数据结构与算法实战第五讲优先队列与集合

5.1 优先队列 (Priority Queue)

优先队列 (Priority Queue):

- 出队: 最高(最低)优先级的元素
- 入队: 无特别要求

探讨实现方式:

- 数组?
- 链表?
- 排序数组?
- 排序链表?
- 二叉搜索树?
- AVL树?

	插入	查找	删除	评价	
数组	$\Theta(1)$	$\Theta(N)$	Θ(1)	查找慢	
单链表	$\Theta(1)$	$\Theta(N)$	$\Theta(1)$	查找慢,空间费	
排序数组	O(logN)+O(N)	Θ(1)	Θ(1)	需排序,插入慢,需移动	
排序单链表	O(N)+O(1)	Θ(1)	Θ(1)	需排序,插入慢,空间费	
二叉搜索树	O(logN) ?	O(logN) ?	O(logN) ?	严重失衡	
AVL树	O(logN)	O(logN)	O(logN)	操作复杂,功能太多	

有没有更好的实现方案?

要求:

- 只关注"优先级最高(最低)元素出队"
- 空间省

思路:

空间省 => 顺序实现

减少比较或元素移动次数 => 逻辑结构是二维的

你想到了什么?

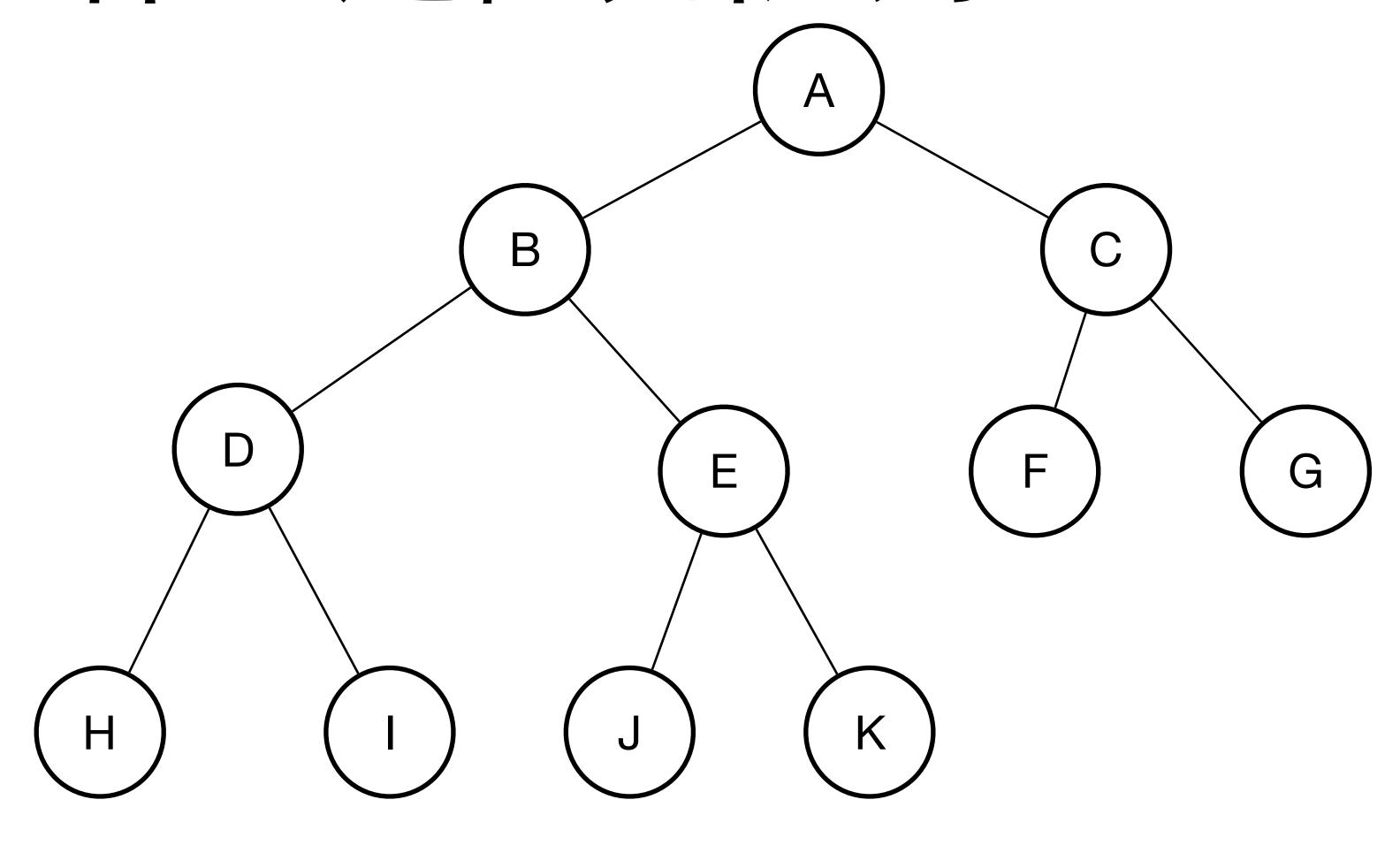
完全二叉树!

可以用数组存储!

两个问题:

1、要使最高(最低)优先级元素迅速出队,该元素放到。 哪儿呢?

2、这个树如何组织,使得插入、删除操作比较便捷呢?

