

جامعة محمد الأول المدرسة الوطنية للعلوم التطبيقية وجدة

Université Mohammed Premier École Nationale des Sciences Appliquées Oujda



4^{ème} année Ingénieur SISC

Année universitaire 2021 - 2022

U.E : Codes Correcteurs d'Erreurs

Série de TD n^05

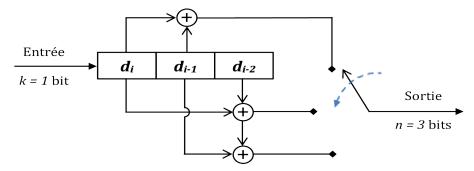
Ex-1- Code convolutionnel, Représentation en arbre, Algorithme de Viterbi.

Soit le code convolutif défini en représentation octale par $g_1 = [110], g_2 = [011].$

- 1. Donner son diagramme d'état ainsi que sa représentation en arbre.
- 2. Représenter son treillis puis décoder selon Viterbi la séquence reçue "1011100100".

Ex-2- Code convolutif, Algorithme de Viterbi, Fonction de transfert, Probabilité d'erreur.

On considère le code convolutif représenté sur la figure ci-dessous où un bit d'entrée (k = 1) est codé par un symbole en sortie composé de trois bits (n = 3).



- 1. Déterminer son rendement R et sa longueur de contrainte K.
- 2. Donner les polynômes générateurs en représentations D et octale.
- 3. Combien d'états possède ce codeur? Représenter son diagramme d'état.
- 4. Donner la matrice de transitions des états.
- 5. Donner la représentation en treillis sur six périodes.
- 6. Pour la séquence émise "11001" et pour des registres du codeur initialisés par des zéros, quel est le mot de code obtenu?
- 7. Donner les équations de passage entre les états du codeur.
- 8. Appliquer l'algorithme de Viterbi pour effectuer le décodage de la séquence reçue suivante "110101100010011110".
- 9. D'après les équations de passage, la fonction de transfert peut s'écrire :

$$T(D, N, J) = \frac{D^7 N J^3}{1 - DNJ - D^3 N J^2}$$

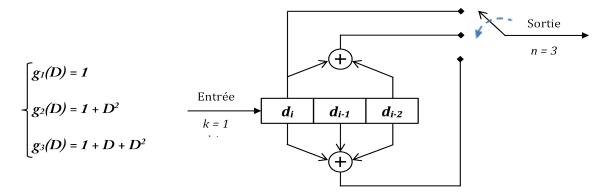
Donner les significations des puissances qui surgissent sur les paramètre de cette fonction de transfert. Quelle est la distance libre du codeur?

10. Donner une borne supérieur à la probabilité d'erreur P_{eb} en sortie du décodeur dans le cas d'un canal binaire symétrique caractérisé par une probabilité $p = 10^{-5}$.

4^{ème} Année SICS 1 Prof : K. GHOUMID

Ex-3- Code convolutionnel, Algorithme de Viterbi, Code poinçonné.

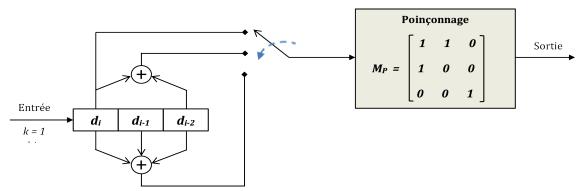
Soit le code convolutif représenté ci-dessous à une entrée et trois sorties, de polynômes générateurs $g_1(D)$, $g_2(D)$ et $g_3(D)$.



- 1. Quelles sont les valeurs du rendement R et de la longueur de contrainte K.
- 2. Donner le nombre d'états de ce codeur, puis représenter son diagramme d'état.
- 3. Donner la matrice de transitions.
- 4. Représenter le treillis d'encodage puis en déduire la valeur de la distance minimale d_{min} ?
- 5. Coder la séquence d'entrée "101100".
- 6. En utilisant le décodage de Viterbi, corriger le mot reçu "0011110010111001111". Quelle est la séquence émise?

On envisage d'utiliser le code en question dans une application à fort rendement afin d'augmenter le débit de transmission. Pour cela, la technique de poinçonnage qui consiste à perforer certains symboles générés par le code de rendement R est pratiquée. Le taux de codage ainsi obtenu dépend de la période P et du nombre N de bits supprimés.

Dans notre exemple, le poinçonnage se synthétise par la suppression de N=5 bits à la sortie du codeur d'une façon périodique P=3 selon la matrice de perforation M_P :



- 7. Quelle est la valeur du nouveau rendement R' du code poinçonné obtenu?
- 8. Avec le nouveau code poinçonné, donner le mot de code généré qui correspond à la séquence d'entrée émise "101100".
- 9. Représenter le nouveau treillis d'encodage dû au poinçonnage pratiqué.
- 10. En utilisant l'algorithme de Viterbi, Décoder puis corriger le mot reçu "00101101".

4^{ème} Année SICS 2 Prof : K. GHOUMID