2分木に割り当てる
- 子を持つ最後の親から始め、部分木ごとにルートまで以下を繰り返す
  - 親の値が子より小さければ、2つの子のうち大きい方と交換
  - 下方移動した要素を親として、下流の部分木に同じ処理を繰り返す。

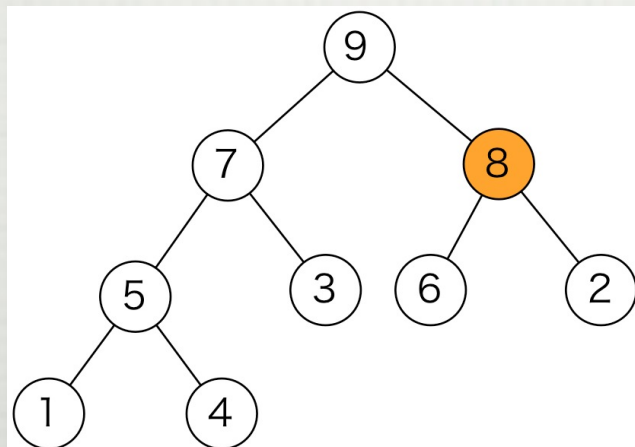
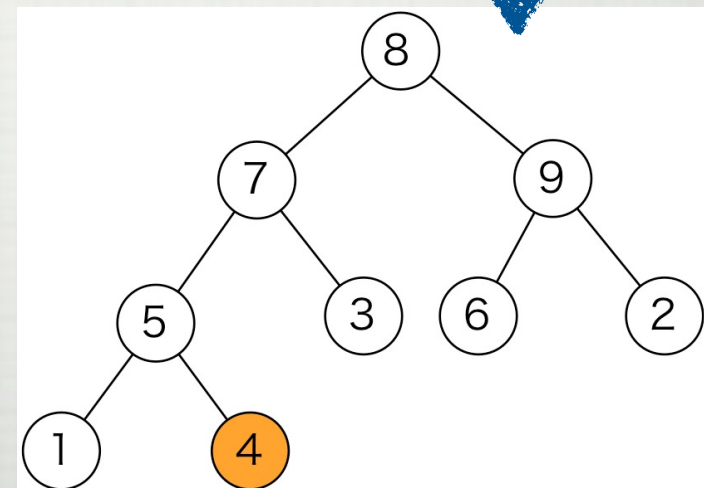
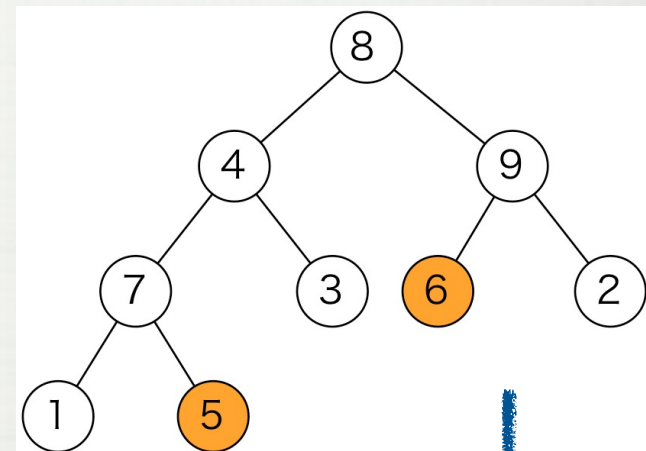