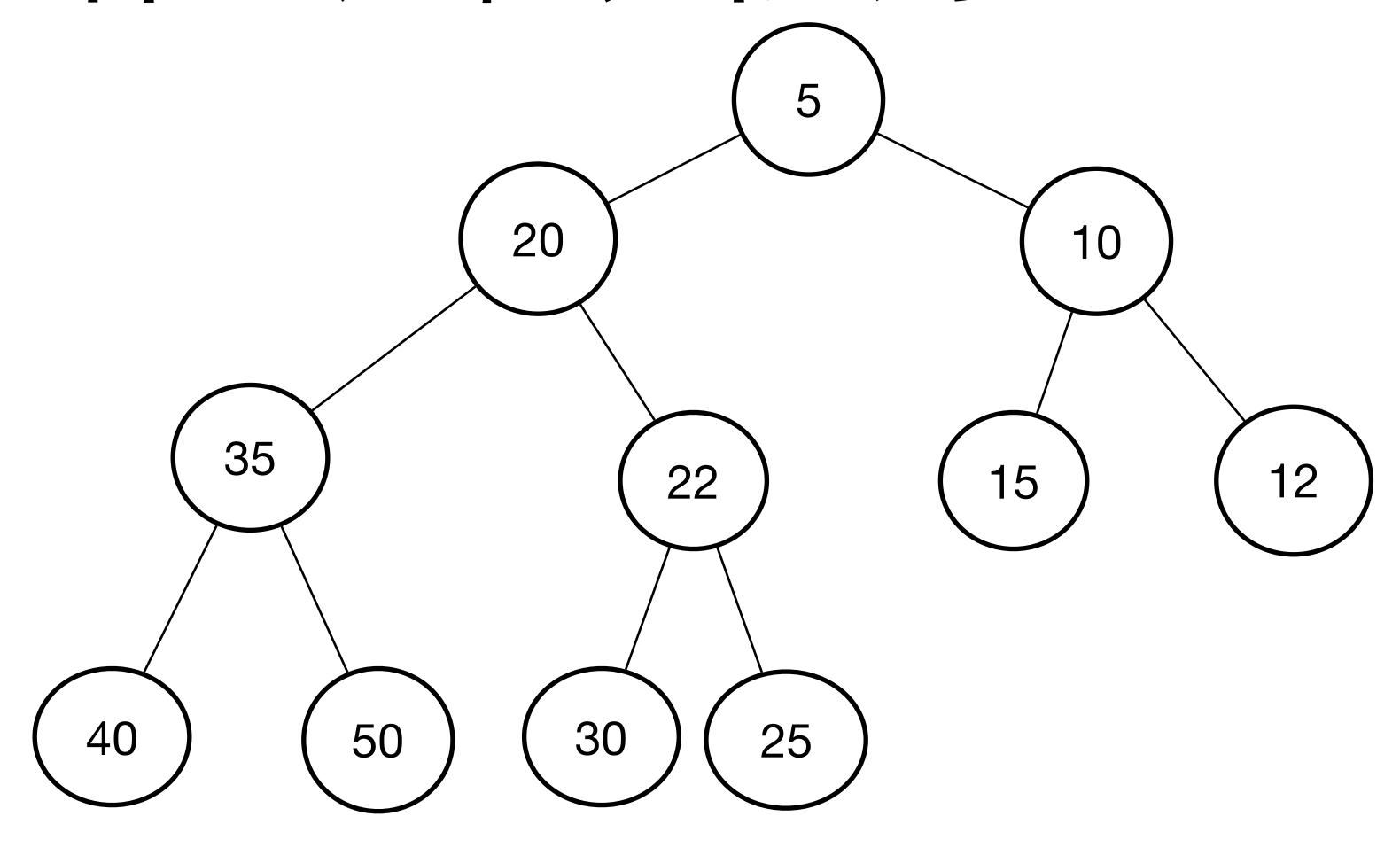


最小树:

每个节点的元素均不大于其子节点的元素。

最小堆: (二叉堆)

即是完全二叉树又是最小树。

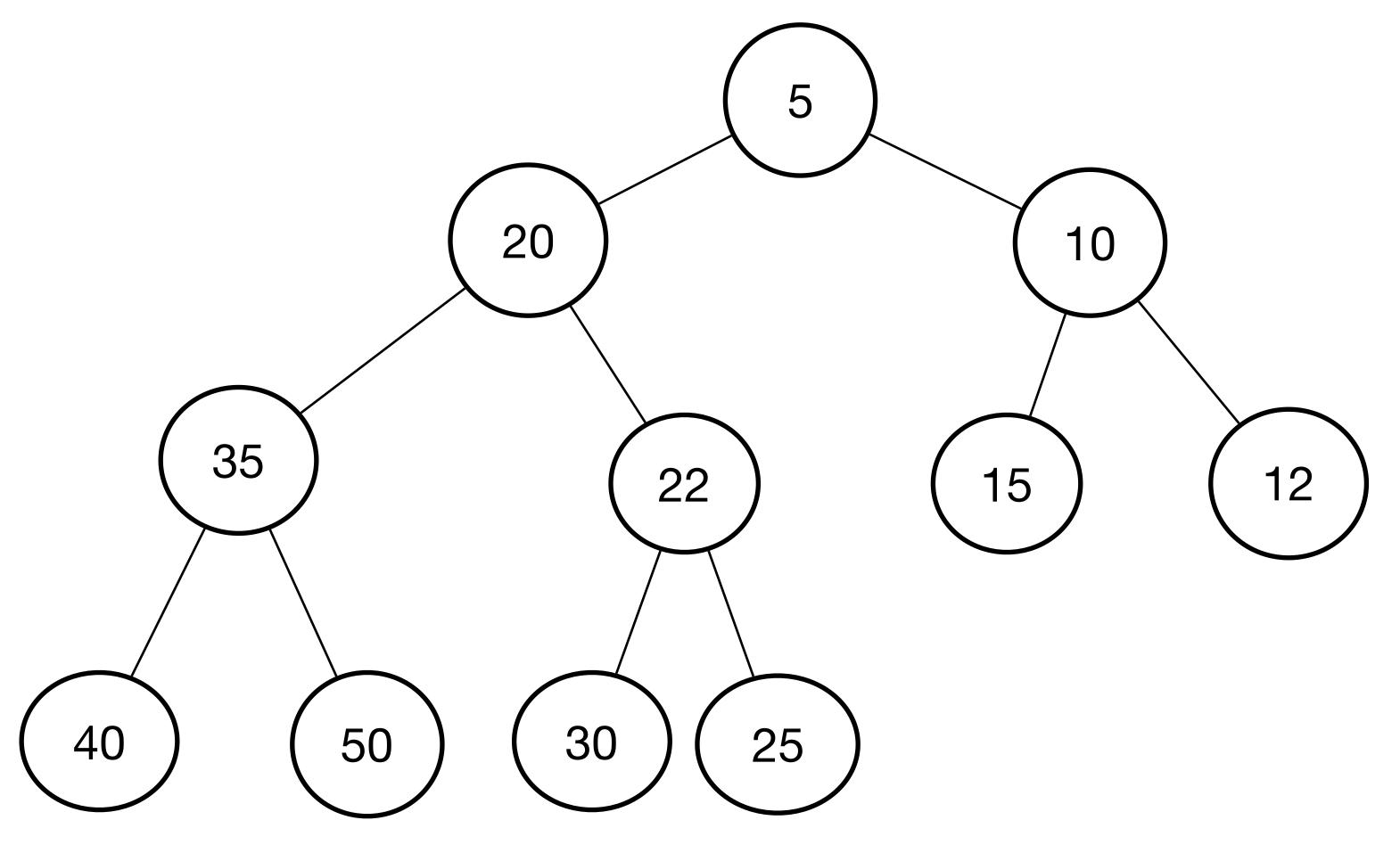


我们用"堆" (heap) 来实现"优先队列"!

