

## Théorie de l'information – Feuille de TD 6

28/10/2021

Le corrigé de certains exercices sera disponible à l'adresse suivante :

[www.math.univ-paris13.fr/~lavauzelle/teaching/2021-22/theorie-information.html](http://www.math.univ-paris13.fr/~lavauzelle/teaching/2021-22/theorie-information.html)

(★) exercice fondamental      (★★) pour s'entraîner      (★★★) pour aller plus loin       sur machine

**Exercice 1. (★) Mise en application d'un code convolutif.**

On considère le code convolutif défini par les relations :

$$c_m^{(1)} = x_m + x_{m-2} + x_{m-3},$$

$$c_m^{(2)} = x_m + x_{m-1} + x_{m-3}.$$

**Question 1.–** Donner les représentations

1. algébrique,
2. sous forme de registre à décalage,
3. sous forme d'automate,
4. sous forme de treillis,

de ce code convolutif.

**Question 2.–** Encoder le mot  $x = (0101000\dots)$ .

**Question 3.–** À l'aide de l'algorithme de Viterbi, décoder la séquence  $y = (y^{(1)}, y^{(2)})$  donnée par

$$y^{(1)} = (111100100\dots),$$

$$y^{(2)} = (010001000\dots).$$

**Exercice 2. (★★★)  Implantation de l'algorithme de Viterbi.**

**Question 1.–** Planter l'algorithme de codage d'un code convolutif. L'algorithme prendra en entrée :

- une longueur de contrainte  $n$ ,
- les  $k$  relations de parité, données sous la forme de  $k$  vecteurs de coefficients  $a^{(j)} = (a_0^{(j)}, a_1^{(j)}, \dots, a_{n-1}^{(j)}) \in \{0, 1\}^n$ ,
- un message de longueur arbitraire  $x = (x_0, x_1, \dots, x_m, \dots) \in \{0, 1\}^+$ .

Il produira en sortie  $k$  mots de code  $c^{(1)}, \dots, c^{(k)}$  où

$$c_m^{(j)} = \sum_{i=0}^{n-1} a_i^{(j)} x_{m-i}.$$

**Question 2.–** Planter l'algorithme de Viterbi vu en cours. L'algorithme prendra en entrée :

- une longueur de contrainte  $n$ ,

- les  $k$  relations de parité, données sous la forme de  $k$  vecteurs de coefficients  $\mathbf{a}^{(j)} = (a_0^{(j)}, a_1^{(j)}, \dots, a_{n-1}^{(j)}) \in \{0, 1\}^n$ ,
- une séquence de  $k$  mots erronés  $\mathbf{y}^{(1)}, \dots, \mathbf{y}^{(k)}$  de même longueur (arbitraire).

Il produira en sortie un message binaire  $x$ . On vérifiera que l'encodage de  $x$  par l'algorithme d'encodage de la question précédente produit bien des mots  $\mathbf{c}^{(1)}, \dots, \mathbf{c}^{(k)}$  à faible distance de  $\mathbf{y}^{(1)}, \dots, \mathbf{y}^{(k)}$ .

**Question 3.**– [BONUS – difficile] Programmer une représentation graphique (forme libre) du treillis engendré par l'algorithme de Viterbi.