

Principe de la recherche

Clé de recherche

- utilisation de l'ordinateur comme support de mémorisation d'informations
- retrouver une information

identification = clé de recherche

- unicité : informations différentes ont des clés différentes
- extrait des informations elles-mêmes (nom, prénom, n° SS...)
- imposée par l'utilisateur à l'informaticien: il y a souvent une sémantique externe attachée à cette identification

structuration des informations = ensemble

- adjonction, suppression, recherche

Le type ensemble

type ensemble

avec la_clé : élément clé

opérations

vide : ensemble

ajouter : élément × ensemble / ensemble

supprimer : clé × ensemble / ensemble

recherche : clé × ensemble / élément

— — : clé × ensemble booléen

préconditions

\neg (la_clé(e) E)

c E

c E

sémantique

c E = **si** E = vide **alors** faux

sin **si** E = ajouter(e, E') **alors** c = la_clé(e) c E'

sinon soit E = supprimer(c', E'); c c' c E' **fsi**

supprimer(c, ajouter(e, E)) = **si** c = la_clé(e) **alors** E

sinon ajouter(e, supprimer(c, E)) **fsi**

recherche(c, ajouter(e, E)) = **si** c = la_clé(e) **alors** e **sinon** recherche(c, E) **fsi**

Représentation par une liste

- liste quelconque

$c \in E$ si et seulement s'il existe k tel que $c = \text{la_clé}(\text{ième}(l, k))$

$\text{ajouter}(e, E) = \text{insérer}(l, k, e)$

$\text{supprimer}(c, E) = \text{supprimer}(l, \text{recherche}(c, l))$

$\text{recherche}(c, l) =$ **si** estvide(l) **alors** l

si $c = \text{la_clé}(\text{premier}(l))$ **alors** l

sinon $l + \text{recherche}(c, \text{fin}(l))$ **fsi**

- adjonction au plus en (n) , suivant choix de k

- recherche et suppression en (n)

- variantes: autoadaptatifs

Liste ordonnée

- ordre sur les clés \Rightarrow ordre des éléments dans la liste

ajouter (e, E) = insérer (l, recherche (c, l), e)

recherche (c, l, d, f) =

si d = f **alors** d

sinon soit m = (d+f)/2;

si la_clé (ième(l, m)) < c **alors** recherche (c, l, m +1, f)

sinon recherche (c, l, d, m) **fsi**

recherche (c, l) = **si** longueur(l) = 0 **then** l

sinon si la_clé(ième(l, longueur(l))) < c **then** longueur(l)+1

sinon recherche (c, l, l, longueur(l)) **fsi**

- recherche en $(\log n)$
- adjonction et suppression en (n)

Le tas ou file d'attente à priorité

type tas

avec $_ _ : \text{élément} \times \text{élément} \quad \text{booléen}$

opérations

vide $: \text{tas}$

min $: \text{tas} / \text{élément}$

ajouter $: \text{élément} \times \text{tas} / \text{tas}$

supprimer-min $: \text{tas} / \text{tas}$

$_ _ : \text{élément} \times \text{tas} \quad \text{booléen}$

préconditions

$\neg (E = \text{vide})$

$\neg (e \in E)$

$\neg (E = \text{vide})$

axiomes

1 $e \in E = \text{si } E = \text{vide} \text{ alors faux}$

$\text{sinon si } E = \text{ajouter}(e1, E1) \text{ alors } e = e1 \quad e \in E1$

$\text{sinon soit } E = \text{supprimer-min}(E1); e = \text{min}(E1) \quad e \in E1 \text{ fsi}$

2 $\text{min}(E) \in E$

3 $e \in E \implies \text{min}(E) \leq e$

Implantation du tas (1)

- représentation du tas par un arbre parfait partiellement ordonné

rappel arbre parfait:

- toutes les feuilles sont sur les deux derniers niveaux,
- l'avant dernier niveau est complet
- les feuilles du dernier niveau sont le plus à gauche possible

arbre parfait s'implante linéairement par niveau

partiellement ordonné:

- tout nœud est plus petit que ses deux fils

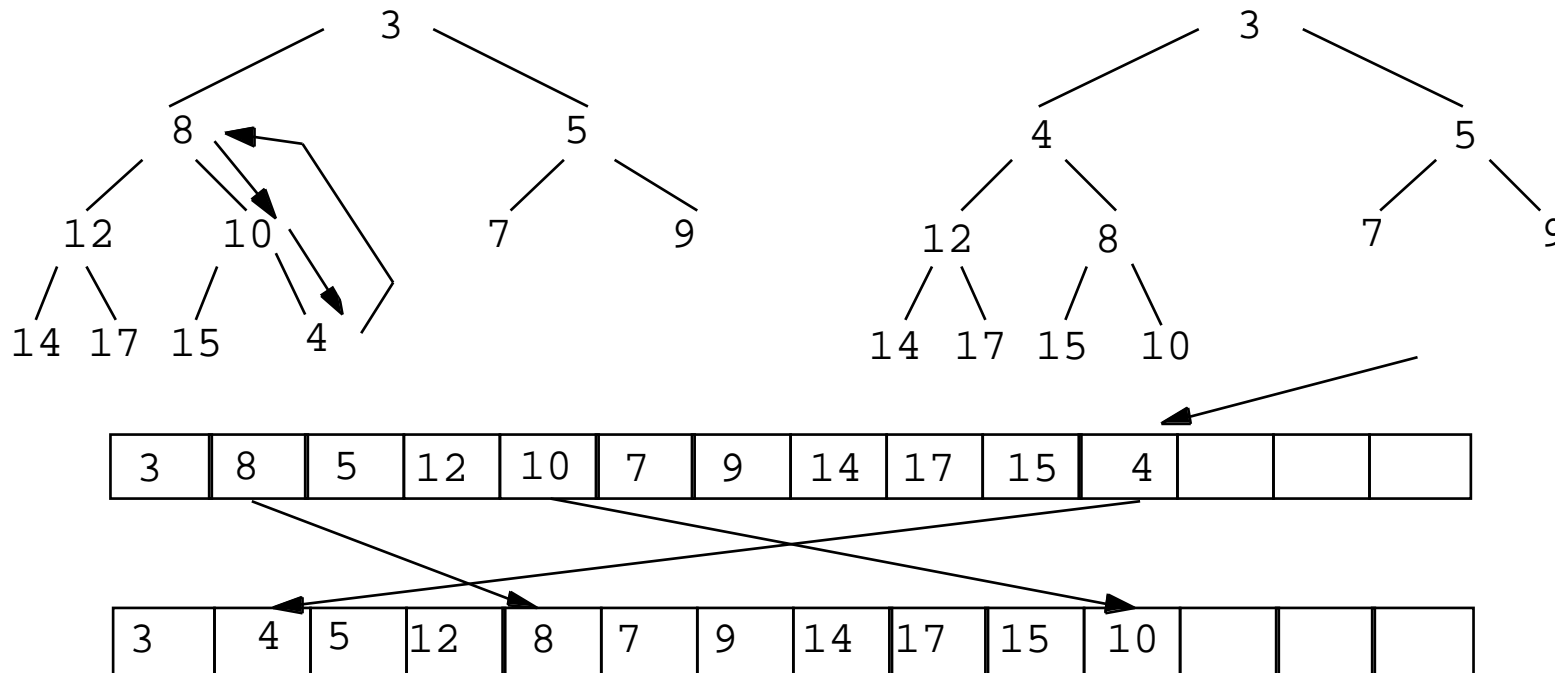
- implantation par extension des listes contigues

Implantation du tas (2)

- min : la racine, donc le premier de la liste
- ajouter:
 - ajouter la feuille, donc dernier de la liste
 - réajuster sur le chemin vers la racine
- supprimer-min:
 - mettre la dernière feuille à la racine, donc le dernier en tête
 - réordonner depuis la racine
- toutes opérations en $(\log n)$

Implantation du tas (3)

- Exemple d'adjonction



Implantation du tas en Ada

```
generic
  with function "<"(U, V : Element ) return Boolean is <>;
package Listes_Contigues.En_Tas is
  procedure Ordonner_Le_Tas (La_Liste: in out Liste; Jusque : in Positive);
    -- Ordonner_Le_Tas transforme le debut de la liste en tas
  function Min_Du_Tas (La_Liste: in Liste) return Element;
  procedure Ajouter_Au_Tas (La_Liste: in out Liste; Val: in Element);
  procedure Supprimer_Du_Tas (La_Liste: in out Liste);
  procedure Ajuster_Le_Tas (La_Liste: in out Liste; En, Jusque : in Positive);
    -- Ajuster_Le_Tas deplace l'element En pour obtenir un tas
end Listes_Contigues.En_Tas;
```

- Remarques:

la liste reste organisée en tas si on ne se sert que de cela
l'utilisateur a sa part de responsabilité