5.1.2 堆的创建与插入操作

创建: 空堆

插入: 插在哪儿呢?

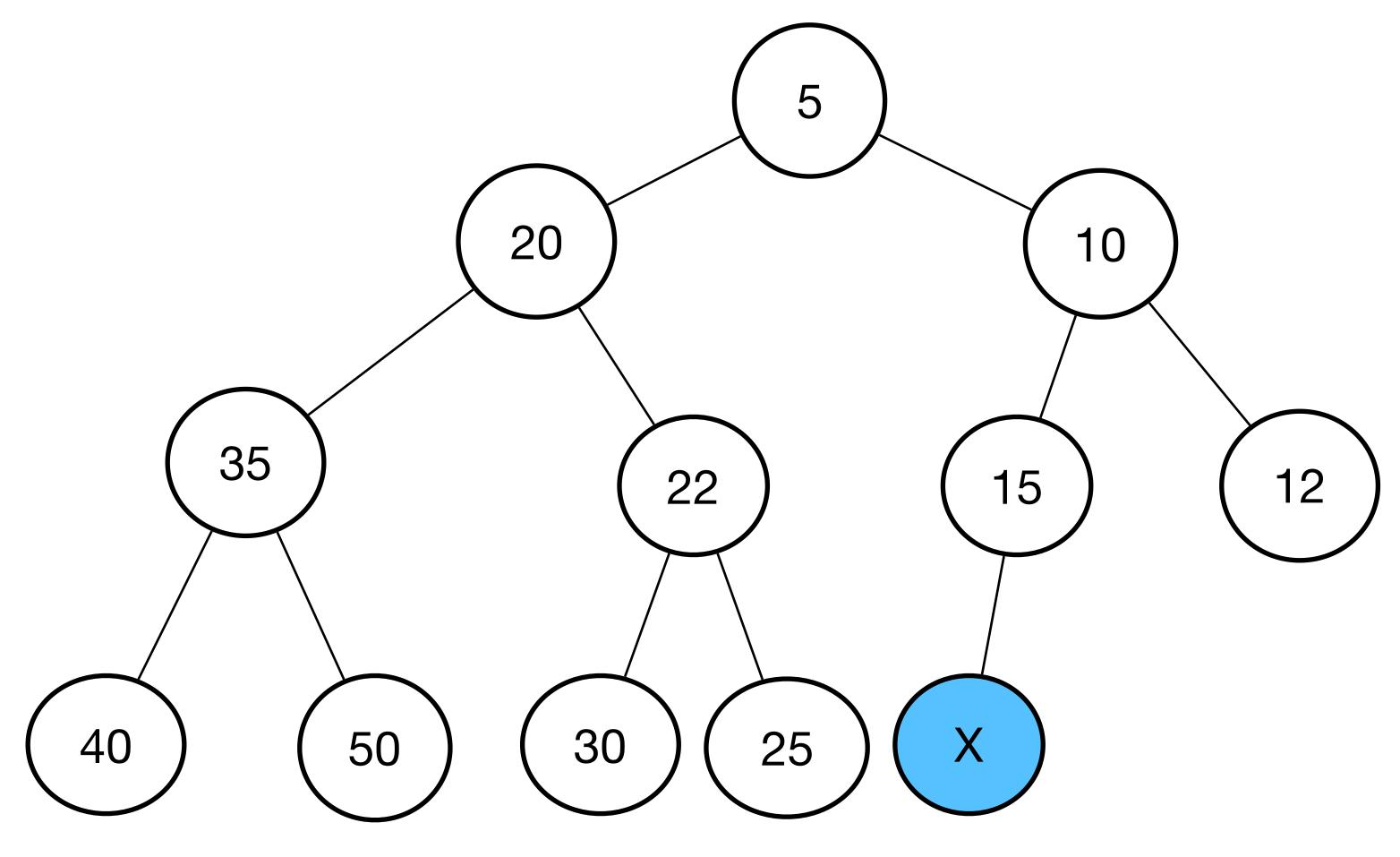


5.1.2 堆的创建与插入操作

创建: 空堆

插入: 插在最后!

然后呢?

