

UNIVERSITÉ DE NANTES

IUT DE NANTES

---

# Codes Correcteurs

---

*Auteurs :*

Brewal HENAFF  
Cédric BERLAND  
Nathan MARAVAL

*Cours :*

Modélisation  
Mathématique

15 janvier 2016



UNIVERSITÉ DE NANTES

# Sommaire

<b>1</b>	<b>Introduction</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>La théorie</b>	<b>2</b>
2.1	La détection d'erreur . . . . .	2
2.2	La correction d'erreur . . . . .	2
2.3	Le code de Hamming . . . . .	3
<b>3</b>	<b>Notre code</b>	<b>4</b>
3.1	L'envoi du message . . . . .	4
3.2	La réception et le décodage du message . . . . .	4
<b>4</b>	<b>Exemple latex</b>	<b>4</b>
4.1	Tables and Figures . . . . .	4
4.2	Mathematics . . . . .	5
4.3	Lists . . . . .	5
<b>A</b>	<b>Annexe 1</b>	<b>5</b>

# 1 Introduction

Ce projet à été réalisé dans le cadre de la formation en Modélisation Mathématique, en DUT Informatique à l'IUT de Nantes.

Il consiste à concevoir un programme permettant l'encodage d'un message binaire, puis par différentes méthodes que nous expliciterons plus tard, de le décoder et de corriger les possibles erreurs de transmission.

## 2 La théorie

Cette partie couvrira la théorie, les opérations effectuées lors de ce projet, que ce soit lors de la transmission, ou bien de la réception, comme du brouillage qui sera effectué pour pouvoir tester les données.

### 2.1 La détection d'erreur

Il existe plusieurs méthodes pour détecter les erreurs, par exemple associer un mot à une lettre comme utilisé dans l'armée :

exemple : erreur  $\rightarrow$  Echo Romeo Romeo Echo Uniforme Romeo

En informatique on utilise ce qu'on appelle des "bits de parité" qui indiquent si le nombre de 1 dans l'octet est pair ou non

exemple : A  $\rightarrow$  1000001 et ajoutera donc un 0 puisque que il y a deux 1 on obtiendra donc pour A le code suivant "01000001".

Le bits de parité nous permet de savoir si lors de la transmission le message à été modifié, simplement en regardant si le bit de parité correspond toujours au reste du message (si le nombre de 1 est toujours pair).

### 2.2 La correction d'erreur

Les différents exemples ci-dessus ne permettent que de détecter les erreurs. Mais ce qui nous intéresse vraiment c'est la correction des erreurs.

Il existe des moyens simples, par exemple la duplication du message :

"erreur"  $\rightarrow$  eee rrr rrr eee uuu rrr

On répète chaque lettre 3 fois. Pourquoi 3 fois ? Et pas 2 ?

Imaginons que l'on multiplie seulement 2 fois, on reçoit le message suivant : "ââgmee", le message de base peut être "âge" mais aussi "âme".

En revanche si l'on multiplie 3 fois on recevra donc un message tel que "âââgmmeee", en supposant qu'il n'y ai eu qu'une erreur, le message envoyer est donc "âme".

Le problème de ce genre de code de correction c'est qu'ils sont très lourd, et coûteux, on transmet trois fois les données, et lorsque l'on voit le poids des données généralement transmissent (images, musiques, vidéos), on s'en rend vite compte.

## 2.3 Le code de Hamming

Le code de Hamming est un code correcteur moderne.

Généralement on utilise un code de Hamming C(7,4). C'est à dire que l'on envoie 7 bits et que les 4 premiers contiennent les données à transmettre. Les 3 derniers servent à la détection des erreurs.

Ces 3 derniers bits sont en fait l'addition, bit à bit, des 4 autres. En pratique cela donne ça :

Soit  $v_1, v_2, \dots, v_7$  les bits transmit et  $u_1, u_2, u_3$  et  $u_4$  les bits contenant le message.

$$\begin{aligned}v_1 &= u_1, \\v_2 &= u_2, \\v_3 &= u_3, \\v_4 &= u_4, \\v_5 &= u_1 + u_2 + u_4, \\v_6 &= u_1 + u_3 + u_4, \\v_7 &= u_2 + u_3 + u_4,\end{aligned}$$

Lorsque l'on reçoit le message (bits  $w_1, w_2, \dots, w_7$ ), on est face à 8 possibilités :

- (0) il n'y a pas d'erreur ;
- (1)  $w_1$  est erronée ;
- (2)  $w_2$  est erronée ;
- (3)  $w_3$  est erronée ;
- (4)  $w_4$  est erronée ;
- (5)  $w_5$  est erronée ;
- (6)  $w_6$  est erronée ;
- (7)  $w_7$  est erronée.

Grâce aux 3 derniers bits on peut savoir d'où provient l'erreur. Il suffit de les recalculer (bits  $W_5, W_6, W_7$ ) et de les comparer, pour obtenir un des huit cas précédent :

- (0) si  $w_5 = W_5$  et  $w_6 = W_6$  et  $w_7 = W_7$  ;
- (1) si  $w_5 \neq W_5$  et  $w_6 \neq W_6$  ;
- (2) si  $w_5 \neq W_5$  et  $w_7 \neq W_7$  ;
- (3) si  $w_6 \neq W_6$  et  $w_7 \neq W_7$  ;
- (4) si  $w_5 \neq W_5$  et  $w_6 \neq W_6$  et  $w_7 \neq W_7$  ;
- (5) si  $w_5 \neq W_5$  ;
- (6) si  $w_6 \neq W_6$  ;
- (7) si  $w_7 \neq W_7$ .

Cependant ce code ne permet de détecter et corriger qu'une seule erreur.

## 3 Notre code

### 3.1 L'envoi du message

### 3.2 La réception et le décodage du message

## 4 Exemple latex

Comments can be added to the margins of the document using the `todo` command, as shown in the example on the right. You can also add inline comments too :

This is an inline comment.

Here's  
a com-  
ment  
in the  
mar-  
gin!

### 4.1 Tables and Figures

Use the `table` and `tabular` commands for basic tables — see Table ??, for example. You can upload a figure (JPEG, PNG or PDF) using the files menu. To include it in your document, use the `includegraphics` command as in the code for Figure ?? below.

## 4.2 Mathematics

L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X is great at typesetting mathematics. Let  $X_1, X_2, \dots, X_n$  be a sequence of independent and identically distributed random variables with  $E[X_i] = \mu$  and  $\text{Var}[X_i] = \sigma^2 < \infty$ , and let

$$S_n = \frac{X_1 + X_2 + \dots + X_n}{n} = \frac{1}{n} \sum_i^n X_i$$

denote their mean. Then as  $n$  approaches infinity, the random variables  $\sqrt{n}(S_n - \mu)$  converge in distribution to a normal  $\mathcal{N}(0, \sigma^2)$ .

## 4.3 Lists

You can make lists with automatic numbering ...

1. Like this,
2. and like this.

...or bullet points ...

- Like this,
- and like this.

We hope you find writeL<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X useful, and please let us know if you have any feedback using the help menu above.

## A Annexe 1