

Algo Design

Cours 5-2

Tas

Recherche en table

- Problème : Trouver une information associée à une « clé »
- Exemple : Annuaire, Bibliothèque, ...
- **Fonctions** :
 - recherche,
 - insertion,
 - suppression.
- Quelle structure de données utiliser ?

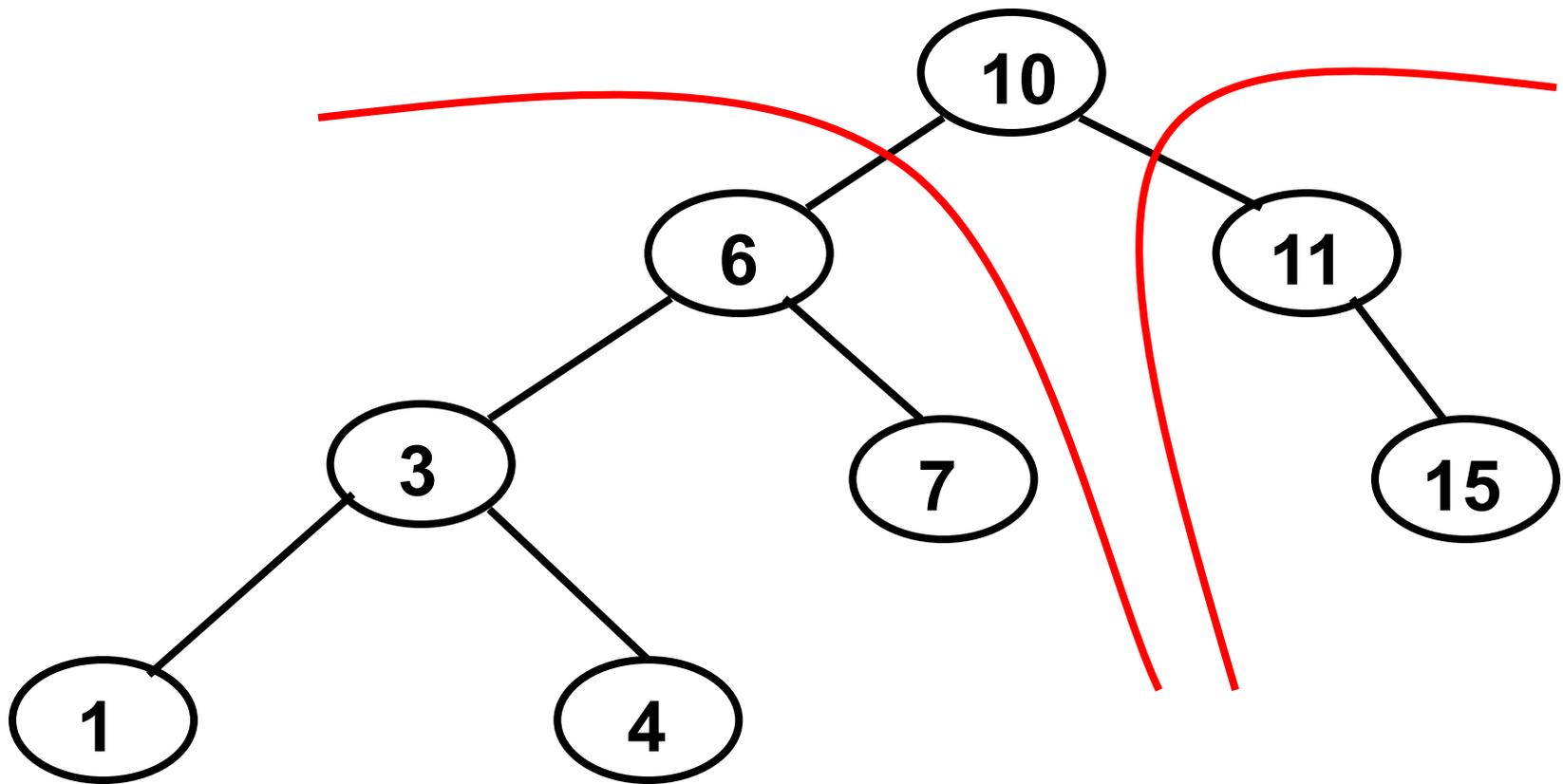
Solutions

- **Table à adressage direct**
 - stockage en $\Theta(m)$
 - opérations en $\Theta(1)$
- **Recherche séquentielle**
 - stockage en $\Theta(n)$
 - opérations en $\Theta(n)$
- **Recherche dichotomique**
 - Recherche en $\Theta(\log(n))$, autres en $\Theta(n)$

Arbre binaire de recherche

- Structure d'arbre binaire
- Chaque nœud contient une clé
- Toute clé d'un nœud de l'arbre est
 - **supérieure** à celles des descendants de son fils **gauche**
 - **inférieure** à celles des descendants de son fils **droit**

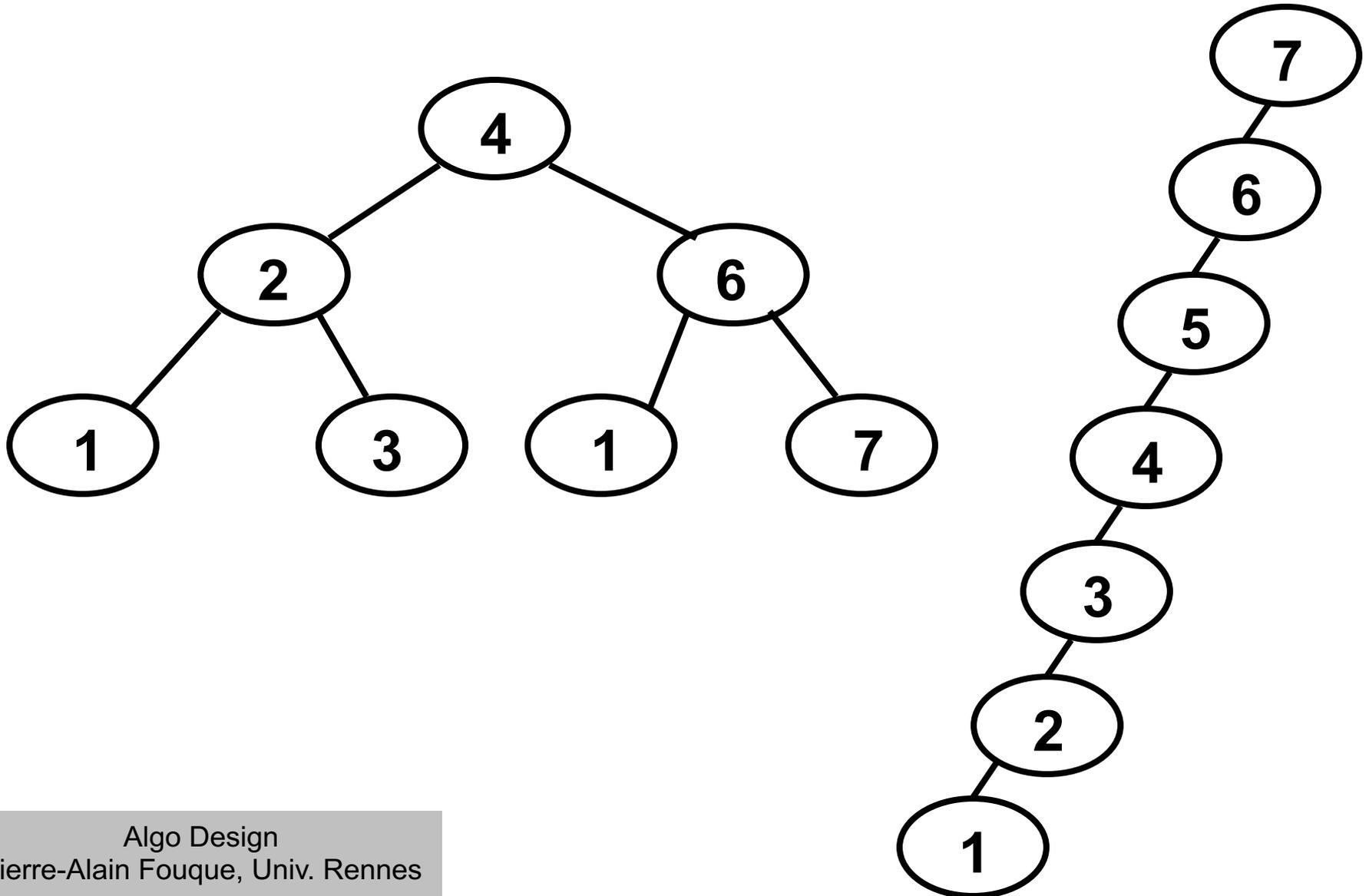
Exemple d'ABR



Complexité des ABR

- stockage en $\Theta(n)$
- recherche en $\Theta(\log(n))$
- insertion en $\Theta(\log(n))$
- suppression en $\Theta(\log(n))$
- **Solution au problème de la recherche en table**
- **Dans le pire cas, les complexités sont mauvaises → structure d'arbre équilibré**