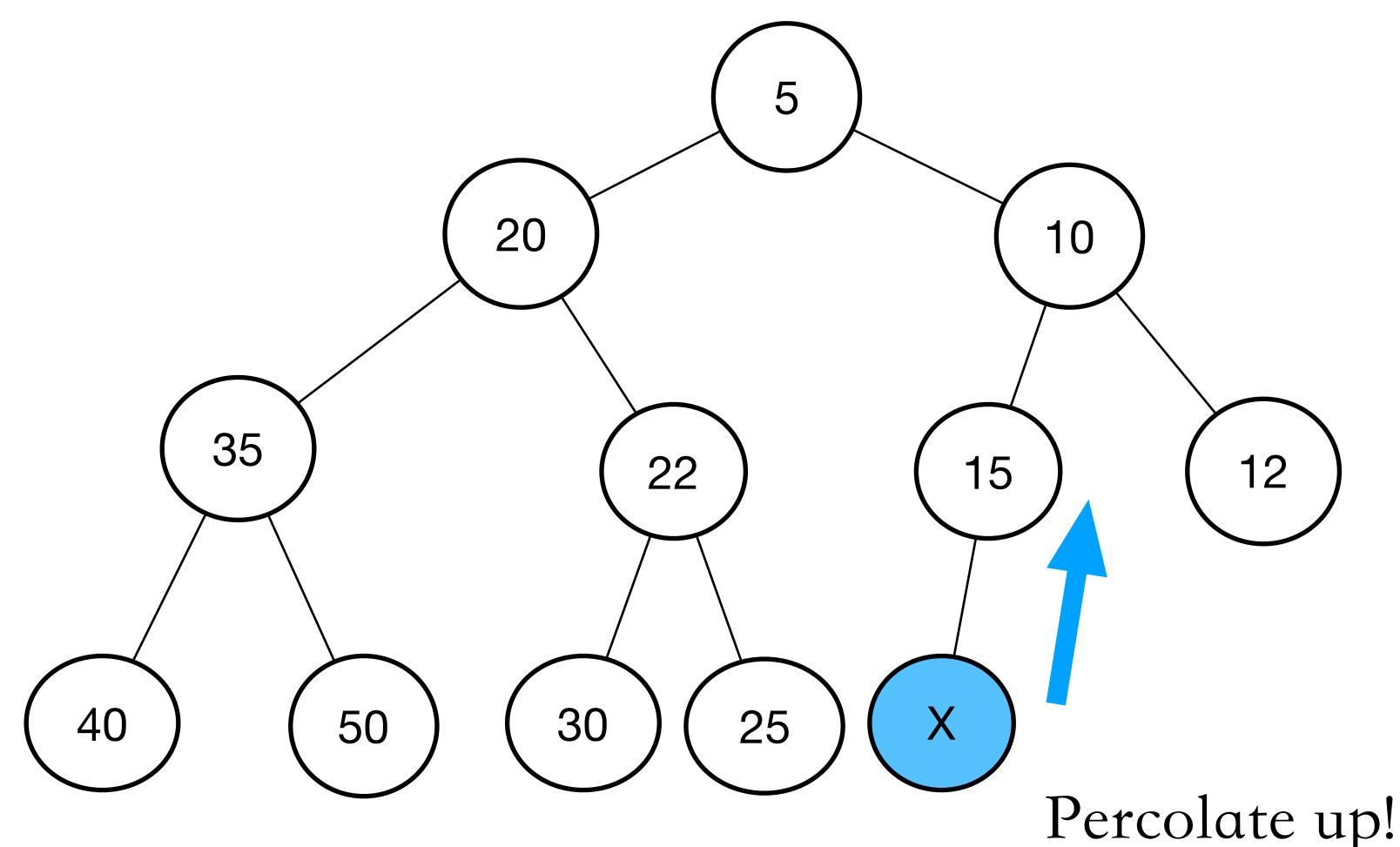


5.1.2 堆的创建与插入操作

创建: 空堆

插入: 插在最后!

然后呢?



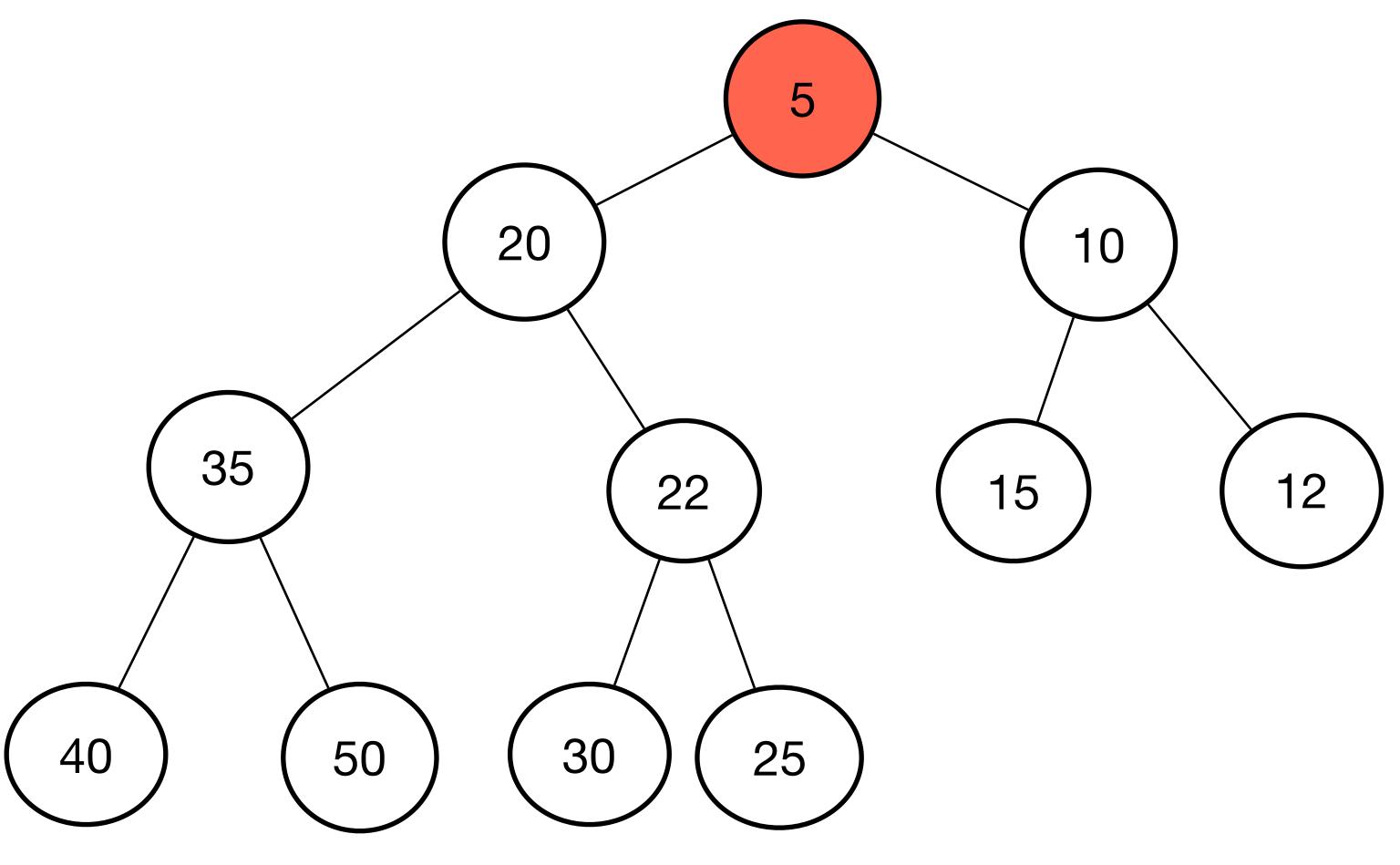
5.1.3 堆的删除操作

删除: 删哪一个?

