

Examen de théorie de l'information - Ensimag - 1A

Vendredi 27 janvier 2017, 09h-11h.

POLYCOPIE, NOTES DE COURS ET CALCULATRICE AUTORISÉES
Le sujet est composé de 3 problèmes indépendants. Le barème est donné à titre indicatif.

Exercice I : Codage de source instantané (questions indépendantes) (7 pts)

Soit une source simple S d'alphabet de taille $N=6$ lettres.

On veut appliquer à cette source un codage de source **instantané d'alphabet de taille D** (entier supérieur à 1, par exemple code binaire si $D=2$, code ternaire si $D=3$, ...).

- 1) **Distribution fixée** (4 points) : on suppose ici que la distribution de probabilités des lettres de la source S est $P_s = \{ 2/24 ; 3/24 ; 3/24 ; 3/24 ; 4/24 ; 9/24 \}$:
 - a) Calculer l'entropie et la redondance de la source,
 - b) Calculer la longueur moyenne minimale des mot-codes selon le 1^{er} théorème de Shannon si $D = 2$, puis si $D = 3$,
 - c) Ici $D=2$: donner le codage binaire de Huffman de S , la longueur moyenne des mot-codes, et l'efficacité du code.
- 2) **Code fixé** (2 points) :
 - a) On suppose le code binaire $C_1 = \{000, 001, 010, 011, 100, 101\}$.
Montrer que ce code est déchiffrable.
Existe-t-il une distribution P_s pour laquelle ce code est un code de Huffman (justifier) ?
 - b) On suppose le code binaire $C_2 = \{00, 01, 100, 101, 110, 111\}$.
Ce code est-il instantané ?
Existe-t-il une distribution P_s pour laquelle ce code est 100% efficace (la donner alors) ?
- 3) **Longueurs des mot-codes fixées** (1 point) : indiquer (justifier) la taille minimale de l'alphabet de codage D permettant d'avoir : **1 mot-code de longueur 1 et 5 mot-codes de longueur 2**.

Exercice II : Information Mutuelle et Capacité (8 points)

Un vote a lieu au sein d'un club composée de 2 catégories de sportifs (S) en égale proportion ($p=1/2$) : ceux inscrits en **compétition** (c) et ceux évoluant en **loisir** (l).

On s'intéresse à l'information mutuelle entre la catégorie de sportif (S) et les résultats des votes du premier tour (V_1) puis du deuxième tour (V_2).

La situation peut s'interpréter en terme de propagation de l'information S au travers de la cascade de deux canaux de transmission : $S \rightarrow V_1 \rightarrow V_2$

- 1) **Premier tour de vote** (2,5 points) : chez les sportifs « compétiteurs » (c), 6/8ème votent **oui** (o), 1/8ème votent **non** (n) et les 1/8ème restant s'abstiennent (a). Chez les sportifs « loisir » (l), 1/8ème votent **oui** (o), 6/8ème votent **non** (n) et 1/8ème s'abstiennent (a).
 - a) Donner la matrice (de transition) du premier canal T_1 , contenant les probabilités conditionnelles $P(V_1 | S)$ du résultat du vote du premier tour V_1 (à valeurs dans $\{o, n, a\}$) sachant la catégorie S (à valeurs dans $\{c, l\}$) ;
 - b) Calculer les probabilités associées à la variable V_1 et en déduire l'entropie $H(V_1)$;
 - c) Calculer l'entropie conditionnelle $H(V_1 | S)$;
 - d) Calculer l'information mutuelle $I_1 = I(S ; V_1)$.

2) Deuxième tour de vote (2,5 points) : dans un second tour de vote, les sportifs qui ont voté oui (*o*) confirment leur vote ; de même pour les non (*n*) ; les abstensionnistes (*a*) se partagent en égale proportion entre oui (*o*) et non (*n*).

- a) Donner la matrice du deuxième canal T_2 , contenant les probabilités $P(V_2 | V_1)$ du résultat du vote du second tour V_2 (à valeurs dans $\{o, n\}$) sachant le résultat du premier tour V_1 ;
- b) Calculer l'entropie $H(V_2)$.
- c) Calculer l'entropie conditionnelle $H(V_2 | V_1)$;
- d) Calculer l'information mutuelle $I_2 = I(V_1 ; V_2)$.

3) Globalement (3 points):

- a) Donner la matrice de transition T_{12} contenant les probabilités $P(V_2 | S)$;
- b) Calculer l'entropie conditionnelle $H(V_2 | S)$;
- c) Calculer l'information mutuelle $I_{12} = I(S ; V_2)$.
- d) Interpréter la propagation de l'information de la catégorie de sportifs au travers des deux votes en comparant 2 informations mutuelles (que vous préciserez).
- e) **Pour une proportion p** de compétiteurs différente de $1/2$, aurait-on pu avoir une information mutuelle I_{12} supérieure ? Justifier et interpréter en terme de capacité de canal.

Exercice III : Codage de Hamming (5 points)

On considère un code linéaire bloc de Hamming, C , tel que $k = 11$ et $n = 15$.

On rappelle qu'un code de Hamming est un code capable de corriger les erreurs simples.

- 1) Indiquer : le **rendement** du code, les **dimensions** de la matrice génératrice G et de la matrice de parité H (appelée aussi matrice de contrôle), ainsi que le **nombre de mot-codes** (1,5 point) ?
- 2) Selon le 2^{ème} théorème de Shannon, ce code pourrait-il être un candidat potentiel intéressant sur un canal binaire symétrique de capacité 0.5 bit (0.5 point) ?

On note y le mot-reçu en sortie d'un canal binaire symétrique.

- 3) Rappeler (en quelques mots) comment on calcule le **syndrome s** (à partir du mot-reçu y), et à quoi il correspond lorsqu'il y a une erreur simple de transmission dans y (1 point).
- 4) En déduire comment on peut construire une matrice de parité pour ce code C , et donner l'exemple d'une matrice de parité H sous forme systématique (1 point).
- 5) Indiquer (sans la calculer) comment on peut obtenir la matrice génératrice G associée à votre matrice H , et donner le mot-code c associé au message $u = [100000000000]$ (1 point).