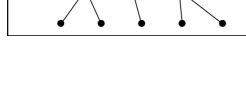
Les arbres

Structure arborescente Listes, files, piles: structures à 1 dimension Arbres: structure à plusieurs dimensions Arbre N-aire: chaque cellule possède au plus N successeurs



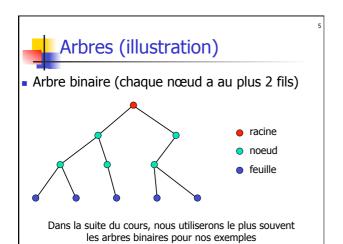
Structure arborescente

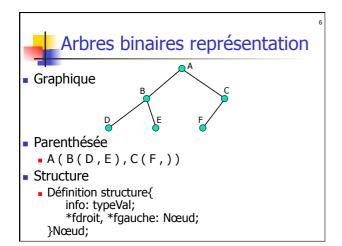
- Listes, files, piles: structures à 1 dimension
- Arbres: structure à plusieurs dimensions
- Arbre N-aire: chaque cellule possède au plus N successeurs
- Liste = arbre particulier (chaque cellule n'a qu'un seul successeur)
- Comme les listes, les arbres sont complètement dynamiques
- L'accès est séquentiel mais reste assez rapide

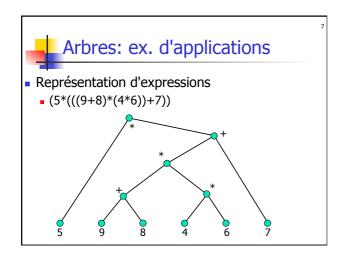


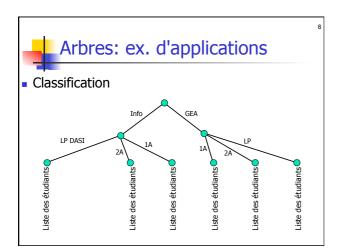
Arbres (dénomination)

- Chaque cellule est nommée nœud
- Un nœud possède 1 seul prédécesseur (parent) et peut avoir plusieurs successeurs (fils)
- Certains nœuds sont particuliers
 - racine: ne possède pas de parent
 - feuille de l'arbre: nœud sans successeur







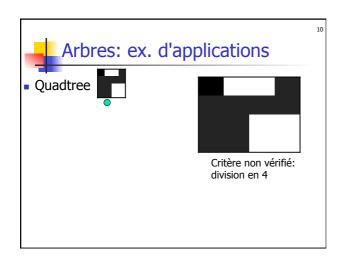


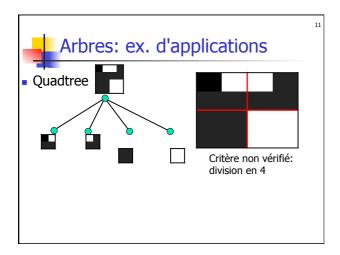
Arbres: ex. d'applications Traitement d'images Quadtree (arbre quaternaire) Déterminer des objets dans une image arbre: quadtree Principe: Si un critère défini au départ n'est pas vérifié, on divise l'image en 4 images plus petites, et ainsi de suite pour chaque portion d'image.

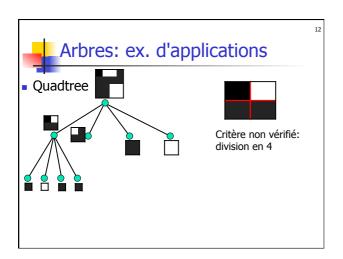
valeur

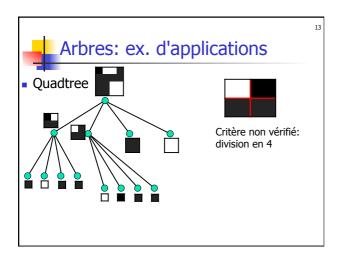
image initiale

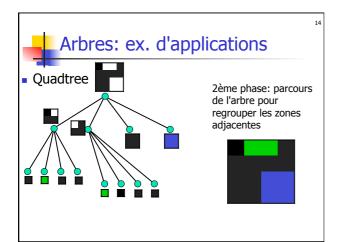
Critère: tous les pixels ont même







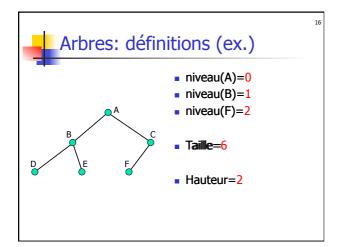






Arbres: définitions

- Niveau d'un nœud: hauteur du nœud dans l'arbre
 - exemple: niveau(racine) = 0
 - si k ≠ racine, niveau(k) = niveau(parent de k) + 1
- Taille d'un arbre: nombre de nœuds de l'arbre
- Hauteur d'un arbre: max{niveau(feuilles)}
- Arbre binaire complet
 - chaque nœud (≠ feuille) admet 2 fils (exactement), et toutes les feuilles sont au même niveau
 - Taille d'un arbre binaire complet: 2^{k+1}-1, où k est le niveau des feuilles (ou hauteur de l'arbre)