这很显然

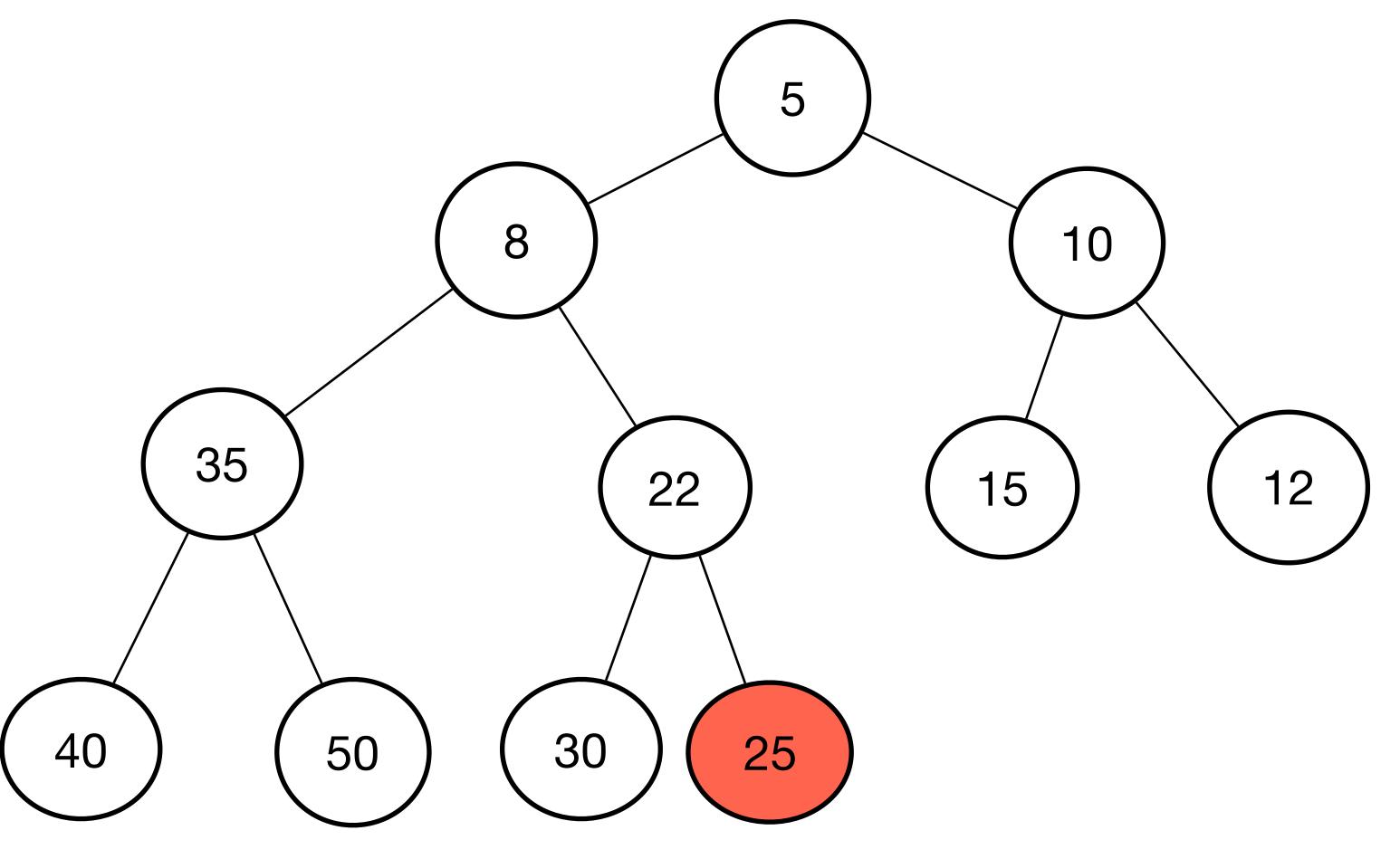
然后呢?

从它的两个儿子中选一个来补充这个位置吗?



5.1.3 堆的删除操作

假设我们"近视眼",站得远一些看,会是另一幅情景

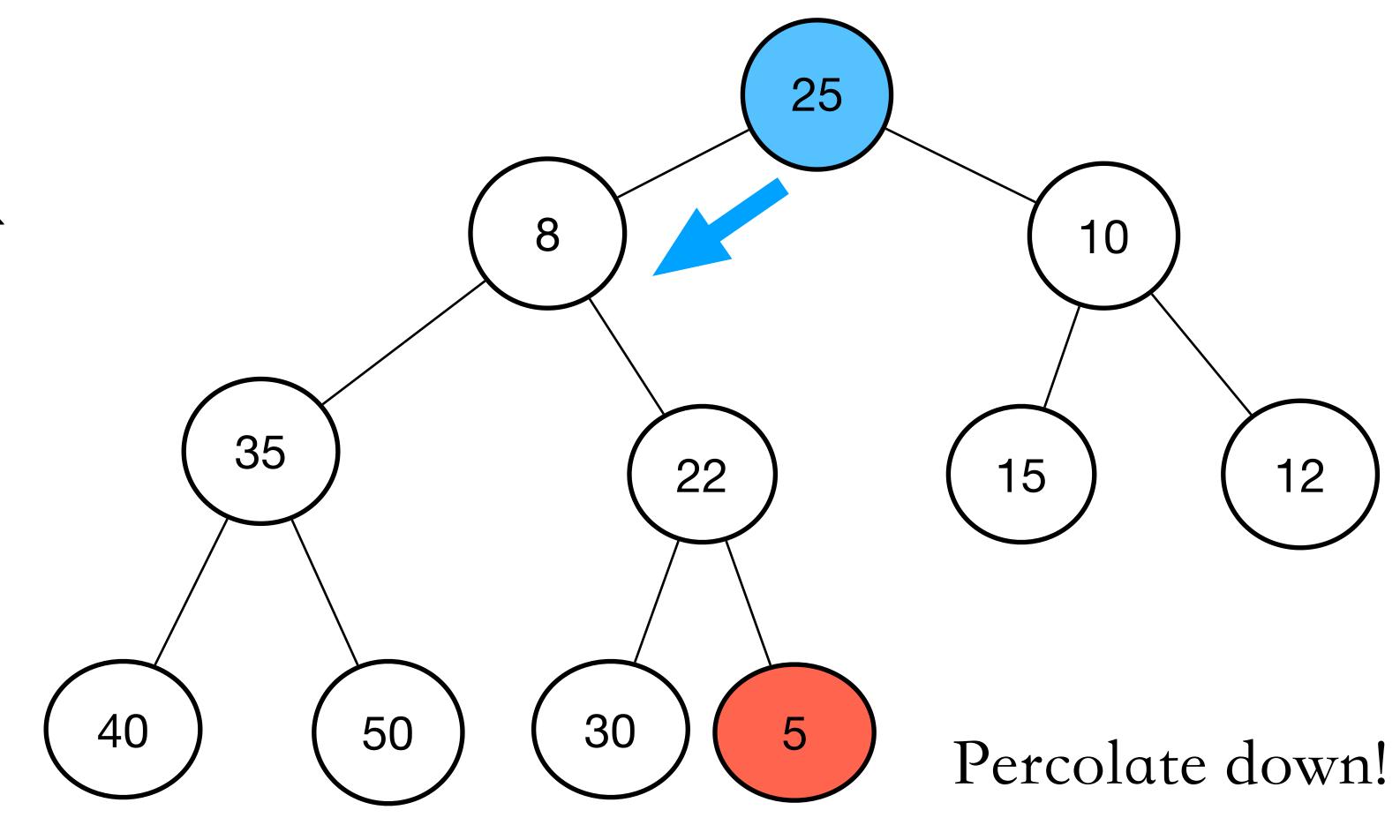


5.1.3 堆的删除操作

假设我们"近视眼",站得远一些看,会是另一幅情景。

移动"12"的过程,没有 "空腔",所以向左、向 右都没问题

(题外话: 从图中, 我 们还注意到了什么?)