ABRs contenant 1,2,...,7



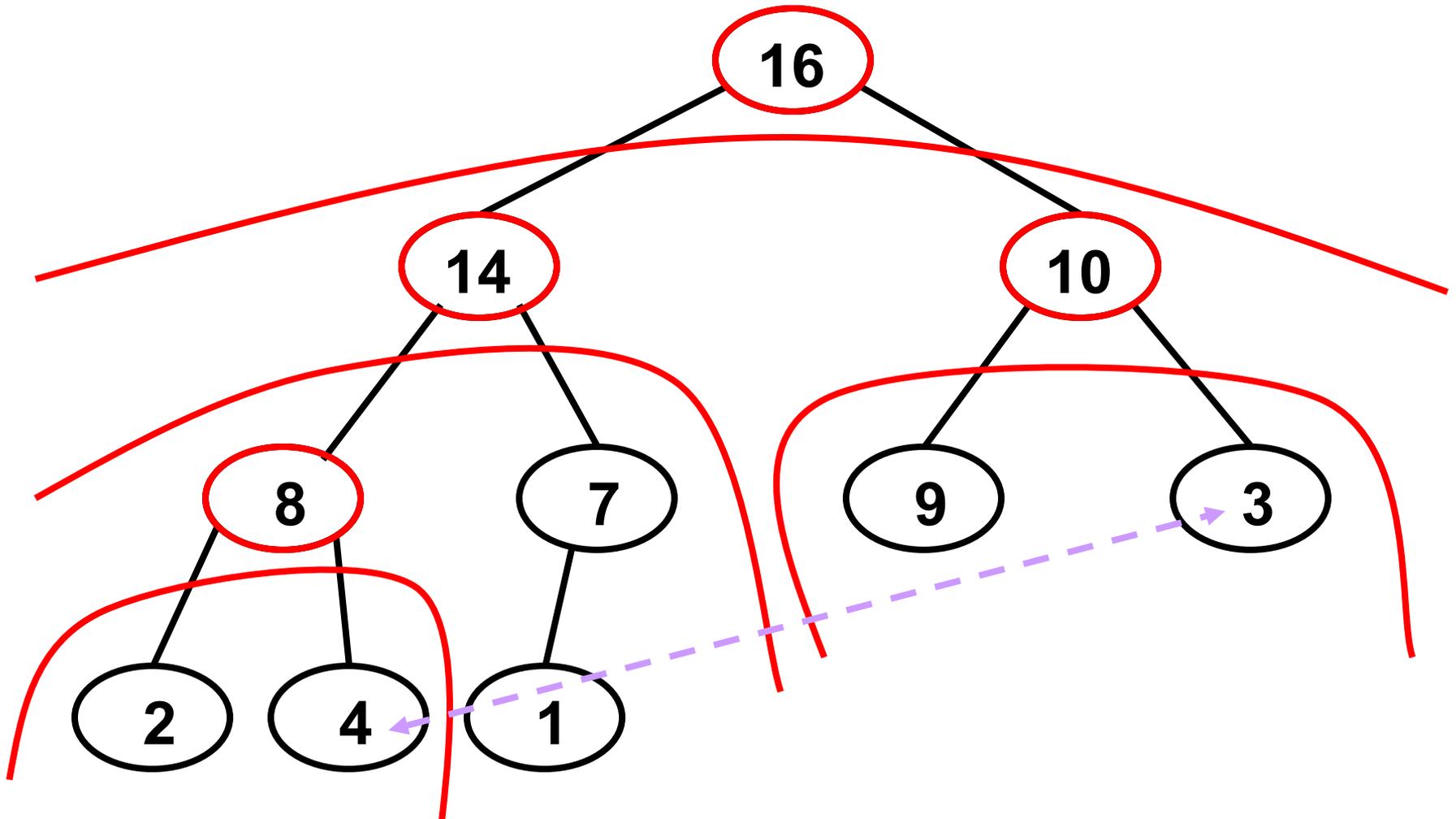
File de priorité

- Problème :
quelle structure de donnée utiliser afin de réaliser efficacement
 - une fonction d'**insertion** d'un nouvel élément
 - une fonction qui retourne **l'élément de plus haut rang**
 - une fonction qui **supprime** l'élément de plus haut rang
- Application : gestion d'évènements

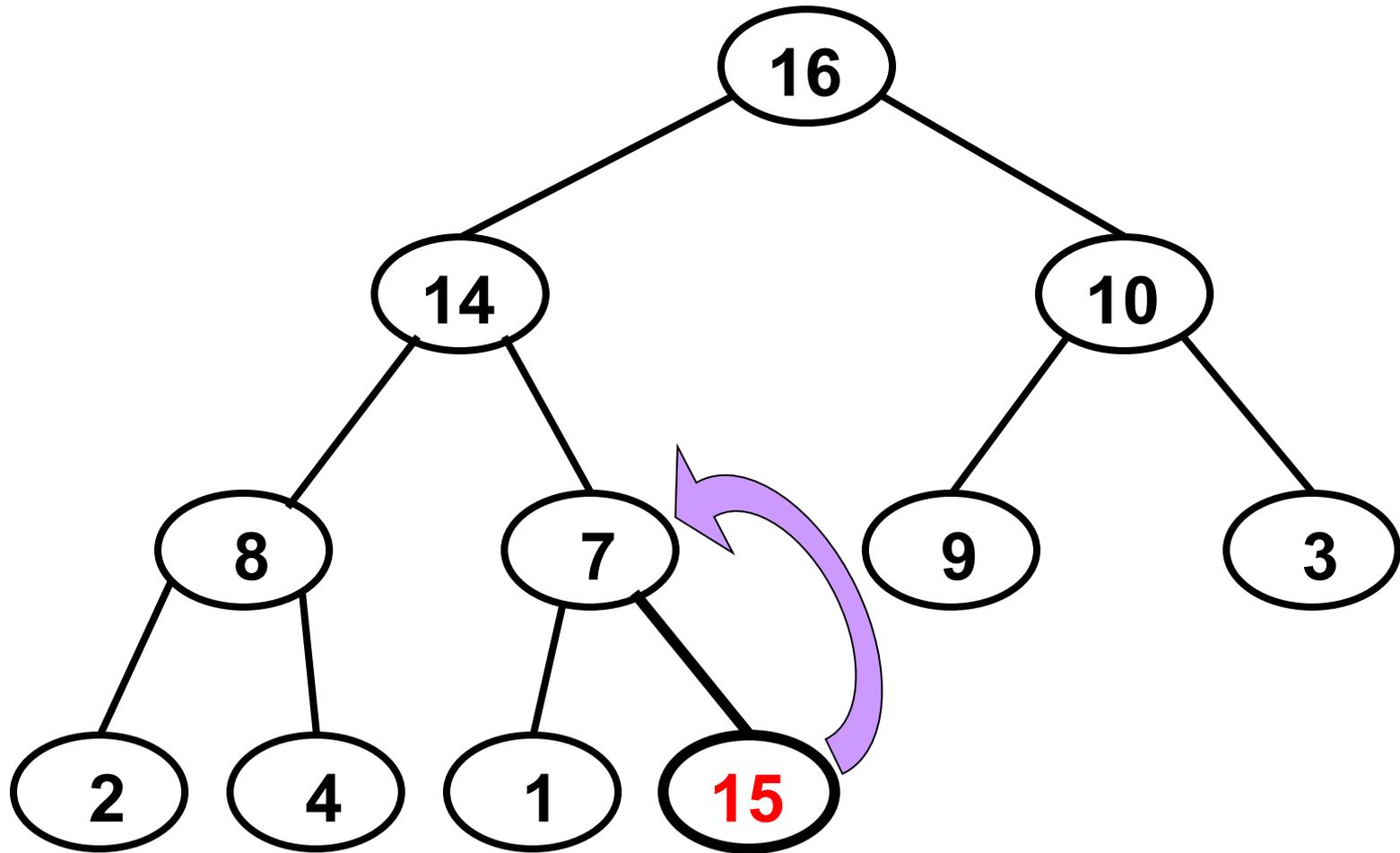
Structure de **tas** (heap)

- Arbre binaire **complet**
 - hauteur minimale
 - dernier niveau « tassé » à gauche
- **La clé de tout nœud est supérieure ou égale à celles de ses descendants**

