Programmation avancée

Recursivité

Walter Rudametkin

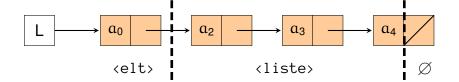
Walter.Rudametkin@polytech-lille.fr https://rudametw.github.io/teaching/

> Bureau F011 Polytech'Lille

11 février 2016

1/20

La récursivité: Liste chaînée



Structure de données récursive :

```
<liste> ::= <elt> <liste> | Ø
```

Déclaration

type Liste = pointeur de Cellule
type Cellule = structure
 valeur : <T>
 suivant : Liste
fin

Récursivité croisée (ou indirecte)

2/20

La récursivité

- Une entité (SD, algorithme) est récursive si elle se définit à partir d'elle même
- Algorithmes récursifs (exemple : factorielle, fibonacci)

Exemple d'algo récursive: Factorielle

- Analyse récurrente
 - n! = n * (n 1)!
 - 0! = 1
- ► Écriture fonctionnelle
 - fact(n) = n * fact(n-1)
 - ▶ fact(0) = 1

- Cas générale, récursif
- Cas primitif, terminal

Factorielle

Algorithme

```
fonction fact(n) : entier
  D : n : entier
  L : f : entier
  si n = 0 alors
      f \leftarrow 1
  sinon
      f \leftarrow n * fact(n1)
  fsi
  retourner(f)
ffonction
```

Fonction en C

```
int fact (int n) {
   if (n==0)
      return 1;
   else
      return(n * fact(n-1));
}
```

3/

Exemple d'exécution d'une factorielle 3628800 main 🦳 factorial(10) 10* factorial(9) factorial(8) 40320 factorial(7 factorial(6) 5040 factorial(5 factorial(4) 120 factorial(3 factorial(2) factorial(1 5/20

Conception récursive d'algorithmes

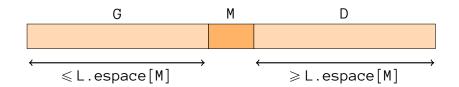
3 parties

- Cas généraux récursifs: Résolution du problème par lui même
- Cas terminaux non récursifs:
 Résolution immédiate du problème)
- Conditions de terminaison

6/20

Exemple : Suite de Fibonacci

Recherche dichotomique dans une liste contiguë: trouver l'élément x



- ▶ Dichotomie sur L. espace
- Cas général: X ≠ L.espace[M] ⇒ dichotomie à gauche ou à droite
- ► Cas terminal : X = L.espace[M]
- ▶ Condition de terminaison : G > D (non trouvé)

7/20

Recherche dichotomique: liste contiguë

```
Action Dichotomie(L,X,G,D,pos,existe)
   D : L : liste contiguë d'entiers
   X, G, D : entier
   R : pos: entier ; existe : booléen
   L : M : entier
   Si G>D Alors
      existe \leftarrow faux
   Sinon
      M \leftarrow (G + D) / 2
      Si X = L.espace[M] Alors
         existe ← vrai
         pos \leftarrow M
      Sinon
         Si X < L.espace[M] Alors
             dichotomie(L,X,G,M-1,pos,existe)
         Sinon
             dichotomie(L,X,M+1,D,pos,existe)
         Fsi
      Fsi
   Fsi
```

Récursivité sur les listes

SD récursives ⇒ algorithmes récursifs

```
▶ telt> ::= Ø | <elt> telt> où:
```

- ▶ \emptyset → cas terminal

10/20

Récursivité sur les listes

▶ | = ⟨elt⟩ ⟨liste⟩

Longueur d'une liste

```
longueur(L) = 1 + longueur(L↑ •suivant)

L = ∅
longueur(L) = 0

Algorithme

fonction longueur (L) : entier
D : L : liste
Si L = NULL Alors
retourner(0)
Sinon
retourner(1 + longueur(L↑ •suivant))
Fsi
ffonction
```

La récursivité : inverser() récursive

Inverser une suite de caractères

- $ightharpoonup s = \langle c_1, c_2, \dots, c_n, \bullet \rangle$: inverser $\langle c_n, \dots, c_2, c_1 \rangle$
- cas généraux et terminaux ? conditions de terminaison ?

Algorithme

11/20

```
Action inverser()

L : c : caractère
lire(c)

Si c ≠ '•' Alors
inverser()
écrire(c)

Fsi

Faction
```

La récursivité : inverser() itérative

- mémoriser les caractères lus séguentiellement
- les restituer en ordre inverse de leur mémorisation
- ▶ ⇒ mémorisation en pile

Algorithme

```
Action inverser()
  L: c : caractère, P : Pile de caractères
  lire(c)
  TQ c ≠ '•'
     Faire empiler(P, c); lire(c);
  Fait
  {restituer en ordre inverse}
  TQ non pileVide(P) Faire
     dépiler(P,c) ; écrire(c);
  Fait
Faction
```

13/20

La récursivité : pile d'exécution d'un langage

- Mémorise le contexte appelant lors d'un appel de fonction
- Restitue ce contexte lors du retour

Exemple

```
void inverse(){
   char c;
   c = getchar();
   if (c != '.') {
      inverse() ; putchar(c);
   }
}
```

14/20

La récursivité : pile d'exécution d'un langage

Schéma d'exécution

La récursivité : conséquences

- Fournit une méthode pour traduire itérativement (à l'aide d'une pile) des algorithmes récursifs = la dérécursivisation
- ► Récursivité ⇒ surcoût dû à la pile
 - exemple : dichotomie, factorielle, longueur
 - nonexemple : inverser (en général pour une récursivité non terminale)
- Intérêt général quand elle facilite l'analyse algorithmique d'un problème (récursif par nature; ex : SD récursive)
- Intérêt pour la parallélisation des tâches

15/20

La récursivité : insertion liste ordonnée

Insertion de x dans une liste ordonnée

```
▶ L = ∅ ⇒ L = ⟨x⟩

▶ L = ⟨elt⟩ ⟨L'⟩

▶ x ≤ ⟨elt⟩ ⇒ L = ⟨x, elt⟩ ⟨L'⟩

▶ x > ⟨elt⟩ ⇒ insérer x dans ⟨L'⟩
```

La récursivité : insertion liste ordonnée

```
Action insérer(L, x)

D/R : L : liste de ⟨T⟩

D : x : ⟨T⟩

Si L = Ø Alors

ajoutTête(L, x)

Sinon

Si x ≤ L↑ •valeur Alors

ajoutTête (L, x)

Sinon

insérer(L↑ •suivant, x)

Fsi

Fsi

Faction
```

18/20

La récursivité : insertion liste ordonnée

La récursivité : insertion liste ordonnée

Schéma d'exécution

19/2