给出列表: 90 20 70 10 30 40 15 25 35 45 11 80 , 如何基于这些元素,构建一个最小堆?

回答: 简单!创建空堆,然后元素依次插入到堆中~

分析效率:

给出列表: 90 20 70 10 30 40 15 25 35 45 11 80 , 如何基于这些元素,构建一个最小堆?

回答: 简单!创建空堆,然后元素依次插入到堆中~

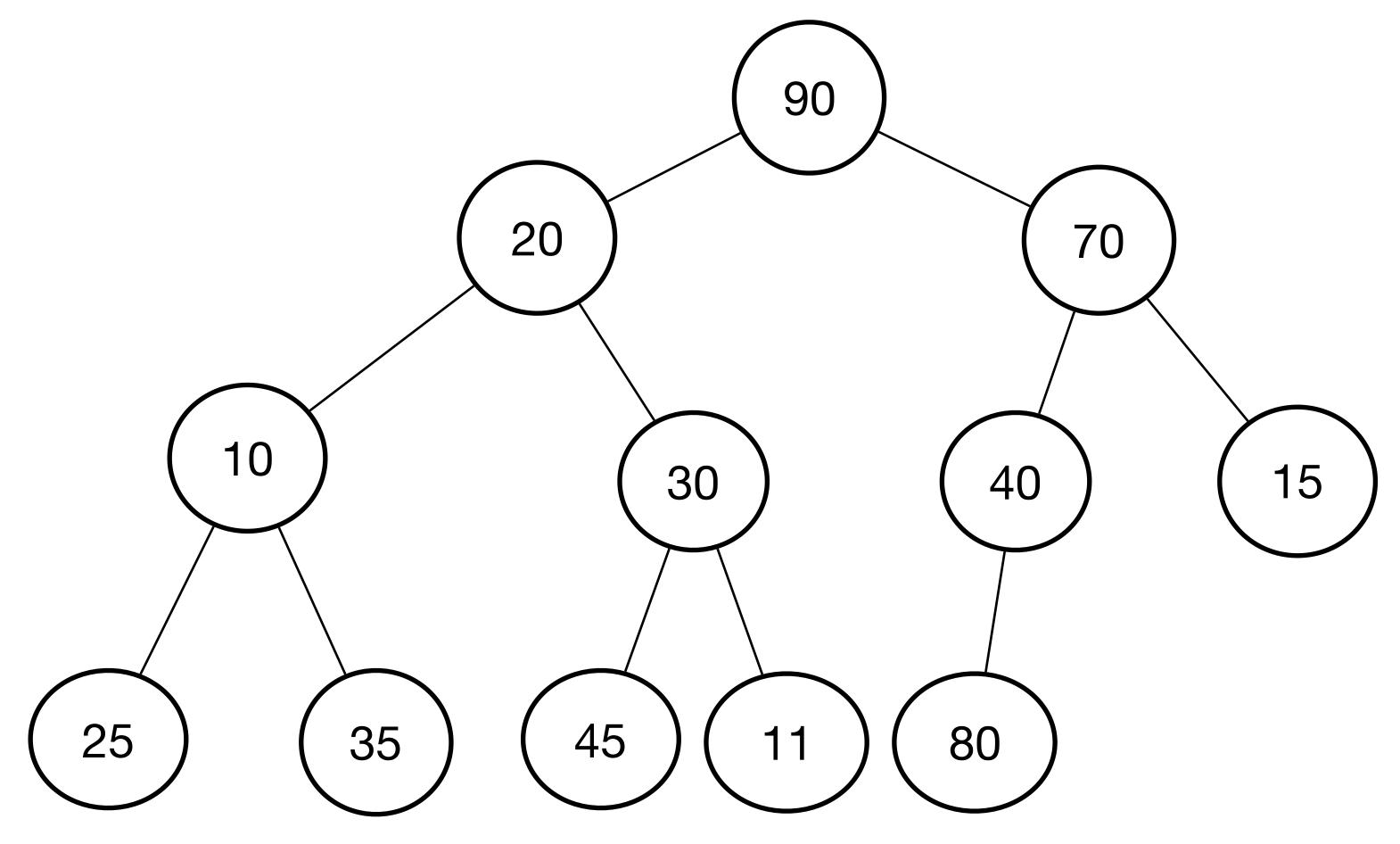
分析效率: O(N logN)

我们想怎么做? 比 O(N logN) 更快……那会是……?

思路:

依次插入,慢在哪里?

怎么改进?