# 練習問題11-3

次の二分木から下方移動によってヒープを作る過程をシミュレーションしなさい。

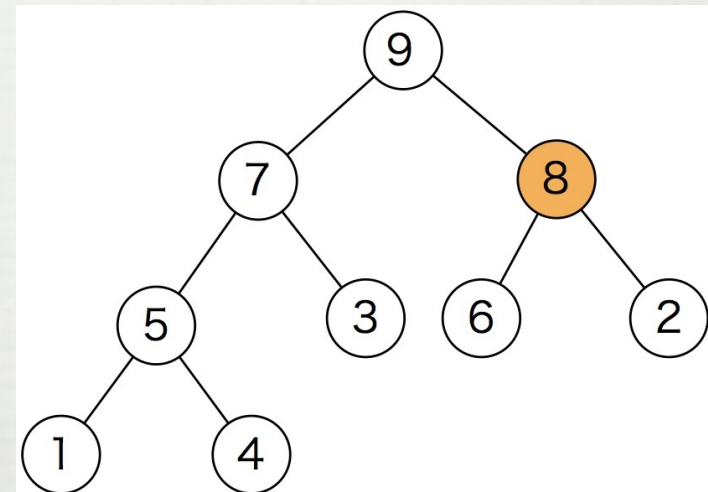
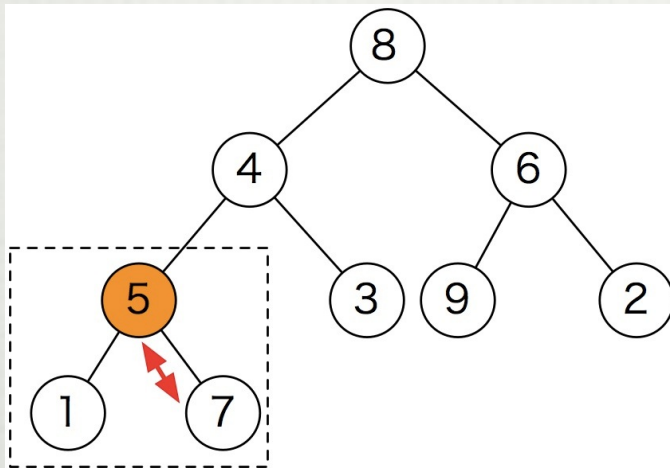


答え



# 演習11-3

- 次の2分木から下方移動によってヒープを作成するプログラム (sample11-3.c) を作成して、ヒープが順次作られていく様子を理解しよう。



```

#define N 50
int main (void)
{
    int a[N]; // the maxmum size of array is fixed at N
    int n; // array size
    int i, j, parent, child, tmp;
    a[0]=8; // 2分木
    a[1]=4;
    a[2]=6;
    a[3]=5;
    a[4]=3;
    a[5]=9;
    a[6]=2;
    a[7]=1;
    a[8]=7;
    n=8;
    for (j=0; j<=n; j++) printf("a[%d]=%d  ", j, a[j]);
    printf("\n");
    for (i=(n-1)/2; i>=0; i--) { // 最後の部分木から根を親とする部分木まで
        parent=i;
        child=parent*2+1; // 左の子ノード
        while (child<=n) { // 下方移動
            if (child<n && a[child]<a[child+1]) // 値が大きい子ノードを決める
                child++;
            if (a[parent]<a[child]) { // 親ノードが小さい場合交換
                tmp=a[parent]; a[parent]=a[child]; a[child]=tmp;
            }
            parent=child; // 次の親ノード設定
            child=parent*2+1; // その左の子ノード設定 }
        }
        for (j=0; j<=n; j++)
            printf("a[%d]=%d  ", j, a[j]);
        printf("\n");
    }
    return 1;
}

```

# 演習11-4

---

- sample11-3.cを参考に、親の値が子の値以下となるヒープを構成するプログラムを作りなさい(sample11-4.c).