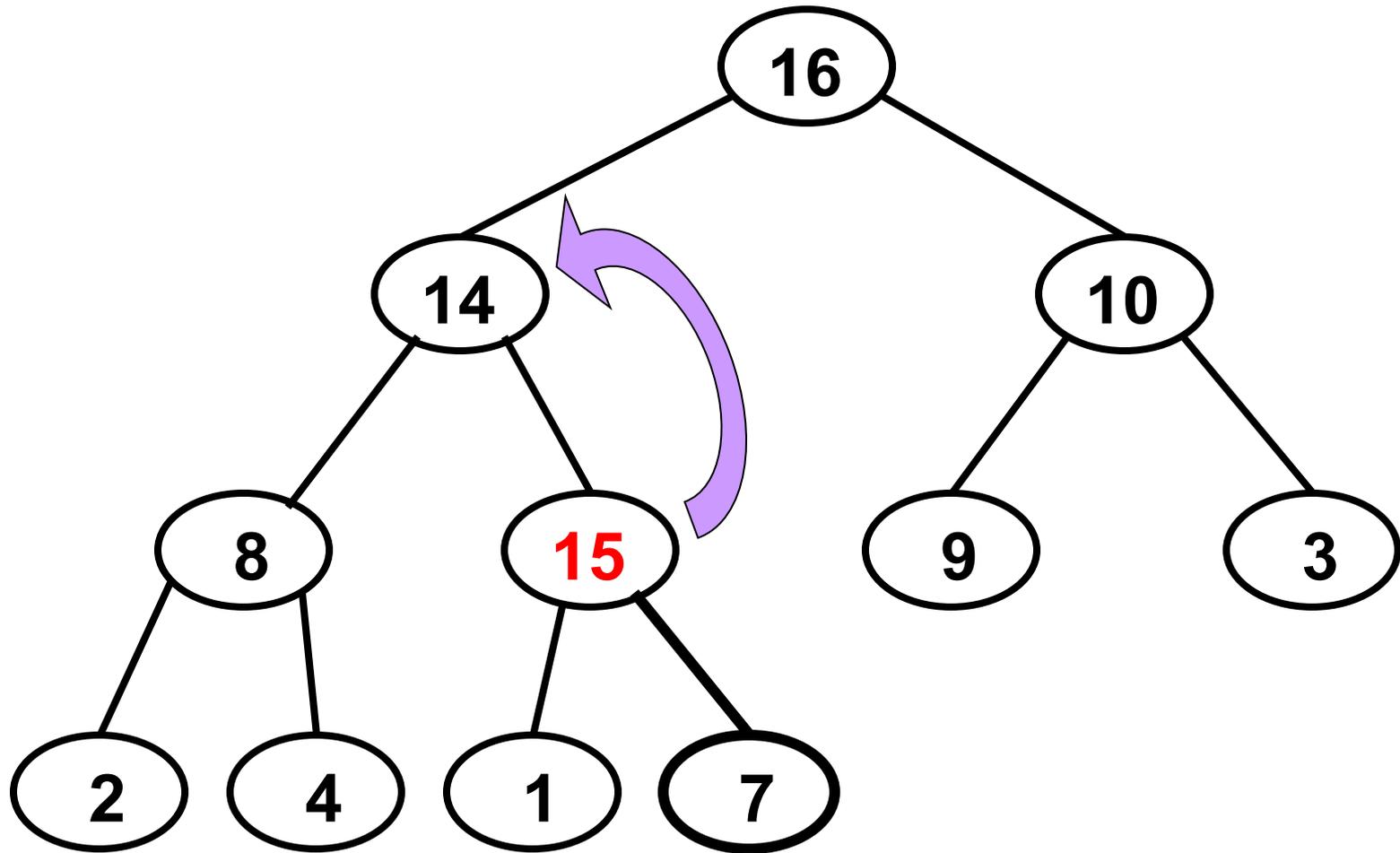
Exemple de tas



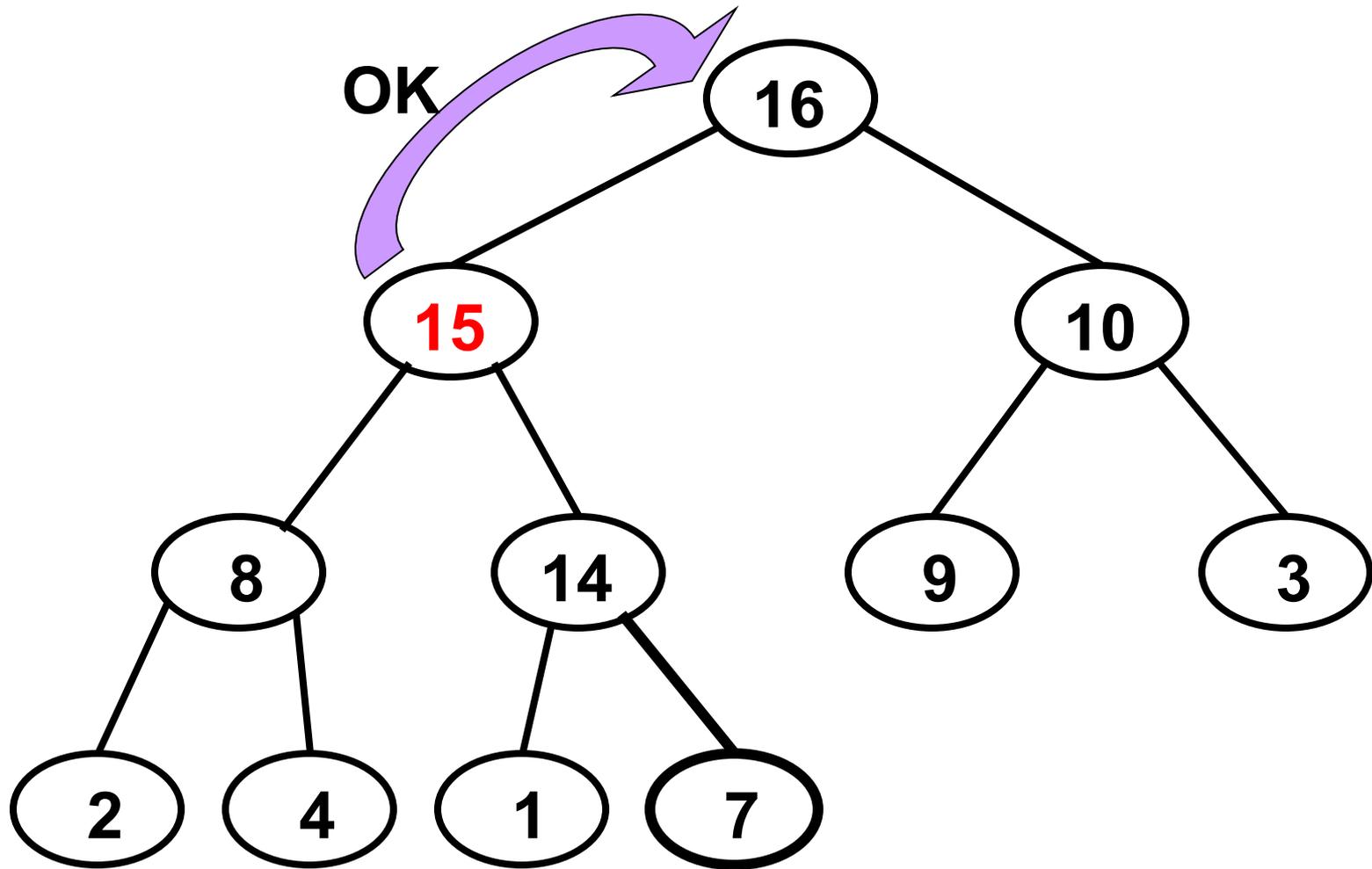
Insertion de 15



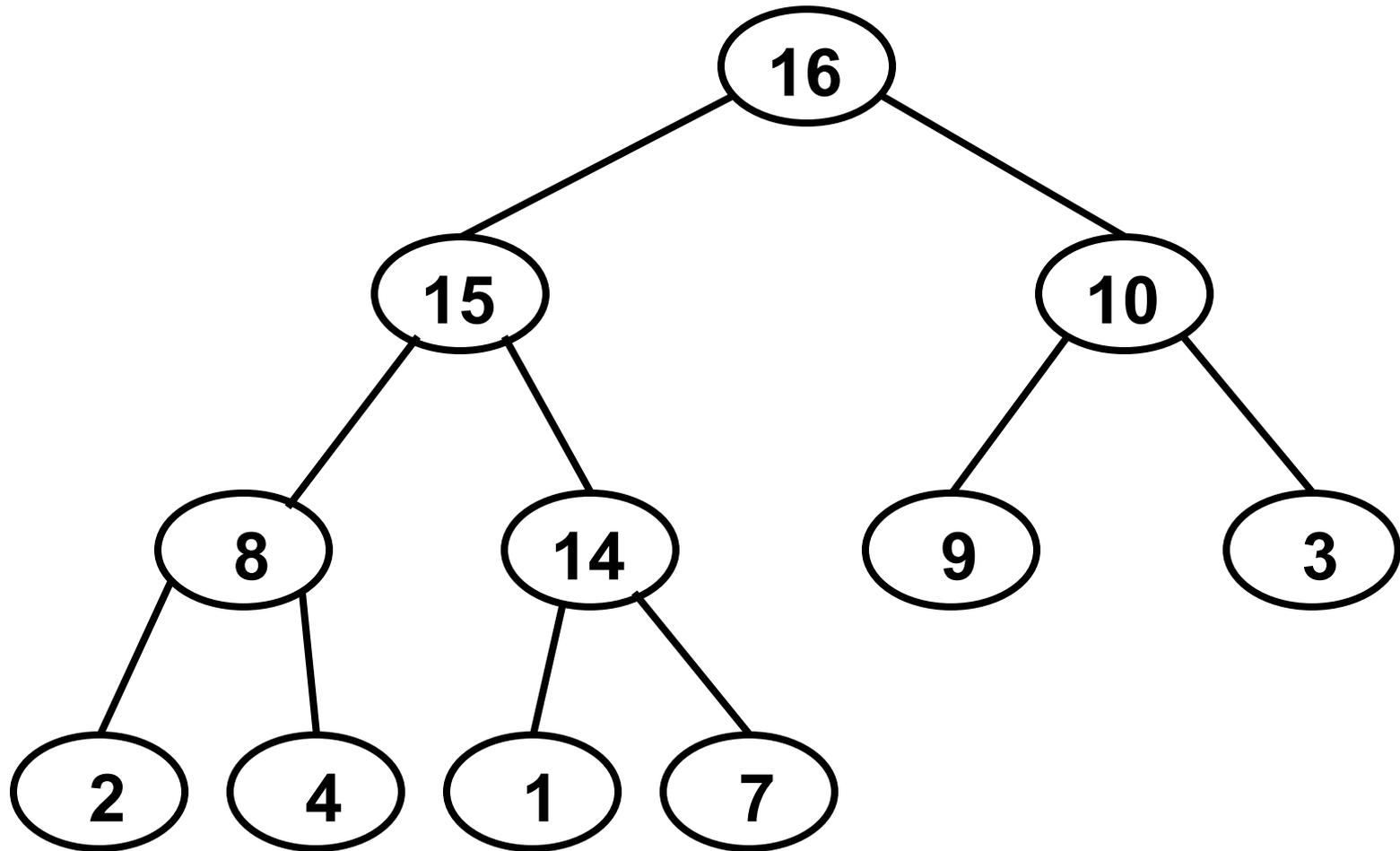
Insertion de 15



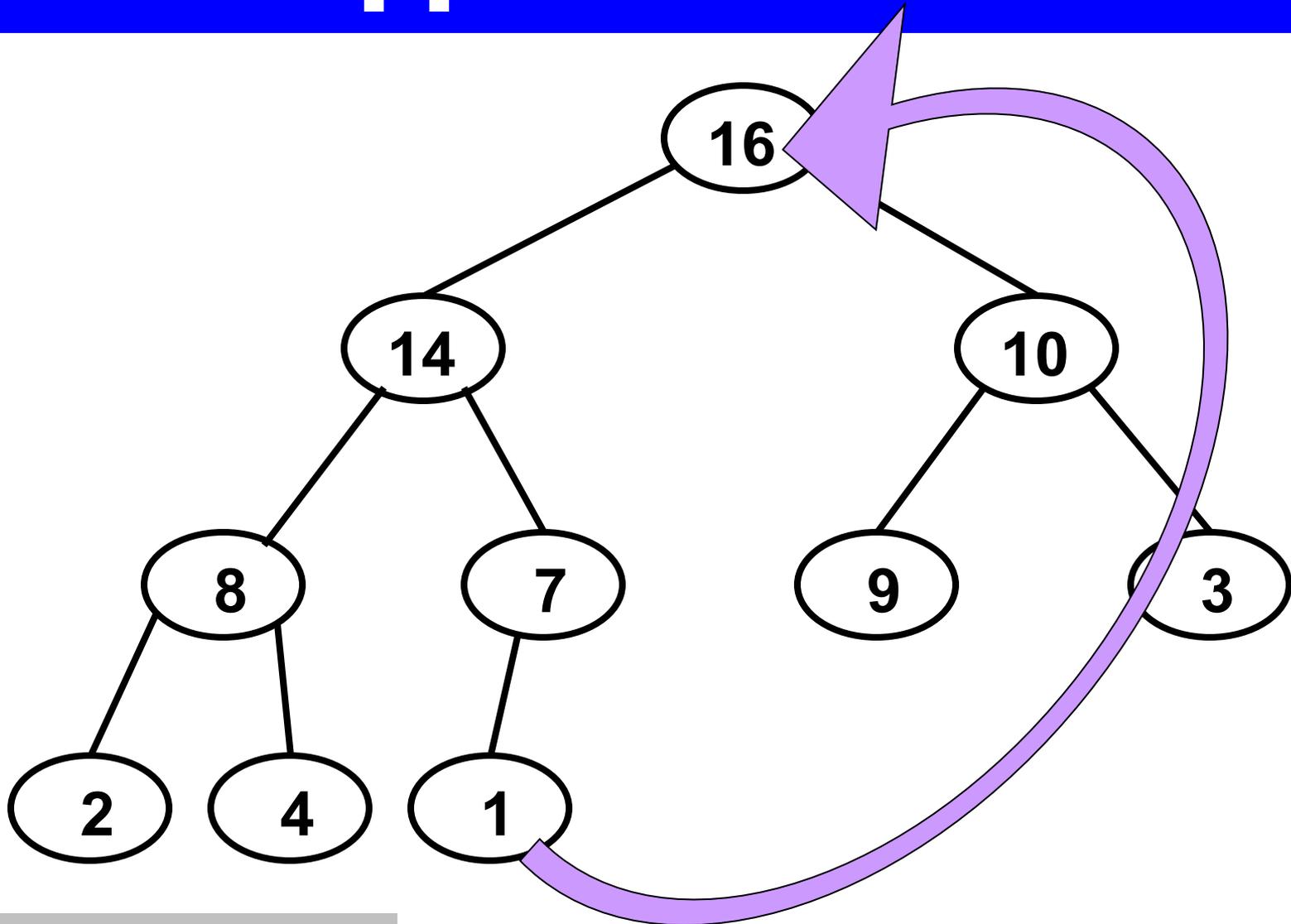
Insertion de 15



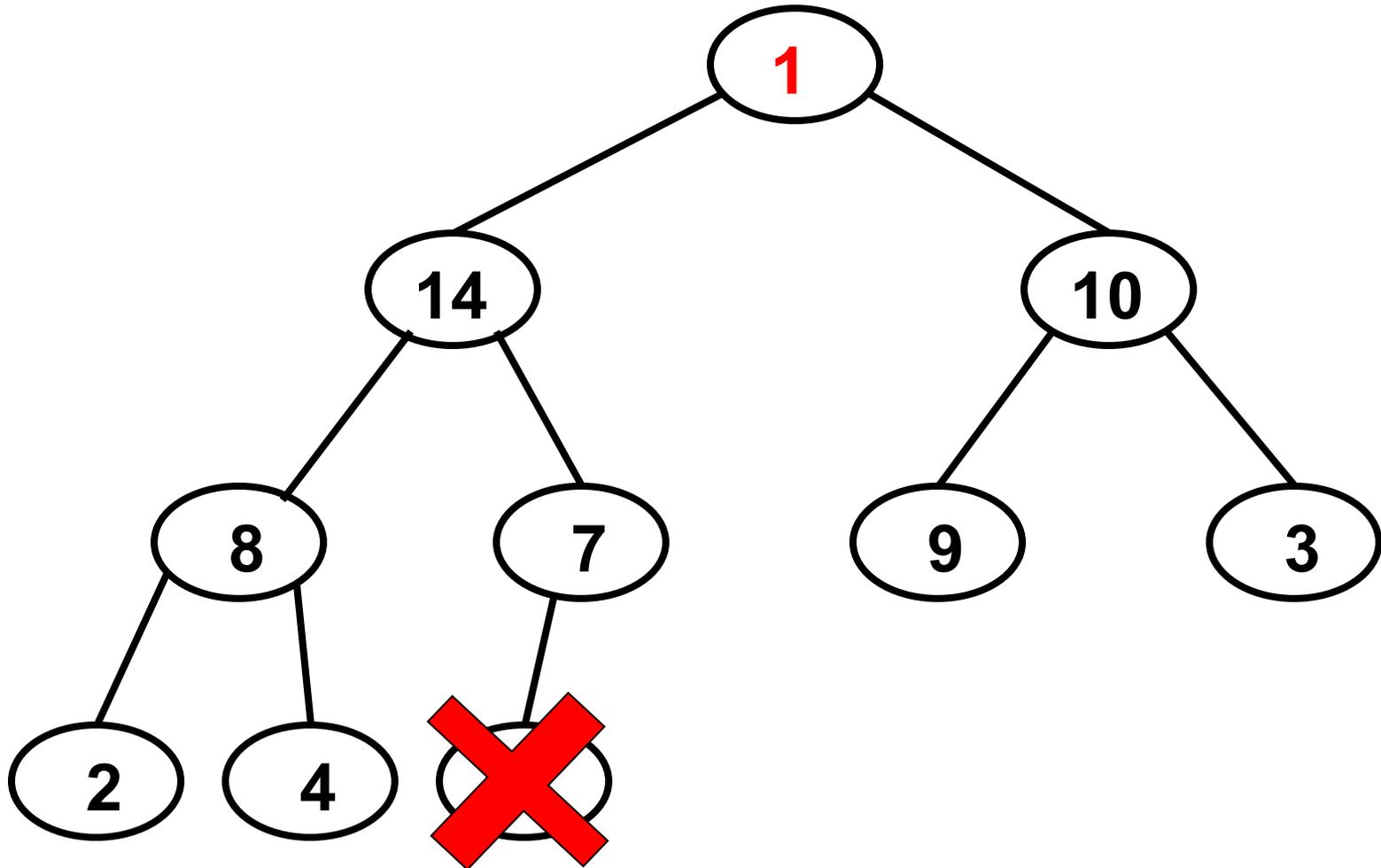
Insertion de 15