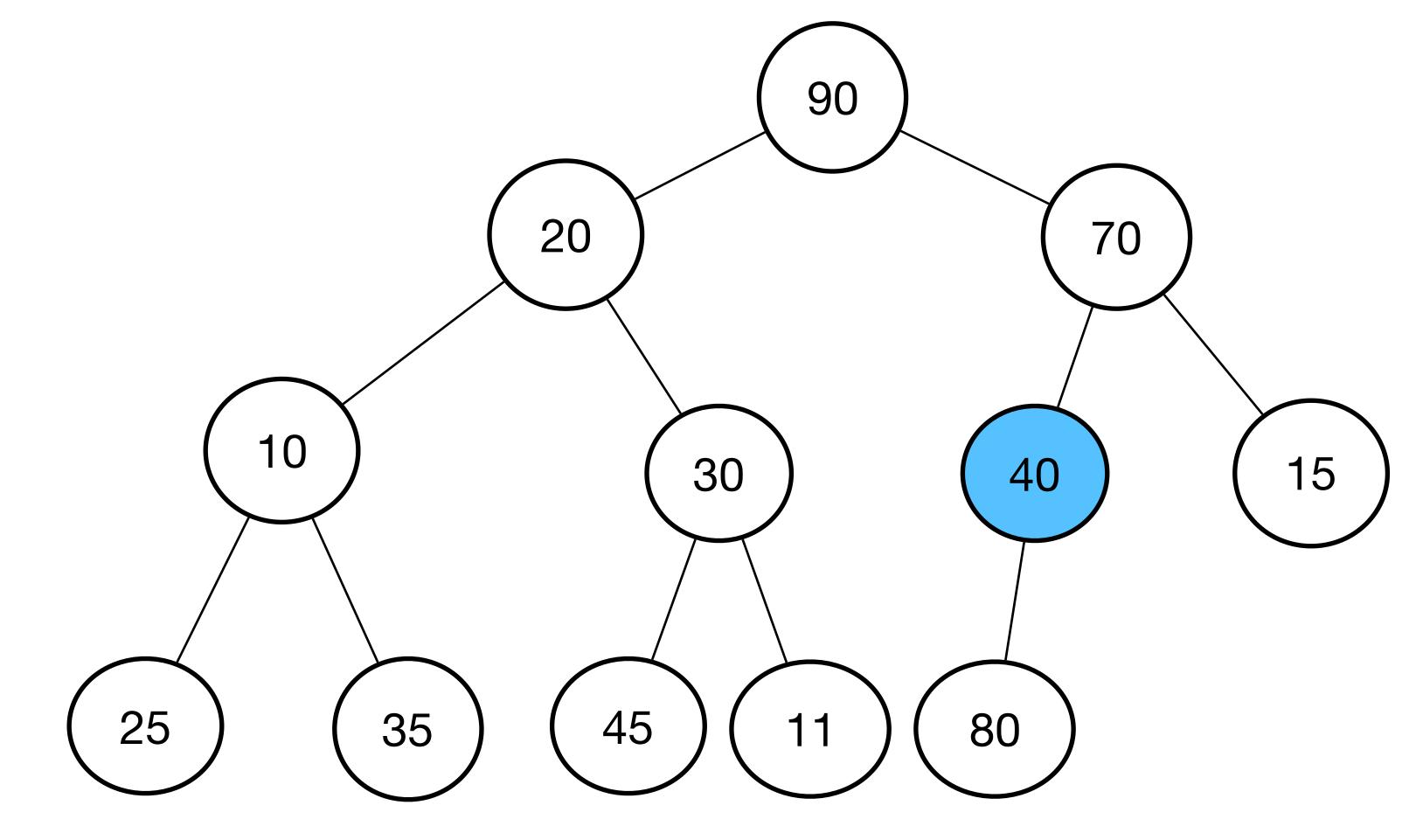


percolateDown 6

percolateDown 5

percolateDown 4

• • • • •

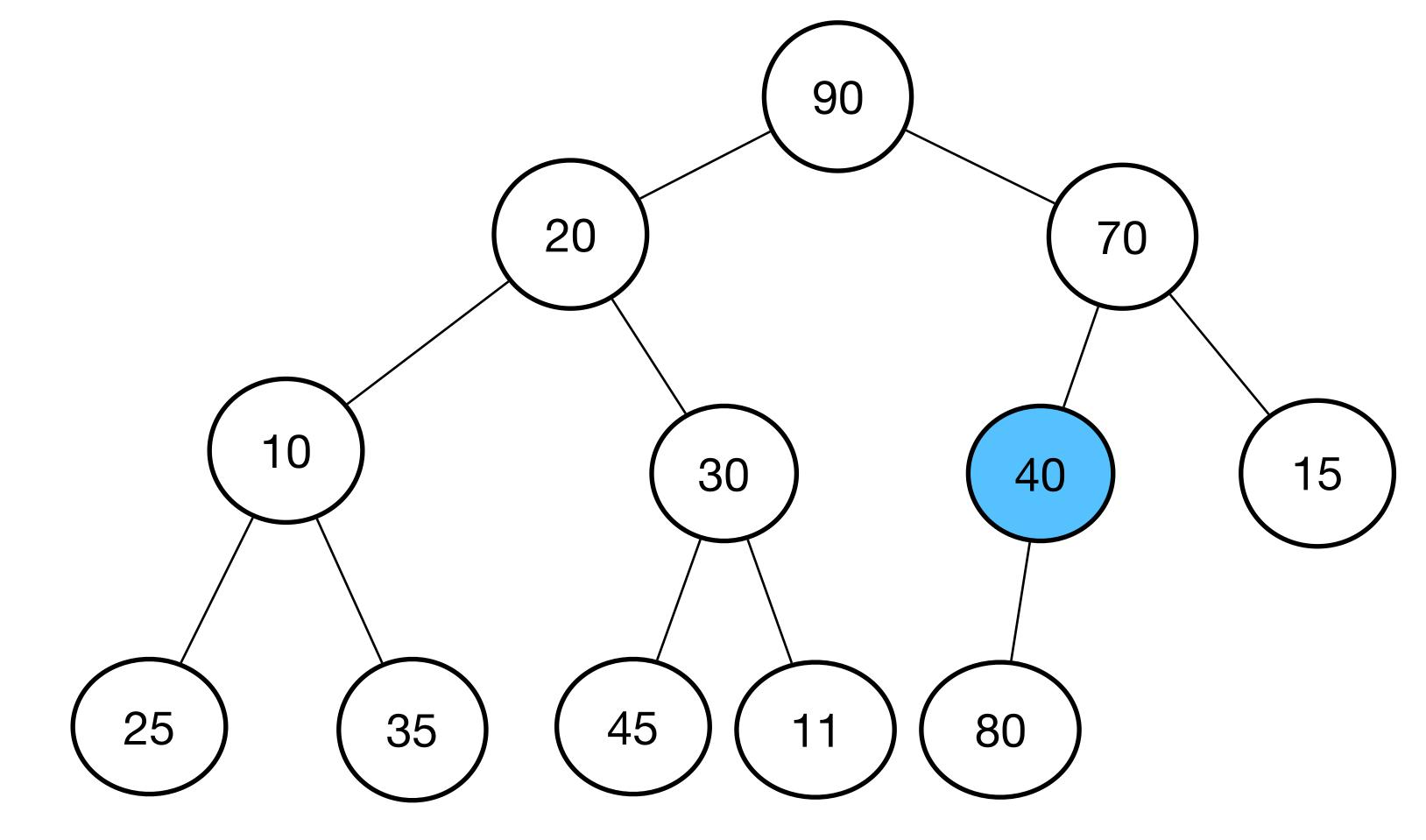


percolateDown 6

percolateDown 5

percolateDown 4

• • • • •



O(N)

