# Algorithmique TD11 Corrige: Algorithme KMP

6 janvier 2010

## 1 Algorithmes

#### 1.1 Fonction préfixe d'une chaîne de caractères

```
fonction calculPrefixe (E tableau P(M): caractere, m: entier): tableau()
     :entier
   variables
     q,k:entier
     tableau pi():entier
  creerTableau (pi ,m)
  pi(1) \leftarrow 0
  \mathbf{pour} \ \mathbf{q} \ \leftarrow \ \mathbf{2} \ \mathbf{a} \ \mathbf{m} \ \mathbf{pas} \ \mathbf{1}
     tantque k>0 et P(k+1) \neq P(q) faire
       k \leftarrow pi(k)
     si P(k+1)=P(q) alors
       k \leftarrow k+1
     fsi
     pi(q) \leftarrow k
  fpour
  retourner pi
ffonction
```

### 1.2 Algorithme KMP

```
si P(q+1)=T(i) alors
q ← q+1 //prochain caractere concorde
fsi
si q=m alors //est ce que tout P a concordé?
ecrire("le motif apparaît en position"+(i-m))
q ← pi(q) //chercher prochaine correspondance
fsi
fpour
fprocedure
```

#### 2 Exercices

algo naïf)

Calculer la fonction préfixe pour la chaîne de caractères ababbabbabbabbabbabb.

a	b	a	b	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a	b	b
0	0	1	2	0	1	2	0	1	2	3	4	5	6	7	3	4	5	6	7	8

- 2. Soit le motif P=bcbcabca et le texte T=abcbcabcbcabcab
  - (a) Appliquer l'algorithme naı̈f pour trouver les occurrence de P dans T Dérouler Algo
  - (b) Appliquer l'algorithme KMP pour trouver les occurrence de P dans T Dérouler Algo
  - (c) Comparer le nombre de comparaisons nécéssaires aux deux algorithmes Beaucoup mpoins de comparaisons dans ce cas (pire des cas pour
- 3. Etant donné deux chaines P de taille n et Q de taille m
  - (a) Ecrire un algorithme qui trouve le plus long suffixe de P qui est un préfixe de Q

```
fonction prefixeSuffixe(tableau P(N):caractere,
                             tableau Q(M): caractere
                             n:entier, m:entier):tableau():
                                  caractere
 variables
   i:entier
   tableau pi():entier
   tableau QP():caractere
   tableau R():caractere
 creerTableau (QP, n+m)
pour i de 1 a m pas 1
   QP(i) \leftarrow Q(i)
pour i de 1 a n pas 1
   QP(i+m) \leftarrow P(i)
 pi \;\leftarrow\; c\,a\,l\,c\,u\,l\,P\,r\,e\,f\,i\,x\,e\,(Q\!P,\,n\!+\!m)
 creerTableau (R, pi (n+m))
pour i de 1 à pi(n+m) pas 1
```

```
R(i) ← Q(i)

fpour

retourner R

ffonction
```

(b) Evaluer sa complexité Linéaire car calcul Prefixe linéaire