

# Option Informatique en Spé MP et MP\*

## Autour de la distance de Hamming

► Dans tout le problème,  $X$  désigne l'alphabet  $\{0,1\}$ . Si  $e$  est une expression rationnelle sur cet alphabet,  $\mathcal{L}_{ER}(e)$  désigne le langage décrit par  $e$ . Si  $\mathcal{A}$  est un automate fini,  $\mathcal{L}_{AF}(\mathcal{A})$  désigne le langage reconnu par  $\mathcal{A}$ .

► Soient  $u$  et  $v$  deux mots de même longueur  $n$  sur l'alphabet  $X$ . La distance de HAMMING de ces deux mots est :

$$d(u, v) = \text{Card}\{i \in \llbracket 1, n \rrbracket \mid u_i \neq v_i\}$$

Par exemple,  $d(0010110, 0110011) = 3$ . Les deux relations  $d(u, u) = 0$  et  $d(u, v) = d(v, u)$  sont évidentes.

**Question 1** • Prouvez que la distance de HAMMING vérifie l'inégalité triangulaire :

$$d(u, w) \leq d(u, v) + d(v, w)$$

et ce quels que soient les mots  $u, v, w$  de même longueur.

► Soit  $L$  un langage sur l'alphabet  $X$ . On note  $\mathcal{H}(L)$  le langage défini par :

$$u \in \mathcal{H}(L) \iff \exists v \in L : d(u, v) = 1$$

**Question 2** • On note  $L = \mathcal{L}_{ER}(0^*1^*)$ . Donnez une expression rationnelle décrivant  $\mathcal{H}(L)$ , puis un automate fini reconnaissant ce langage.

► Dans les deux questions suivantes,  $L = \{0^n 1^n \mid n \in \mathbb{N}\}$ .

**Question 3** • Explicitez  $\mathcal{H}(L)$ .

**Question 4** • Il est bien connu que  $L$  n'est pas rationnel. Mais existe-t-il un exposant  $q \in \mathbb{N}$  tel que  $\mathcal{H}^q(L)$  soit rationnel ?

► Soit  $L$  un langage rationnel ; on se propose de montrer que  $\mathcal{H}(L)$  est également rationnel. Deux preuves différentes sont possibles : la première s'appuie sur les automates finis, la deuxième sur les expressions rationnelles.

**Question 5** • Soit  $\mathcal{A} = (Q, \delta, i, F)$  un automate fini reconnaissant  $L$  : on a donc  $L = \mathcal{L}_{AF}(\mathcal{A})$ . Construisez un automate fini  $\mathcal{B}$  reconnaissant  $\mathcal{H}(L)$ .

► Dans les trois questions suivantes,  $L$  et  $M$  sont deux langages sur l'alphabet  $X$ .

**Question 6** • Comparez les langages  $\mathcal{H}(L \cup M)$  et  $\mathcal{H}(L) \cup \mathcal{H}(M)$  ; comparez de même  $\mathcal{H}(L \cap M)$  et  $\mathcal{H}(L) \cap \mathcal{H}(M)$ .

**Question 7** • Exprimez  $\mathcal{H}(L \cdot M)$  en fonction de  $L, M, \mathcal{H}(L)$  et  $\mathcal{H}(M)$ .

**Question 8** • Exprimez  $\mathcal{H}(L^*)$  en fonction de  $L$  et  $\mathcal{H}(L)$ .

**Question 9** • On note  $\mathcal{E}$  l'ensemble des expressions rationnelles sur  $X$ . Définissez par induction structurale une application  $\mathbf{H}$ , de  $\mathcal{E}$  dans lui-même, vérifiant  $\mathcal{L}_{ER} \circ \mathbf{H} = \mathcal{H} \circ \mathcal{L}_{ER}$ . En clair : si  $e$  décrit un langage  $L$ , alors  $\mathbf{H}(e)$  décrit  $\mathcal{H}(L)$ .

► On définit le type `exprat` pour représenter en Caml les expressions rationnelles sur l'alphabet  $X$  :

```
type exprat = Vide | Epsilon | Zero | Un
            | Somme of exprat*exprat | Produit of exprat*exprat
            | Etoile of exprat;;
```

Par exemple, l'expression rationnelle  $1 + (0 + 10)^*$  sera représentée par :

```
Somme(Un, Etoile(Somme(Zero, Produit(Un, Zero))))
```

**Question 10** • Rédigez en Caml une fonction :

```
hamming : exprat -> exprat
```

spécifiée comme suit : `hamming e` construit l'expression rationnelle  $\mathbf{H}(e)$ .

FIN