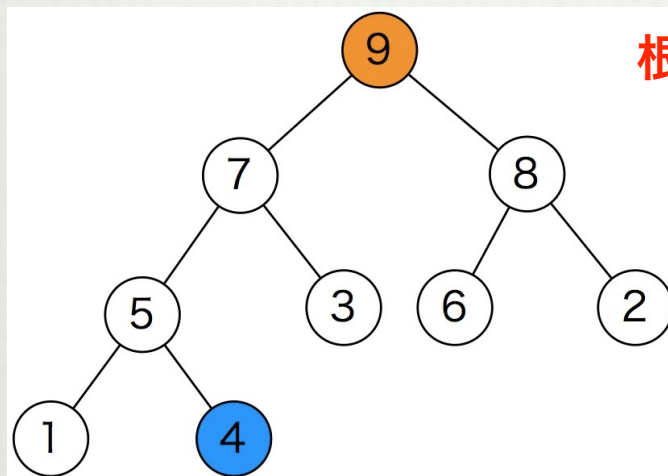
# ヒープの処理

---

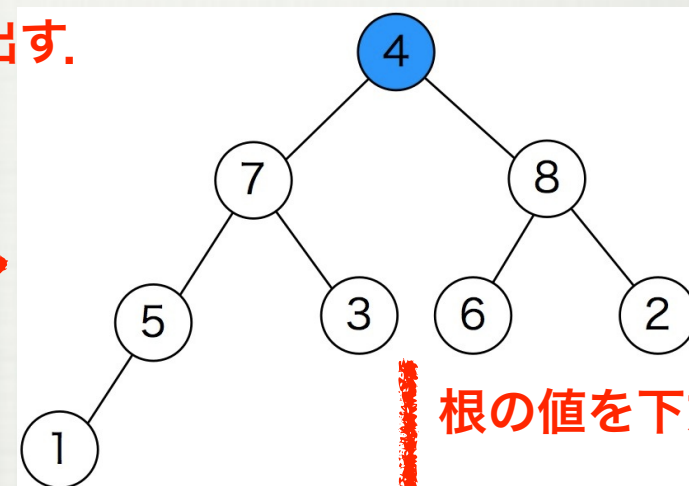
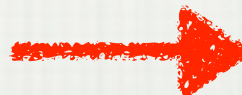
- ヒープへの要素追加（要素の上方移動）
- 完全2分木からヒープの作成（親の下方移動）
- ヒープから根の削除・ヒープの再構成

# ヒープから根の削除

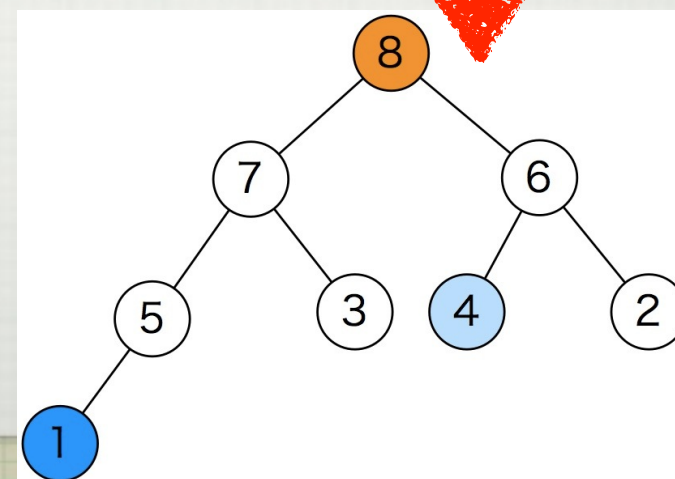
- 根（最大要素）を削除して，ヒープを再構成
- これを繰り返せば，要素を整列（ソート）できる



根の値を取り出す.