- 提高元素优先级
- 降低元素优先级
- 删除元素 (不是堆顶)

- 提高元素优先级 提高 + percolate up
- 降低元素优先级
- 删除元素 (不是堆顶)

- 提高元素优先级 提高 + percolate up
- 降低元素优先级 降低 + percolate down
- 删除元素 (不是堆顶)

- 提高元素优先级 提高 + percolate up
- 降低元素优先级 降低 + percolate down
- 删除元素(不是堆顶) 欲使其灭亡,先使其膨胀

提高至堆顶+删除堆顶

5.1.6 其他语言优先队列(堆)的使用

- C++
- Java
- Python

数据结构与算法实战 第五讲优先队列与集合

5.2 集合 (Set)

5.2.1 集合的概念

```
集合 (Set) : S = \{x \mid P(x)\}
```

- 元素无序、不重复
- 并、交、差等操作

5.2.2 集合的实现

- C: 自己手写一个
- C++: STL set (采用红黑树实现)
- Java: set
- Python: set

数据结构与算法实战 第五讲优先队列与集合

5.3 不相交集 (Disjoint Set)

5.3.1 不相交集的概念

场景: 等价类

• 关系R: 对于集合S中每对元素(a,b), a R b为true或false。

若aRb为true,则说a与b有关系。

• 等价关系: 关系R是集合S上的等价关系, 当且仅当:

R是对称的 (symmetric) 、自反的 (reflexive)、传递的 (transitive) 。

对称: a R b <==> b R a

自反: a R a

传递: a R b & b R c ==> a R c

5.3.1 不相交集的概念

场景: 等价类

集合S = {a, b, c, d, e, f, g, h, i, j}, 等价关系~, 有:

a~b, c~d, b~f, a~j, e~h, b~i,则(1)集合S划为哪几个等价类?

- => {a, b, f, i, j}, {c, d}, {e, h}, {g} 是S的不相交子集!
 - (2) 判断集合中的两个元素是否有等价关系?
- => 判断它们是否在同一个等价类

5.3.1 不相交集的概念

• 不相交集——"并查集"

与普通"集合"的不同

- 集合: 本集合有哪些元素?
- 不相交集: 本元素在哪个集合?

5.3.2 不相交集的操作

• 采用的数据结构

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
0	1	0	3	0	1	0	5	1	1
a	b	С	d	е	f	g	h	i	j

a~b, c~d, b~f, a~j, e~h, b~i

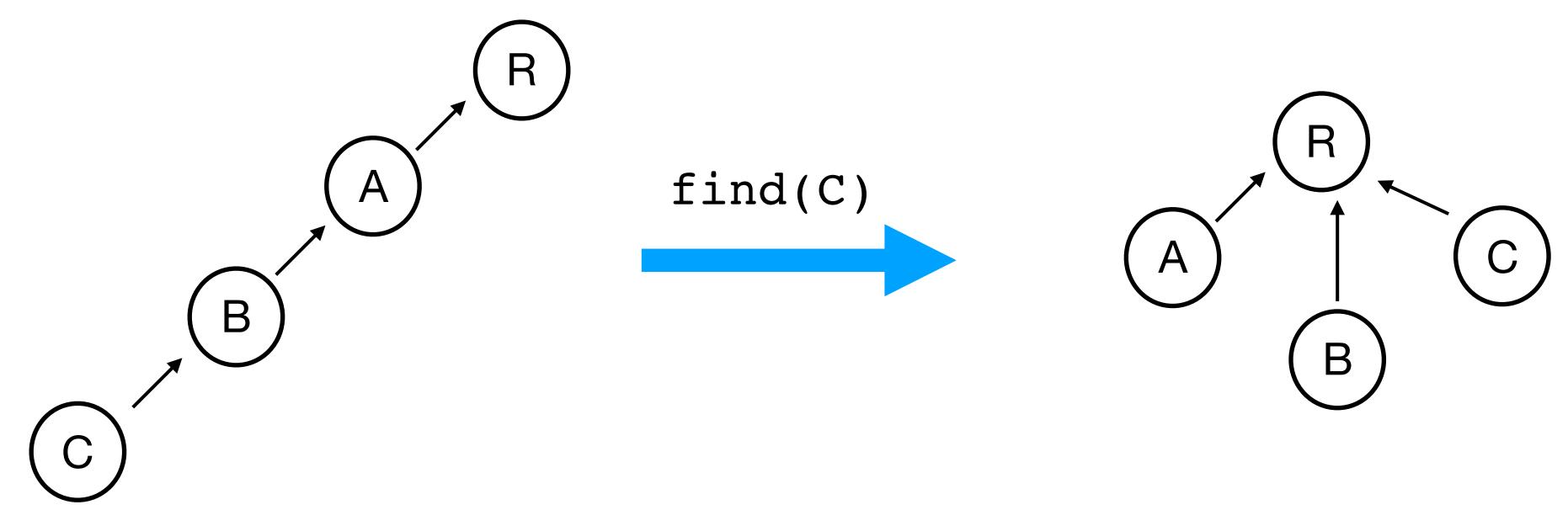
 $1\sim2, 3\sim4, 2\sim6, 1\sim10, 5\sim8, 2\sim9$

• 查操作: Find

• 并操作: Union

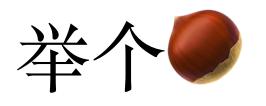
5.3.2 不相交集的操作

- Union by size 按大小求并: 把小树并到大树上
- Union by height(rank) 按高(秩)求并: 把矮树并到高树上
- Path compression 路径压缩



5.3.3 实例:推断学生所属学校

- 既需要知道集合里有哪些元素
- 也需要知道某元素在哪个集合
- 如何实现?



5.3.3 实例:推断学生所属学校

某个比赛现场有来自不同学校的N名学生,给出M对"两人同属一所学校"的关系,请推断学校数量,并给出人数最多的学校的学生名单。

输入格式:

先输入一个在[2,1000]范围的整数N,然后是N个用空格间隔姓名。接下来一行是正整数M,然后是M行,每行两个人名,表示同属一所学校。

输出格式:

先输出学校的数量,在下一行输出人数最多的学校学生名单。

5.3.3 实例:推断学生所属学校

输入样例:

8

Bill Ellen Ann Chris Daisy Flin Henry Grace

5

Ann Chris

Ellen Chris

Daisy Flin

Henry Ellen

Grace Flin

输出样例:

4

Ann Chris Ellen Henry