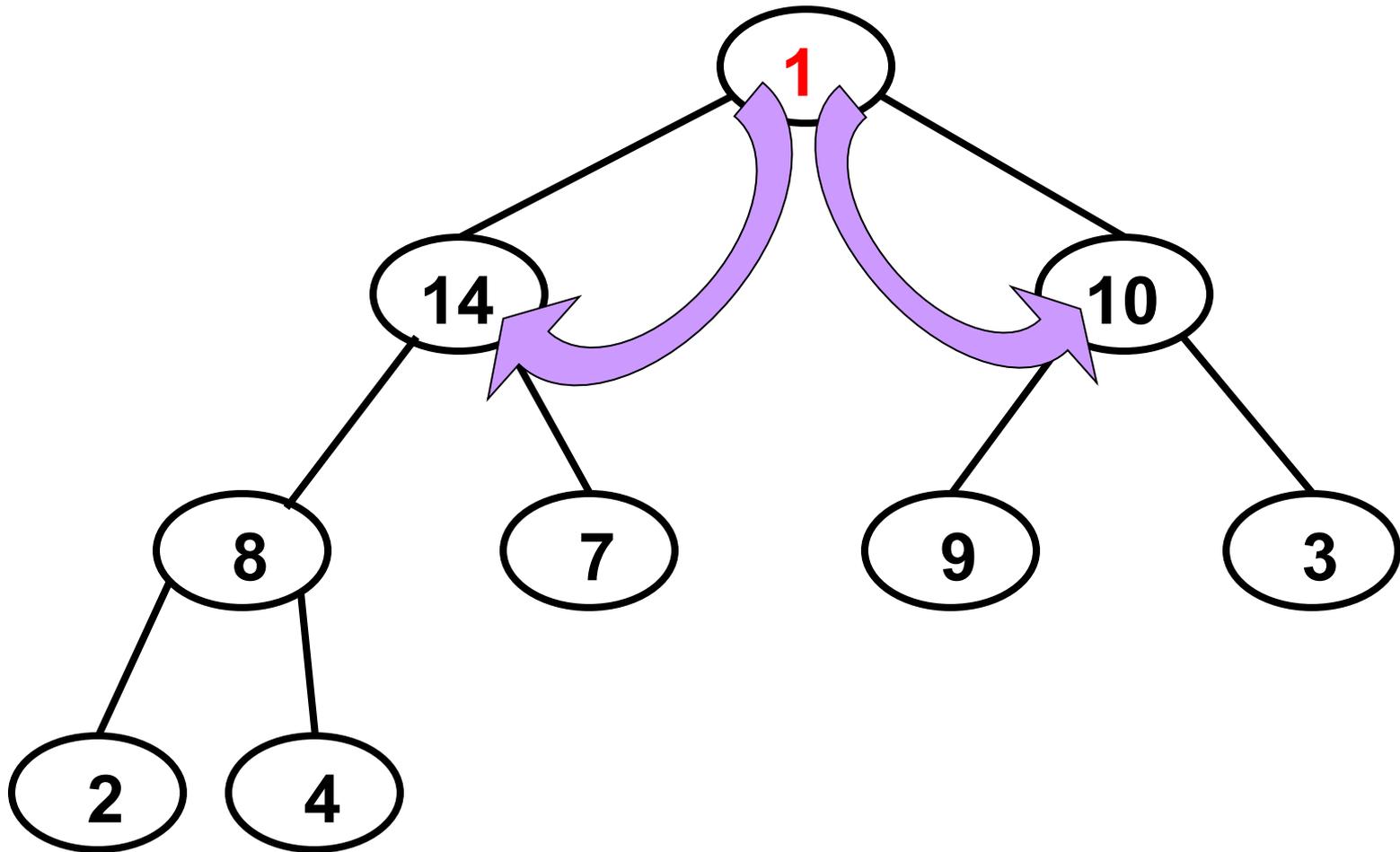
Suppression *racine*



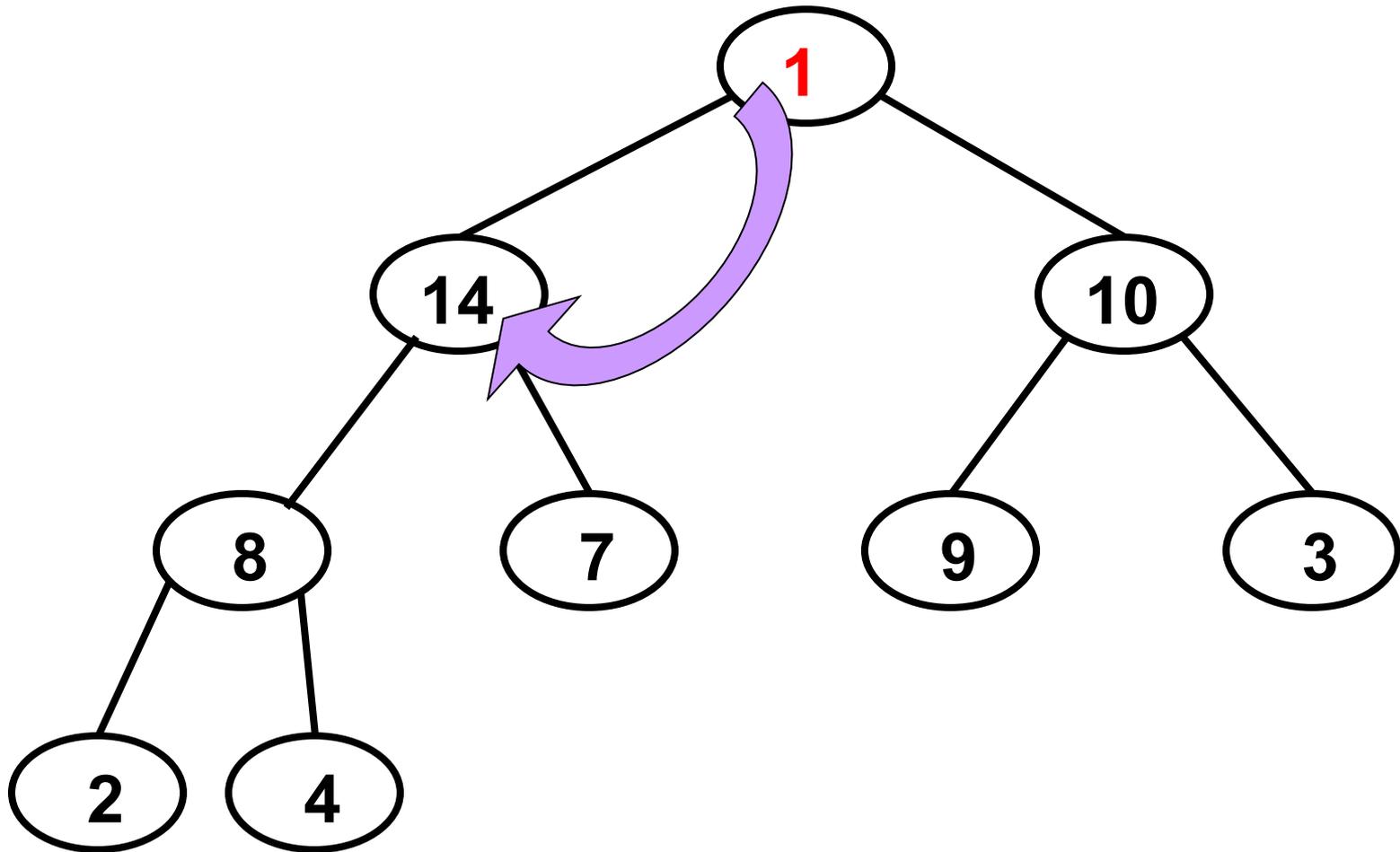
Suppression racine



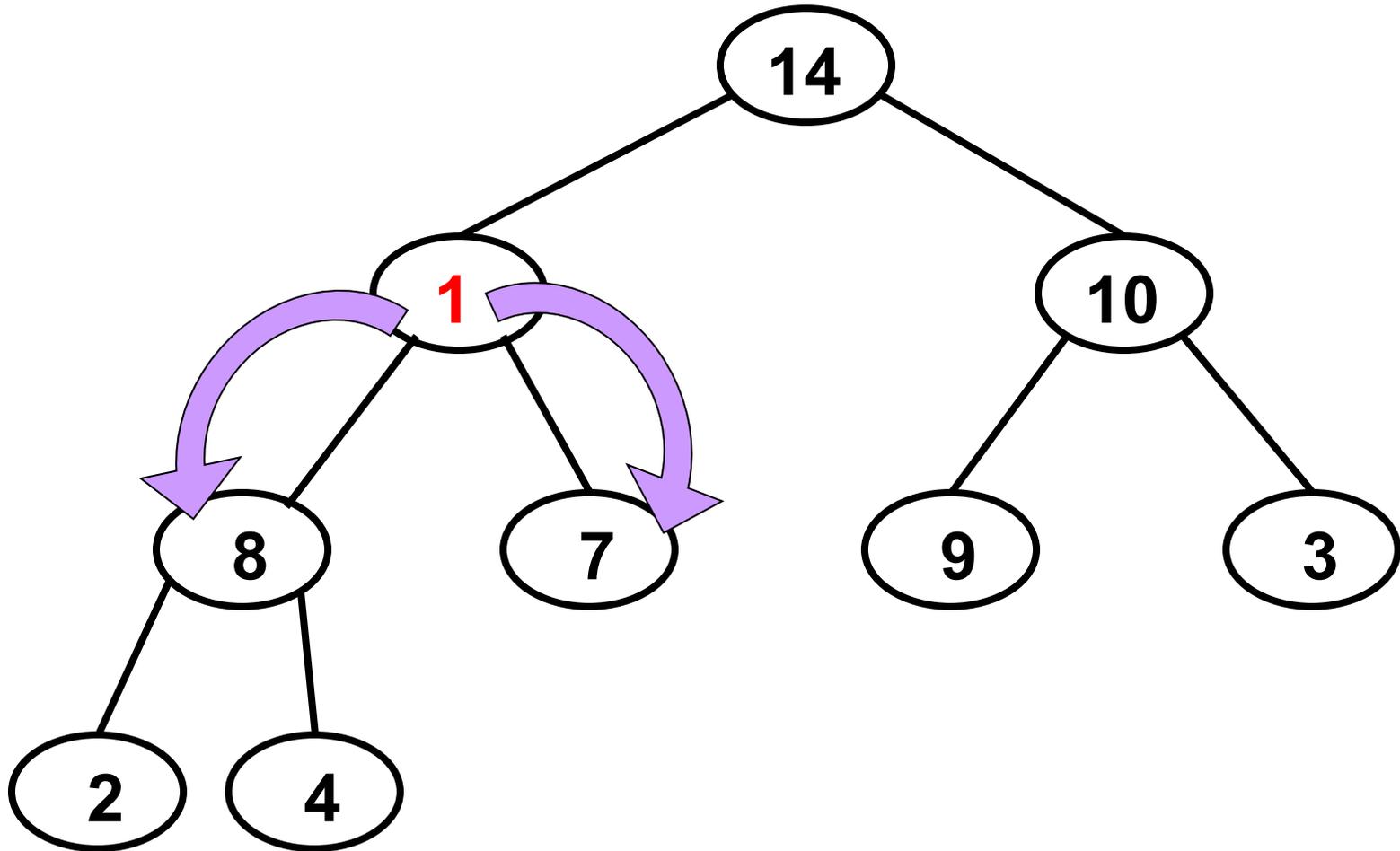
Suppression racine



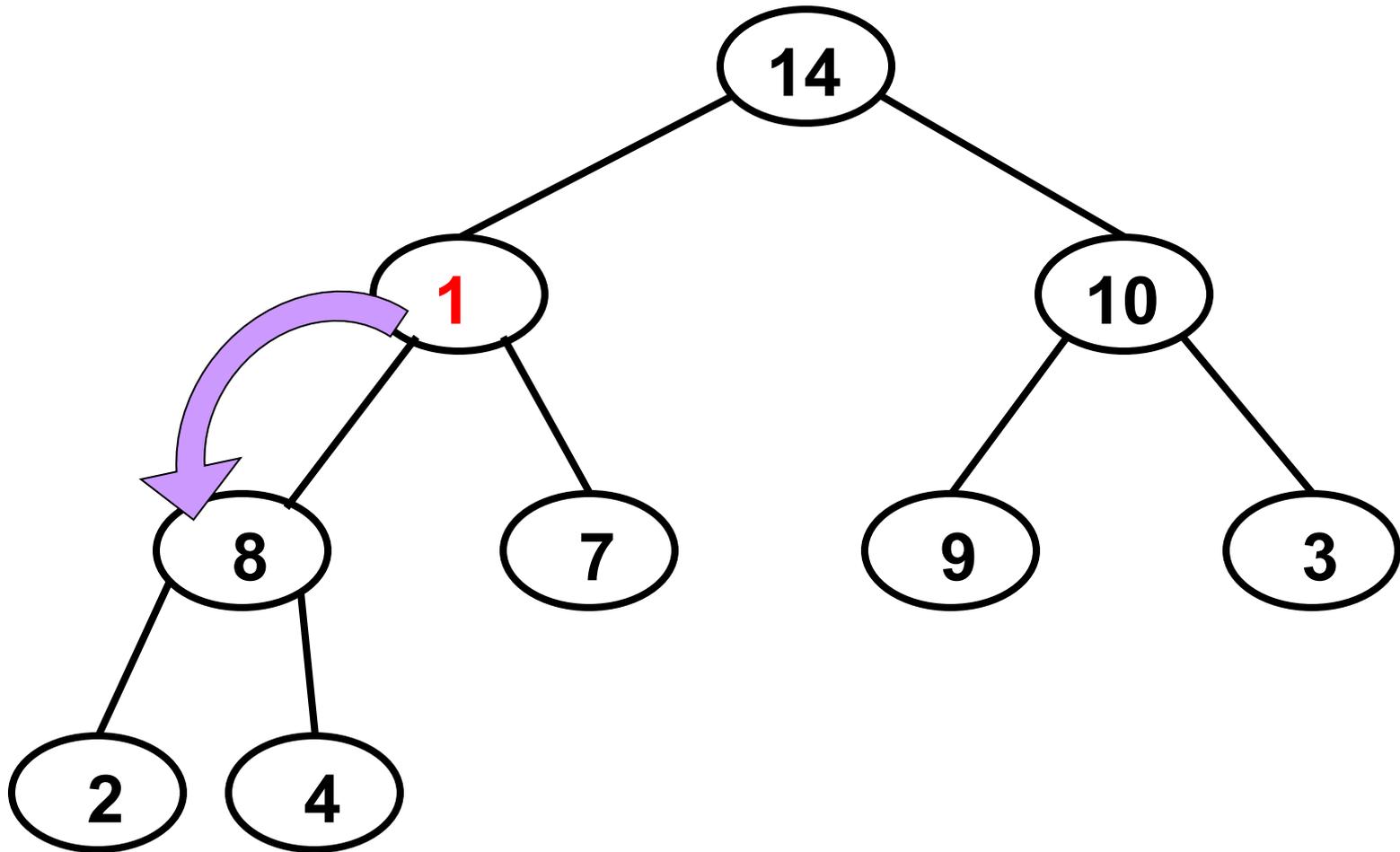
Suppression racine



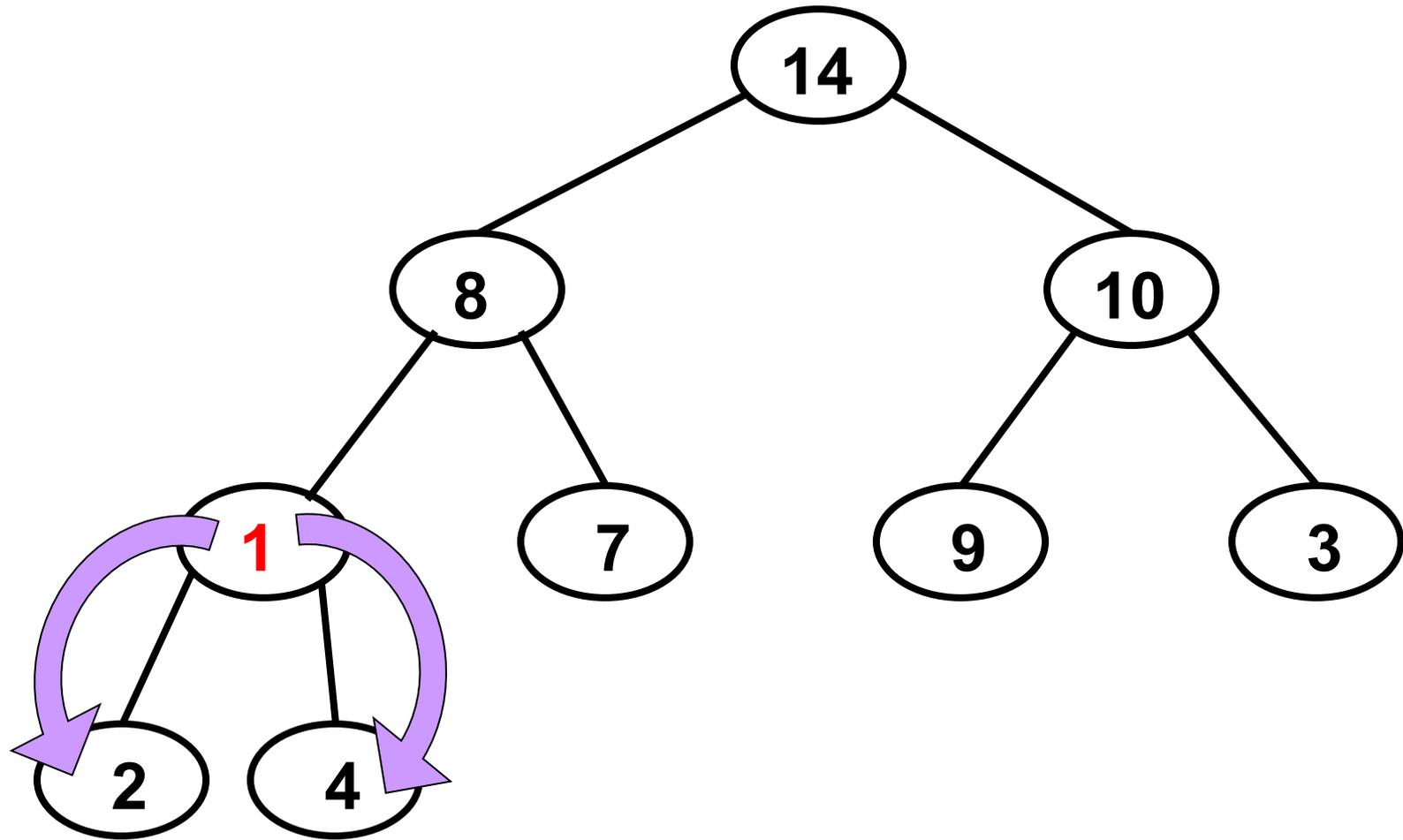