Arbres binaires: parcours

18

- Parcours = visiter les nœuds de l'arbre les uns après les autres dans un ordre donné
- Plusieurs types de parcours
 - préfixe

visiter le nœud racine puis son ss-arbreG de façon préfixe puis son ss-arbreD de façon préfixe

infixe

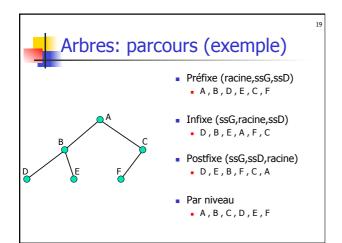
traverse le ss-arbre ${\sf G}$ de façon infixe puis la racine puis le ss-arbre ${\sf D}$ de façon infixe.

postfixe

traverse le ss-arbreG de façon postfixe puis le ss-arbreD de façon postfixe et enfin la racine.

par niveau

visite les nœuds niveau par niveau (début: racine)



Algor

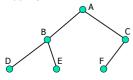
Arbres binaires: algorithmes

- de base
- Algorithmes présentés à l'aide de piles/files (algorithmes récursifs seront présentés la prochaine fois)
- Algorithmes
 - Parcours d'un arbre binaire
 - Taille d'un arbre binaire
 - Nombre de feuilles d'un arbre binaire
- Structure
 - struct int valeur Nœud *filsD, *filsG fin struct Nœud

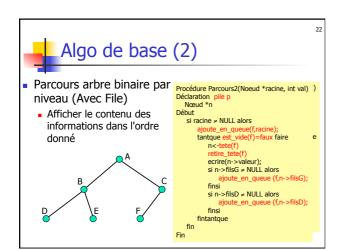


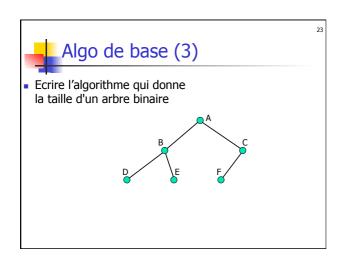
Algo de base (1)

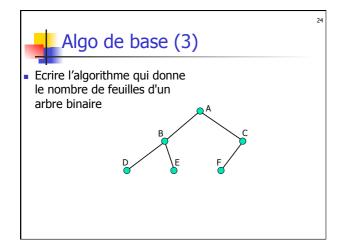
- Parcours arbre binaire en préfixe (avec Pile)
 - Afficher le contenu des informations dans l'ordre donné

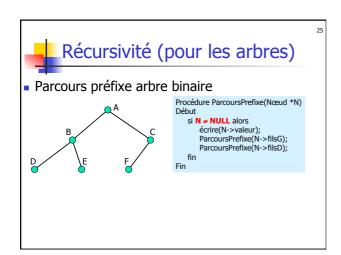


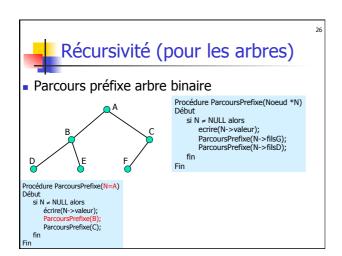
Procédure Parcours1(Noeud *racine, int val Déclaration pile p
Nœud *n
Début
si racine ≠ NULL alors
empiler(p,racine);
tantque est_vide(p) = faux faire
n<-p.sommet(p)
dépiler(p);
ecrire(n->valeur);
si n->filsD ≠ NULL alors
empiler(p,n->filsD);
finsi
si n->filsG ≠ NULL alors
empiler(p,n->filsG);
finsi
fintantque
fin
Fin