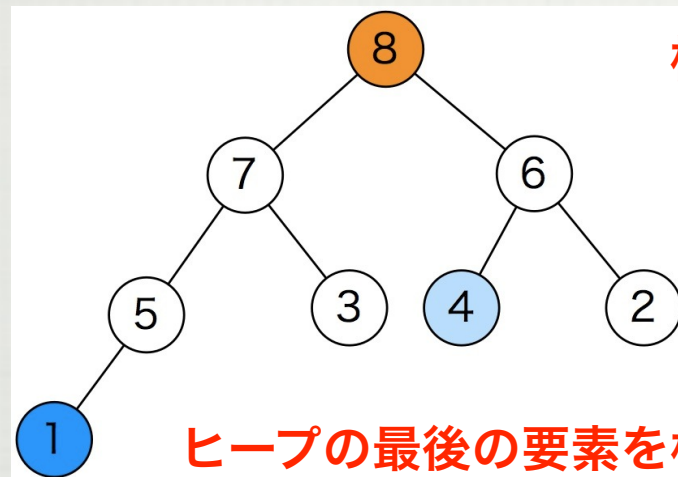


根の値を下方移動



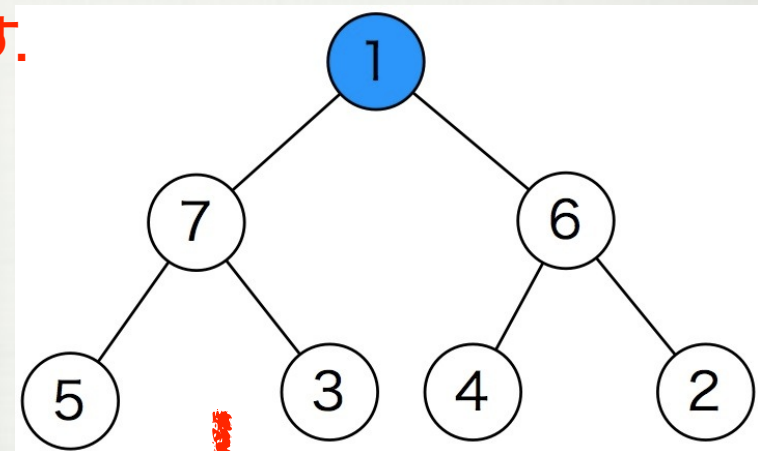
ヒープの最後の要素を根へ移動

# ヒープから根の削除（２）

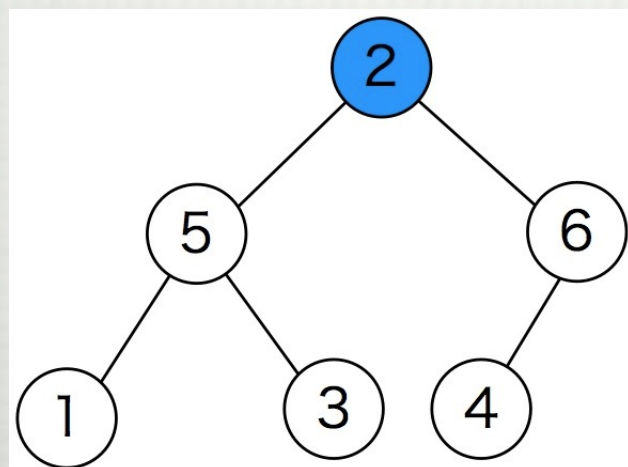
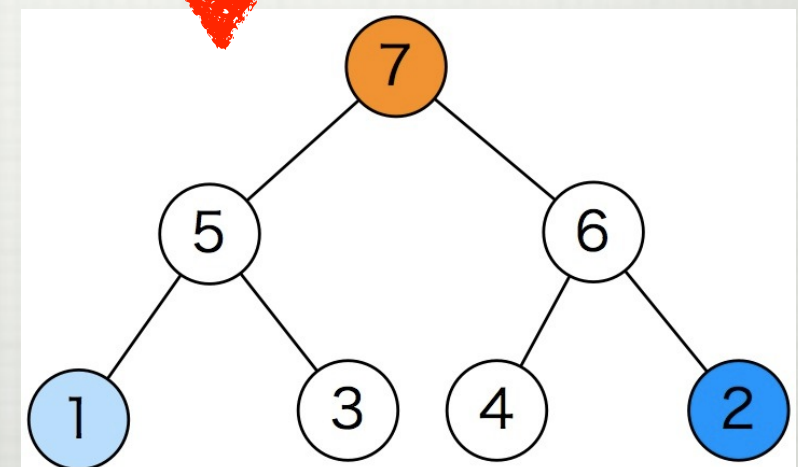


