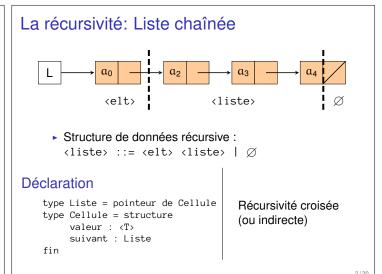
Programmation avancée Recursivité

Walter Rudametkin

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

> Bureau F011 Polytech'Lille

11 février 2016



1/20

La récursivité

- 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
 - 0. 1
- Écriture fonctionnelle
 - fact(n) = n * fact(n-1)

 - fact(0) = 1
- · Cas générale, récursif
- Cas primitif, terminal

Factorielle

```
Algorithme
                             Fonction en C
                             int fact (int n) {
fonction fact(n) : entier
                                if (n==0)
   D : n : entier
                                   return 1;
   L : f : entier
                                else
   si n = 0 alors
                                   return(n * fact(n-1));
      f \leftarrow 1
   sinon
      f \leftarrow n * fact(n1)
   fsi
   retourner(f)
ffonction
```

Exemple d'exécution d'une factorielle

```
3628800

main

factorial(10)

362880

9* factorial(8)

40320

8* factorial(7)

5040

7* factorial(6)

720

6* factorial(5)

120

5* factorial(4)

24

4* factorial(3)

24

2* factorial(1)

1

5/20
```

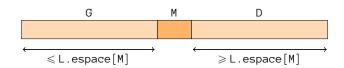
Conception récursive d'algorithmes

3 parties

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

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 ← faux
   Sinon
       M \leftarrow (G + D) / 2
       Si X = L.espace[M] Alors
          \texttt{existe} \; \leftarrow \; \texttt{vrai}
          \mathsf{pos} \; \leftarrow \; \mathsf{M}
       Sinon
          Si X < L.espace[M] Alors
              dichotomie(L,X,G,M-1,pos,existe)
              dichotomie(L,X,M+1,D,pos,existe)
          Fsi
       Fsi
   Fsi
```

Récursivité sur les listes

SD récursives ⇒ algorithmes récursifs

où:

- ▶ \emptyset → cas terminal
- ➤ <elt> → traitement de l'élément (éventuellement cas terminal)

10/20

Récursivité sur les listes Longueur d'une liste

ffonction

```
L = <elt> longueur(L) = 1 + longueur(L↑ •suivant)
L = Ø
longueur(L) = Ø
Algorithme
```

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

La récursivité : inverser() récursive

Inverser une suite de caractères

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

Algorithme

```
Action inverser()
L : c : caractère
lire(c)
Si c ≠ '•' Alors
inverser()
écrire(c)
Fsi
Faction
```

La récursivité : inverser() itérative

- mémoriser les caractères lus séquentiellement
- 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
```

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

16/20

La récursivité : insertion liste ordonnée

Insertion de x dans une liste ordonnée

```
L = Ø ⇒ 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
```

17/20

La récursivité : insertion liste ordonnée

La récursivité : insertion liste ordonnée

Schéma d'exécution