Suppression racine



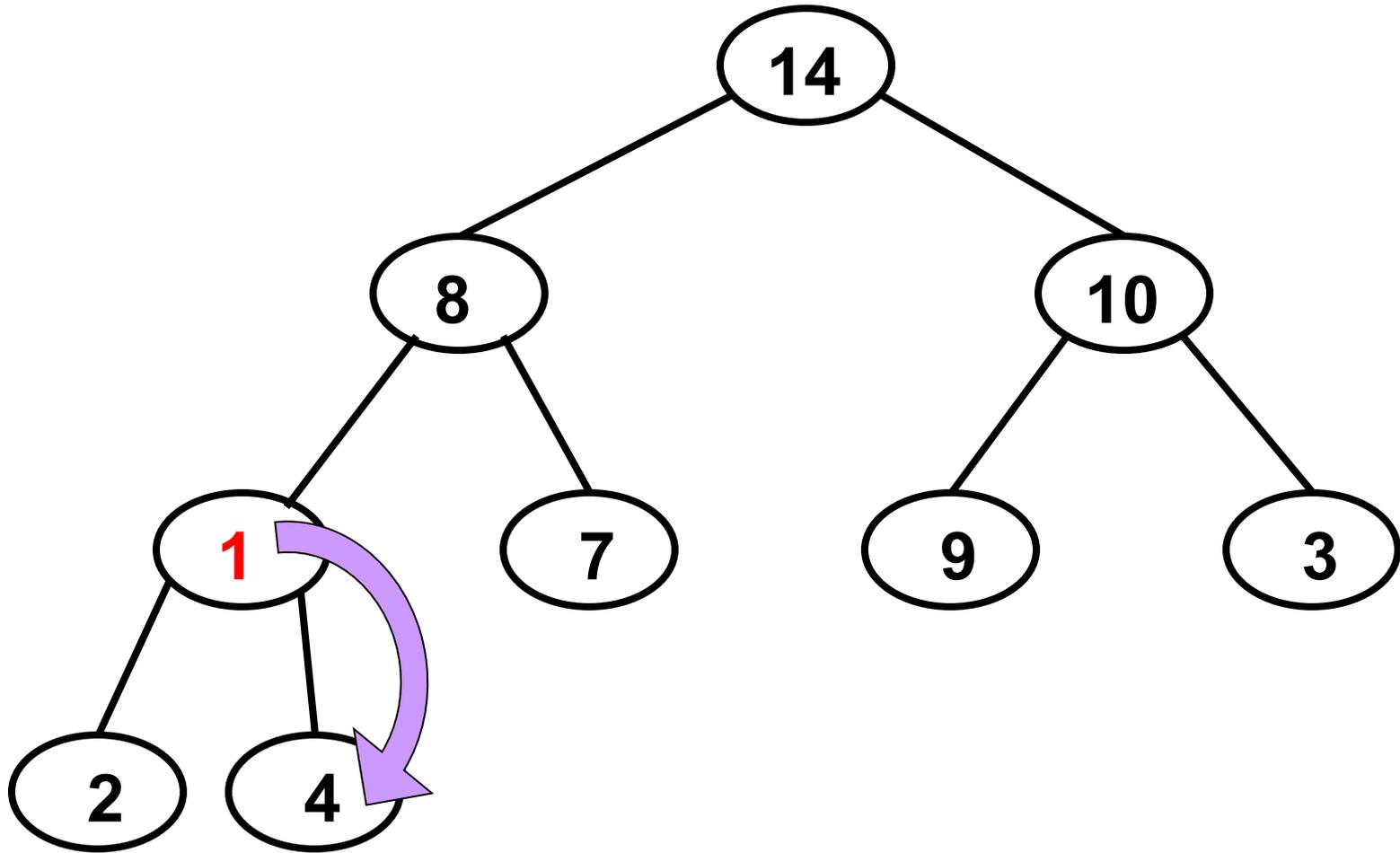
Suppression racine



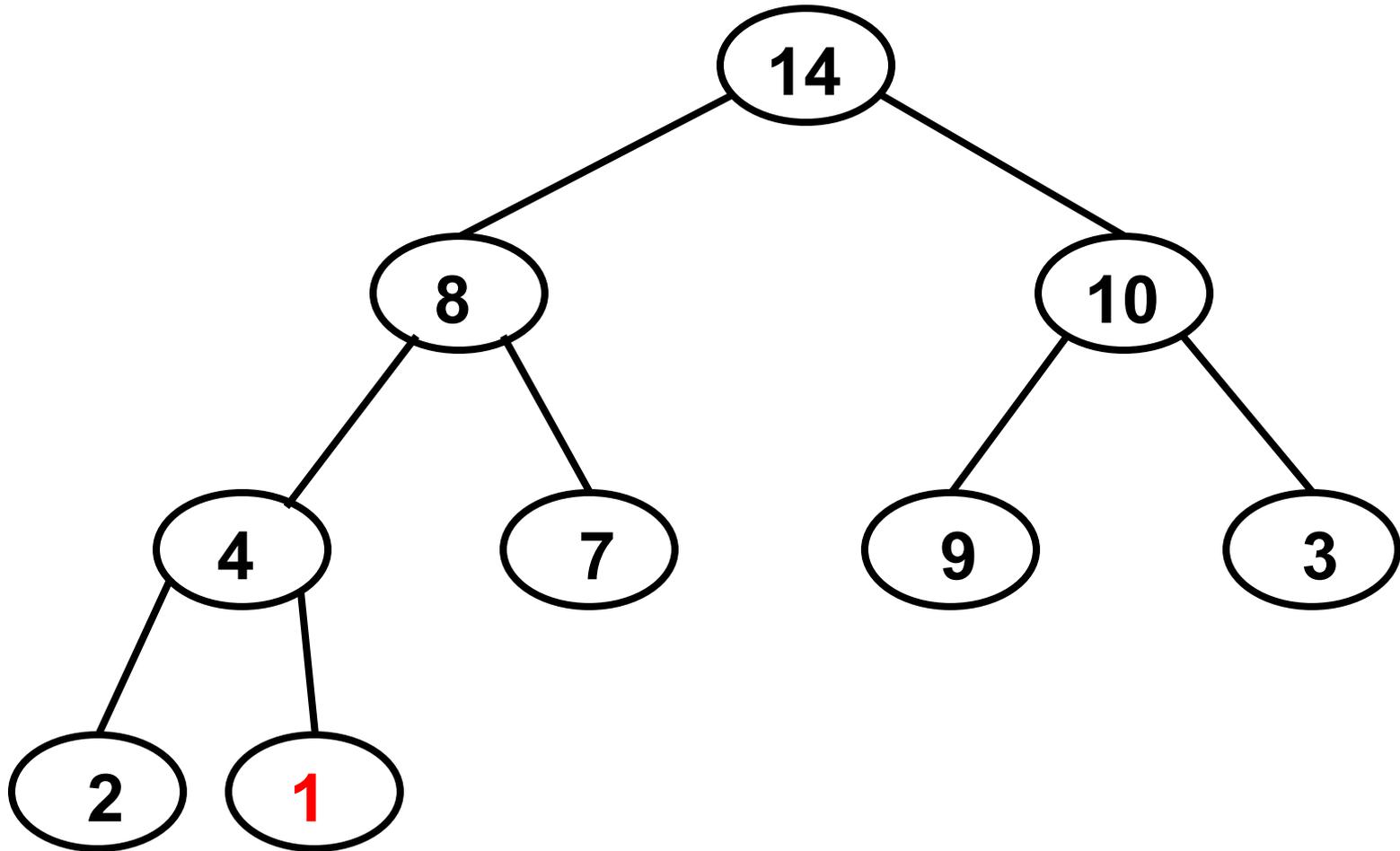
Suppression racine



Suppression racine



Suppression racine



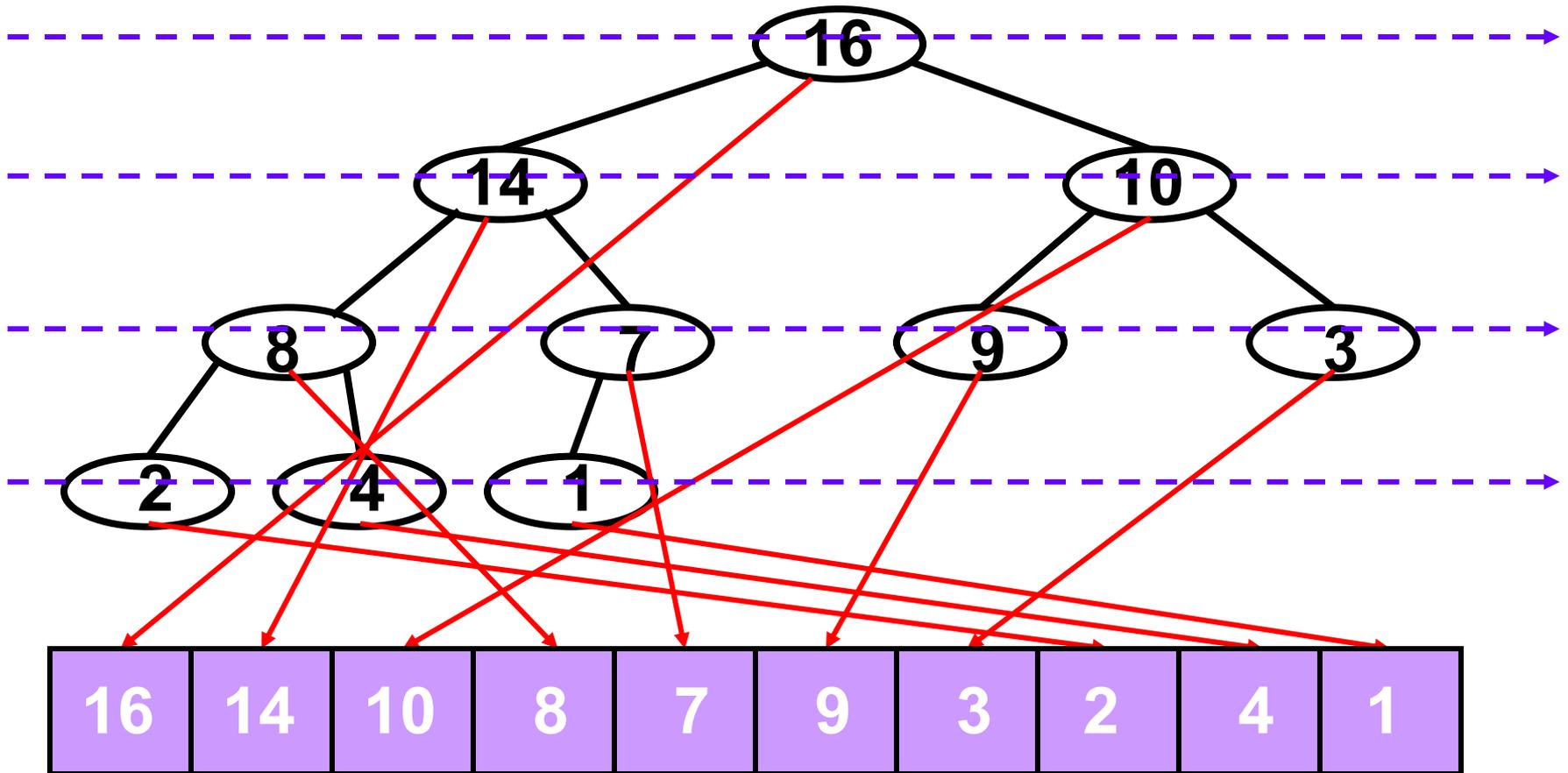
Complexité des tas

- Maximum
 $\Theta(1)$
- Insertion