根の値を取り出す。

ヒープの最後の要素を根へ移動

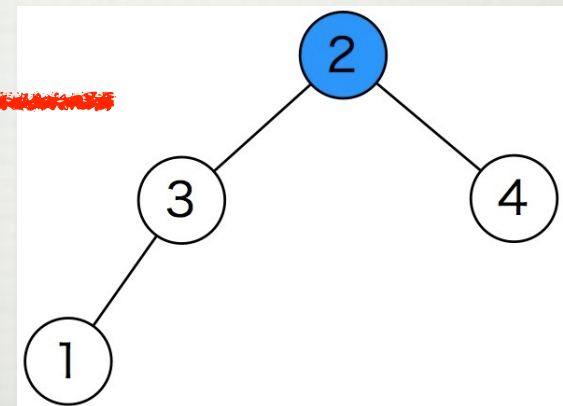
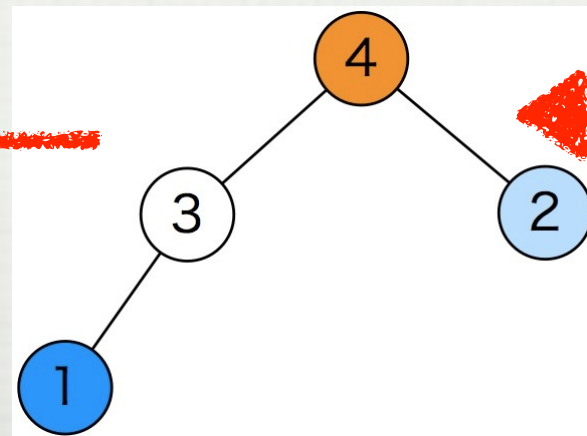
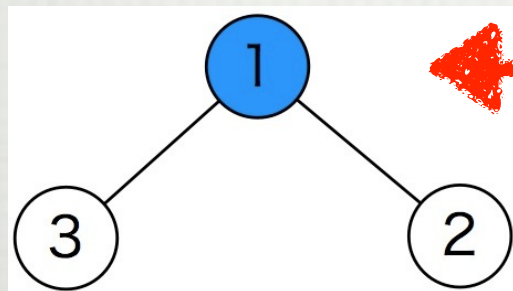
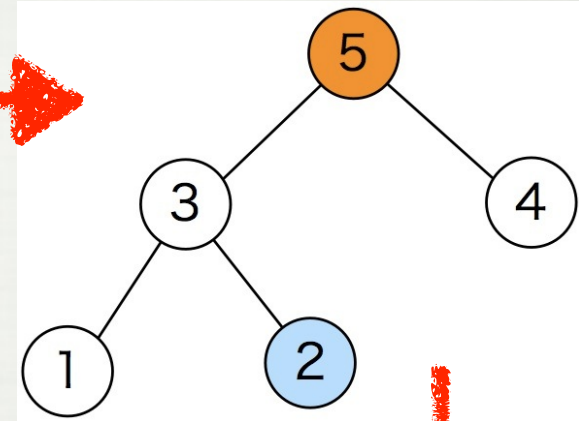
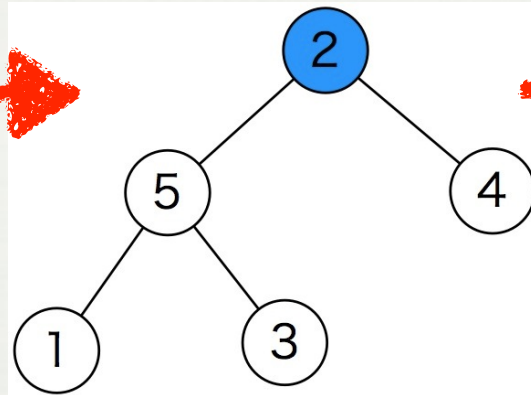
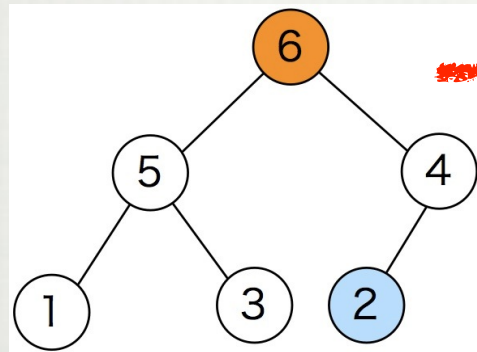