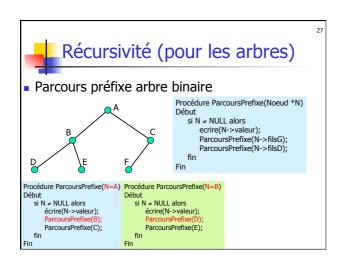


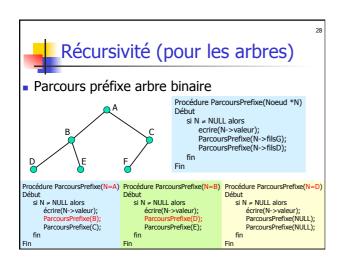


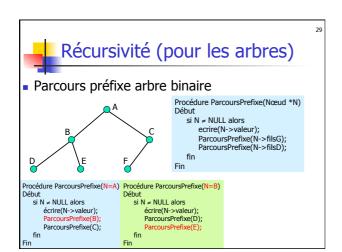


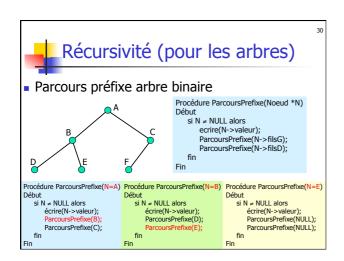


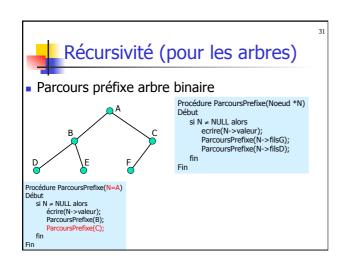


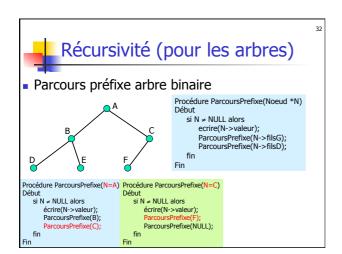


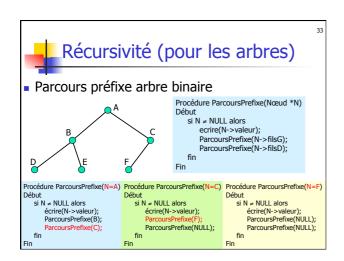


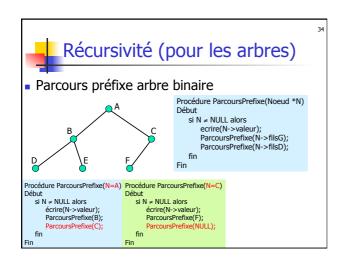


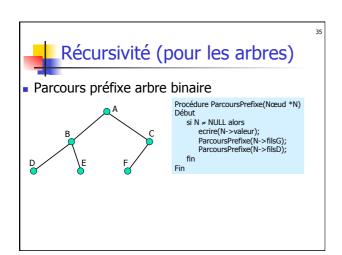


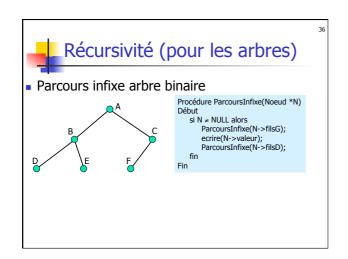


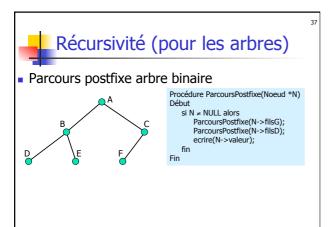












4

Exercices sur les arbres

- 1. Ecrire une fonction qui affiche la hauteur d'un arbre binaire
- 2. Ecrire un algorithme récursif qui calcule la taille d'un arbre binaire
- Ecrire une fonction qui cherche une valeur dans un arbre binaire
- 4. Ecrire une fonction qui calcule le minimum d'un arbre binaire
- Ecrire une fonction qui insère une feuille dans la branche la plus à gauche d'un arbre binaire.
- Ecrire une fonction qui supprime la feuille la plus à droite d'un arbre binaire.
- Ecrire la fonction qui donne le miroir d'un arbre binaire
- Ecrire une fonction qui supprime une valeur se trouvant dans un nœud interne d'un arbre binaire.



Solutions

Ecrire une fonction qui affiche la hauteur d'un arbre binaire

Implémentation en PASCAL

```
// hauteur(a) = hauteur de a
function hauteur(a : T_ARBRE) : INTEGER;
begin
if estArbreVide(a) then
hauteur := -1
else
hauteur := 1
+ max(hauteur(gauche(a)),
hauteur(droit(a)));
end (hauteur);
```

38



Solutions

2. Ecrire un algorithme récursif qui calcule la taille d'un arbre binaire

Implémentation en PASCAL



Solutions

3. Ecrire une fonction qui cherche une valeur dans un arbre binaire

Implémentation en PASCAL

```
// recherche(e,a) - VRAI si e ∈ a
// FAUX sinon
function recherche(e : T_ELEMENT;
a : T_ARBRE) : BOOLEAN;

begin

if estArbreVide(a) then
recherche := false
else if racine(a)=e then
recherche := true
else
recherche := recherche(e,gauche(a))
or recherche(e,droit(a));
end {recherche};
```



Exercices sur les arbres

- Ecrire une fonction qui calcule le minimum d'un arbre binaire
- Def Minimum (A)
- 3. Precond : Max =99999
- 4. If A==None: Return Max
- Else return (min(Minimum (A.fg), Minimum (A.fd), A.valeur)

42

```
Exercices sur les arbres

Ecrire une fonction qui supprime la feuille la plus à droite dans un arbre binaire

1. Def supp-feuille (A)

2. If A == none:
3. return -1

4. If A==none:
5. free (A);
6. return 1
Else if A.fd!= none:
1. supp-feuille (A.fd)
2. else if A.fg!= none:
3. supp-feuille (A.fd)
```

	44
Exercices sur les arbres	
Ecrire la fonction qui donne le miroir d'un arbre binaire	
ı. Def miroir (A)	
2. If A != none : 3. tmp = a.fg 4. A.fg=A.fd 5. A.fd=tmp 6. miroir (A.fg) 7. miroir (A.fg)	