

Algorithme de complétion partielle

Algorithme

```
completion_partielle_verif( l: list list data){
  cms = list.empty
  i ← 0
  j ← 0

  while (i < (list.size l)) do
    directCM ← extractCM ()
    indirectCM ← extractCM ()
    resCM ← produit_matriciel(directCM, indirectCM)
    j ← j+2
    while (j < list.size (list.nth l i)) do
      directCM ← resCM
      indirectCM ← extractCM ()
      resCM ← produit_matriciel(directCM, indirectCM)
      j ← j+1
    done
    directCM ← resCM
    indirectCM ← extractCM ()
    resCM ← produit_matriciel(directCM, indirectCM)
    cms.add resCM
    i ← i+1
  done
  for each cm in cms do
    if analyse(cm) = false then return false
    else continue
  done
  return true
}
```

Illustration

Prenons le cycle $\mathbf{f} \rightarrow \mathbf{g} \rightarrow \mathbf{h} \rightarrow \mathbf{i} \rightarrow \mathbf{f}$

On a : \mathbf{f} fait un appel à \mathbf{g} , puis \mathbf{g} fait un appel à \mathbf{h} . Il y a donc un appel indirect de \mathbf{f} à \mathbf{h} . Il faut donc construire la matrice d'appel de \mathbf{f} sur \mathbf{h} qui n'est pas connue. La fonction ***extractCM()*** permet d'obtenir les matrices d'appels correspondantes et l'on effectue le produit matriciel en se basant sur les règles fournis dans **foetus** page 17, table 1.

Ensuite, \mathbf{h} fait un appel à \mathbf{i} , donc \mathbf{f} réalise un appel indirect à \mathbf{i} . Grâce à

la matrice d'appel obtenu précédemment, on calcule la matrice d'appel de **f** sur **i**. On réitère le procédé jusqu'à la fin du cycle.

Le résultat de cette étape est une liste de matrice d'appel de **f** sur elle même par tous les appels possibles. On vérifie la diagonale de chacune d'elle. S'il y a au moins un **<** et pas de **?**, alors le programme termine. Si l'on rencontre un **?** lors de la vérification, on s'arrête et on conclut que le programme ne termine pas.

Pointeur

Le seul et unique : **foetus**, pages 15-22