根の値を下方移動





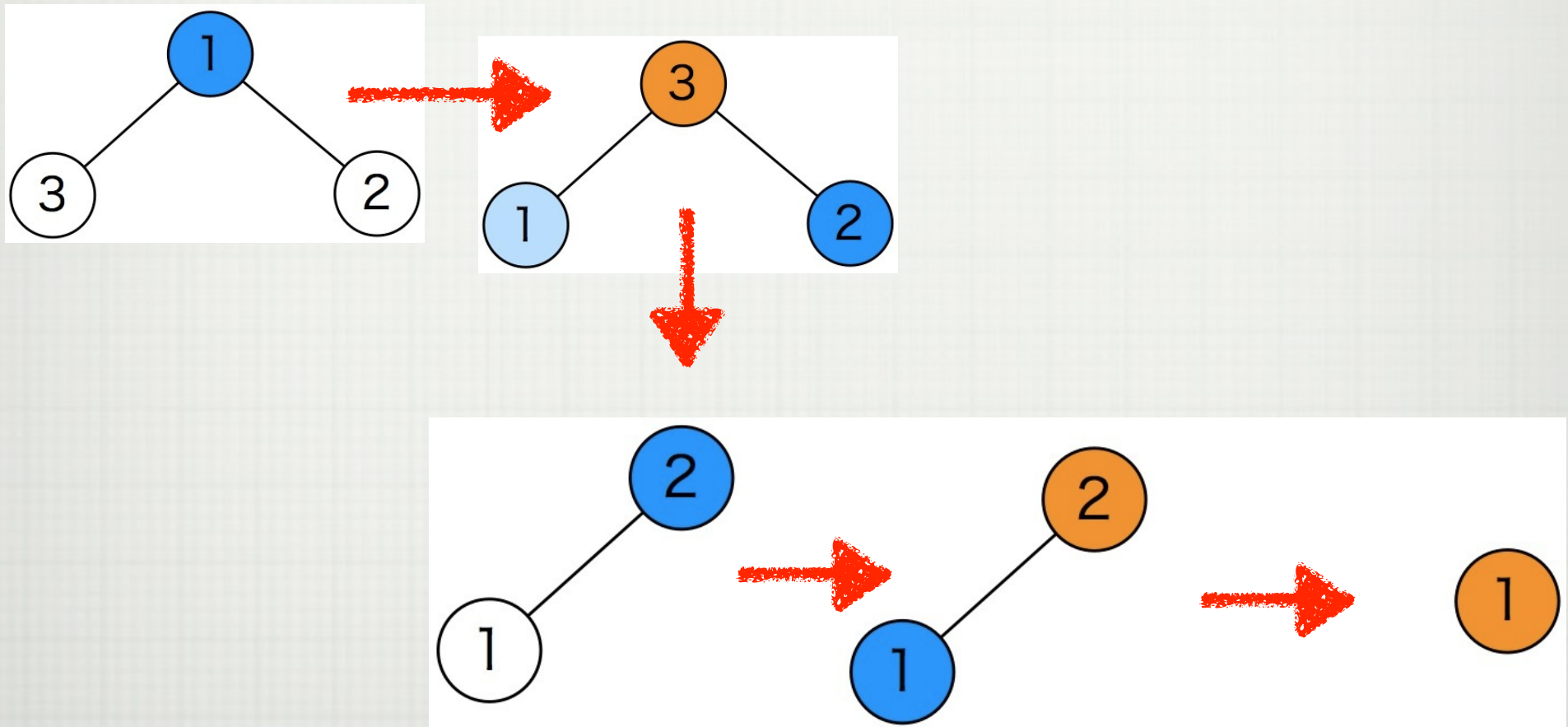
# ヒープから根の削除 (3)





# ヒープから根の削除 (4)

---



# ヒープから根の削除

---

## Algo-Heap3

- 最後の要素を根に移動
  - 根の左部分木, 右部分木はヒープとなっている
- 根の値を下方移動すれば良い
  - 根の値が, 子の値より小さい場合, 大きい方の子の値と交換
  - 子の値のほうが小さくなるか, 葉に到達するまで繰り返す

# 演習11-5

---

- sample11-3.cと同様にあらかじめ与えた2分木から下方移動によってヒープを構成し、出来上がったヒープから順に根を除きヒープを再構成するプログラム（sample11-5.c）を作成しなさい。  
なお、ヒープが根の値だけとなるまで繰り返すこと。

ヒント：下方移動する関数shiftdownを作る

```
shiftdown (int parent, int n, int heap[])
```

```
//parent:下方移動させる親ノードのインデックス
```

```
//n: 下方移動させるヒープの最後の要素
```

```
//heap[]: ヒープを表す配列
```

```
void shiftdown (int parent, int n, int heap[])
{
    int child;
    int tmp;

    child=parent*2+1;
    while (child<=n) {
        if (child<n && heap[child]<heap[child+1])
            child++;
        if (heap[parent]<heap[child]) {
            tmp=heap[parent]; heap[parent]=heap[child];heap[child]=tmp;
        }
        parent=child;
        child=parent*2+1;
    }
}
```



# 課題11-3

---

- データを一つずつ入力して、上方移動によって入力ごとにヒープを構成する。そして、次に出来上がったヒープから順に根を取り除きヒープを再構成するプログラムを書きなさい。なお、ヒープが根の値だけとなるまで繰り返すこと。ただし、入力するデータ数はたかだか50とする。

# レポート提出

---

- 課題11-1～11-3
- 提出期限：7月8日 0:00（7月7日まで）
- 提出先：Webclass