 $\Theta(\log(n))$
- Suppression
 $\Theta(\log(n))$
- Excellente solution car complexité bonne
et valable dans le cas le pire

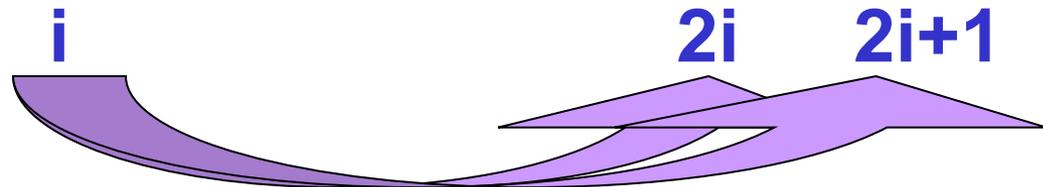
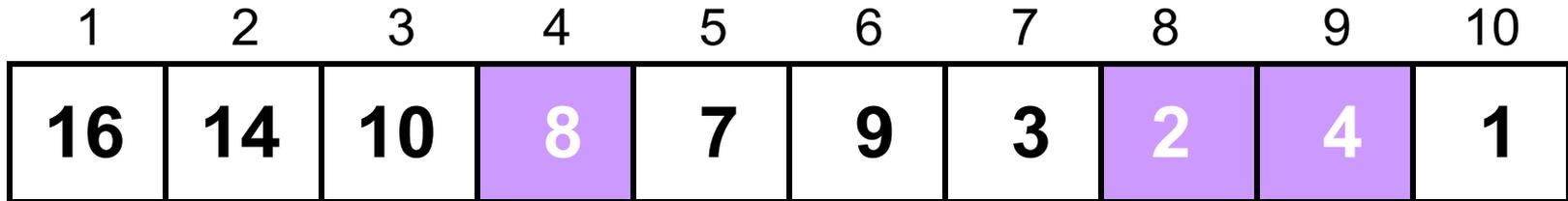
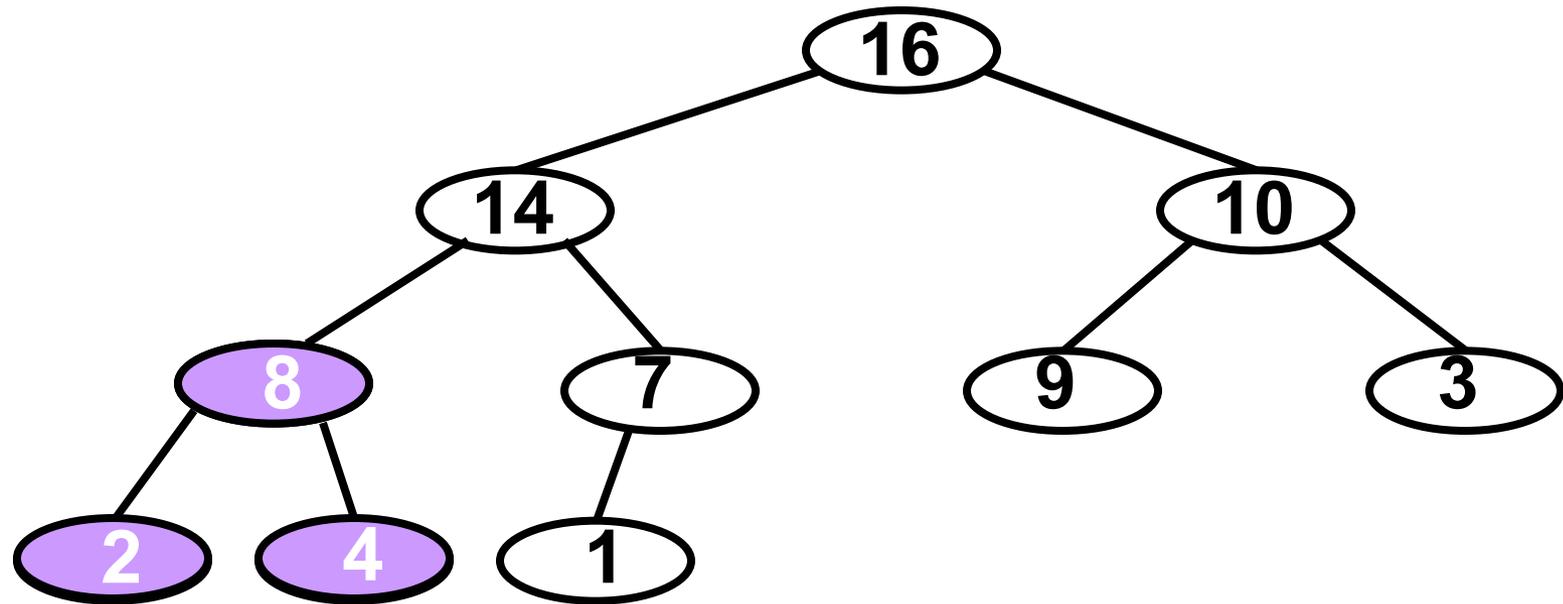
Implémentation des tas

- On utilise un simple **tableau**
- le fils **gauche** du nœud d'indice i se trouve dans la case d'indice $2.i$
- le fils **droit** du nœud d'indice i se trouve dans la case d'indice $2.i+1$
- le **père** du nœud d'indice i se trouve dans la case d'indice $E(i/2)$

Implémentation des tas



Implémentation des tas



Tri par tas (heapsort)

- Insérer les n éléments dans un tas
 $O(\log(n)) \times n$
- répéter n fois
 - rechercher le maximum $\Theta(1) \times n$
 - supprimer le maximum $O(\log(n)) \times n$
- **Nouvel algorithme de tri en $O(n \cdot \log(n))$
même dans le pire cas**
- Implémentation TP semaine prochaine