

---

---

---

---

---



## Code correcteurs d'erreur Quantiques.

1) Code de Shor (code répétitions <sup>pour</sup> bit flip et phase flip).  
→ combiner les deux codes ci-dessus.

2) Codes de Calderbank - Steane - Shor.

Rappel: Code de Répétition. (pour corriger des bit-flip).

$$1 \text{ qubit } \mathbb{C}^2 \quad \alpha |0\rangle + \beta |1\rangle = |\psi\rangle \quad |\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1.$$

$$\text{Répétition} \quad \begin{cases} |0\rangle \rightarrow 1000 & |0\rangle \otimes |0\rangle \otimes |0\rangle \\ |1\rangle \rightarrow 1111 & |1\rangle \otimes |1\rangle \otimes |1\rangle. \end{cases}$$

pas de violation du NO CLONING THM.

$$\alpha |0\rangle + \beta |1\rangle \rightarrow \text{Mot du code} \in (\mathbb{C}^2)^{\otimes 3}.$$

$$|\psi\rangle_R = \alpha |1000\rangle + \beta |1111\rangle.$$

Si  $\exists$  un bit flip  $|\psi\rangle_R \xrightarrow{\uparrow} \alpha |010\rangle + \beta |101\rangle$   
Possibilité de détecter et corriger cette erreur. exempl

Détection: Mesure des observables  $Z_1 \otimes Z_2 \otimes I$  et  $I \otimes Z_2 \otimes Z_3$ .

iii  $Z = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$ .

- $|\psi_S\rangle$  ainsi que  $|\psi_S'\rangle$  sont des états propres

de ces deux observables.  $\Rightarrow$

Mesure ne va pas détruire  $|\psi_S\rangle$  ou  $|\psi_S'\rangle$ .

- valeurs propres de  $|\psi_S\rangle$  sont  $+1$  et  $-1$ . ✓

$|\psi_S'\rangle$  sont  $\begin{matrix} +1 & -1 \\ -1 & +1 \\ -1 & -1 \end{matrix}$  ✓

dépend du  
qubit corrompu.  
bit flip

en identifiant le  
syndrome (paire de v.p.).  
on connaît l'erreur.

exemple:

$Z_1 Z_2 |\psi_R'\rangle = -|\psi_R'\rangle \Rightarrow$  syndrome  $(-1, -1)$

$Z_2 Z_3 |\psi_R'\rangle = -|\psi_R'\rangle$

# Bit flip

Liste erreurs	Liste des syndromes.	Correction de l'erreur.
pas d'erreur	+1, +1	$1 \otimes 1 \otimes 1$ .
1 <sup>er</sup> qubit flip.	-1, +1	$X_1 \otimes 1 \otimes 1$
2 <sup>er</sup> qubit flip	-1, -1	$1 \otimes X_2 \otimes 1$ .
3 <sup>er</sup> qubit flip.	+1, -1	$1 \otimes 1 \otimes X_3$ .

- Correction d'erreur. Si le 2<sup>in</sup> qubit est erroné.

alors on applique l'unitaire

$$X_2 |0\rangle = |1\rangle$$

$$X_2 |1\rangle = |0\rangle.$$



$$X_2 \underbrace{|4_R\rangle'} = |4_R\rangle.$$

□



Rappel Code de répétition : encombre de type phase flip?

$$\begin{array}{lcl} \text{encodage} & \begin{array}{l} |0\rangle \xrightarrow{H} |+\rangle = \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}} \\ |1\rangle \xrightarrow{H} |-\rangle = \frac{|0\rangle - |1\rangle}{2} \end{array} & \begin{array}{l} \xrightarrow{\text{Répète}} \\ \longrightarrow |++\rangle \\ \longrightarrow |--\rangle \end{array} \end{array}$$

Répétition.

$$|\psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle \longrightarrow \alpha|++\rangle + \beta|--\rangle = |\psi\rangle_{\text{I.}}$$

Corruption avec 1 seul phase flip:

$$|\psi\rangle'_2 = \alpha| - + + \rangle + \beta| + - - \rangle$$

Détection : Mesure des observables  $X_1, X_2$  et  $X_2 X_3$ .

$|\psi\rangle_2$  et  $|\psi\rangle'_2$  sont des états propres de  $X_1 \otimes X_2 \otimes \mathbb{1}$

et  $X_2 \otimes X_3 \otimes \mathbb{1}$ . p. ex.:

$$\bullet X_1 X_2 |\psi\rangle'_2 = -\alpha| - + + \rangle + \beta| + - - \rangle = -|\psi\rangle'_2$$

$$X_1 |-\rangle = -|-\rangle$$

syndrome  $(-1, -1)$

$$\bullet X_2 X_3 |\psi\rangle'_2 = |\psi\rangle'_2.$$

# Phase flip.

Liste des erreurs.	Liste des syndromes pairs de b.p.	Correction d'erreurs.
pas d'erreurs.	$(+1, +1)$	$I \otimes I \otimes I$ .
erreur phase flip sur 1 <sup>er</sup> qubit	$(-1, +1)$	$Z_1 \otimes I \otimes I$
erreur phase flip sur 2 <sup>em</sup> qubit	$(-1, -1)$	$I \otimes Z_2 \otimes I$
phase flip sur 3 <sup>em</sup> qubit	$(+1, -1)$	$I \otimes I \otimes Z_3$ .

- Correction d'erreurs. par exemple erreur sur 1<sup>er</sup> qubit :

$$|\psi\rangle'_2 = \alpha | - + + \rangle + \beta | + - - \rangle.$$

appliquant l'unitaire  $Z_1 \otimes I \otimes I$  :

$$Z_1 |\psi\rangle'_2 = \alpha | + + + \rangle + \beta | - - - \rangle. \quad \checkmark$$

$$Z_1 \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} = \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}} \quad Z_1 \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}} = \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} \quad \square$$

• En général on s'attend à avoir des bit flip et des phase flips en un temps.

•  $|\psi\rangle = \alpha|10\rangle + \beta|11\rangle \rightsquigarrow |\psi'\rangle = \alpha|11\rangle - \beta|10\rangle.$

↑  
bit-phase flip.

On veut pouvoir corriger ces trois types d'erreurs avec un  $n$  code et un  $n$  algorithme de correction d'erreurs

$\alpha|11\rangle + \beta|10\rangle$

↑  
bit flip.

$\alpha|10\rangle - \beta|11\rangle.$

↑  
phase flip.

LE CODE DE SHOR PERMET DE REALISER

CELA DE FAÇON SIMPLE si on veut bien utiliser

9 qubits et on corrige au max 1 erreur.

Idee: combiner ou concaténer les deux codes de Répétition

Code de Shor.

Can catémétrien:

$x_1, x_2$  et  $x_2, x_3$ .

$$|0\rangle \xrightarrow{H} |+\rangle \xrightarrow{Rep} |+++ \rangle = \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}}$$

$$\xrightarrow{Rep} \frac{|000\rangle + |111\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|000\rangle + |111\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|000\rangle + |111\rangle}{\sqrt{2}} = |0\rangle_S$$

$$|1\rangle \xrightarrow{H} |-\rangle \xrightarrow{Rep} |--- \rangle = \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}}$$

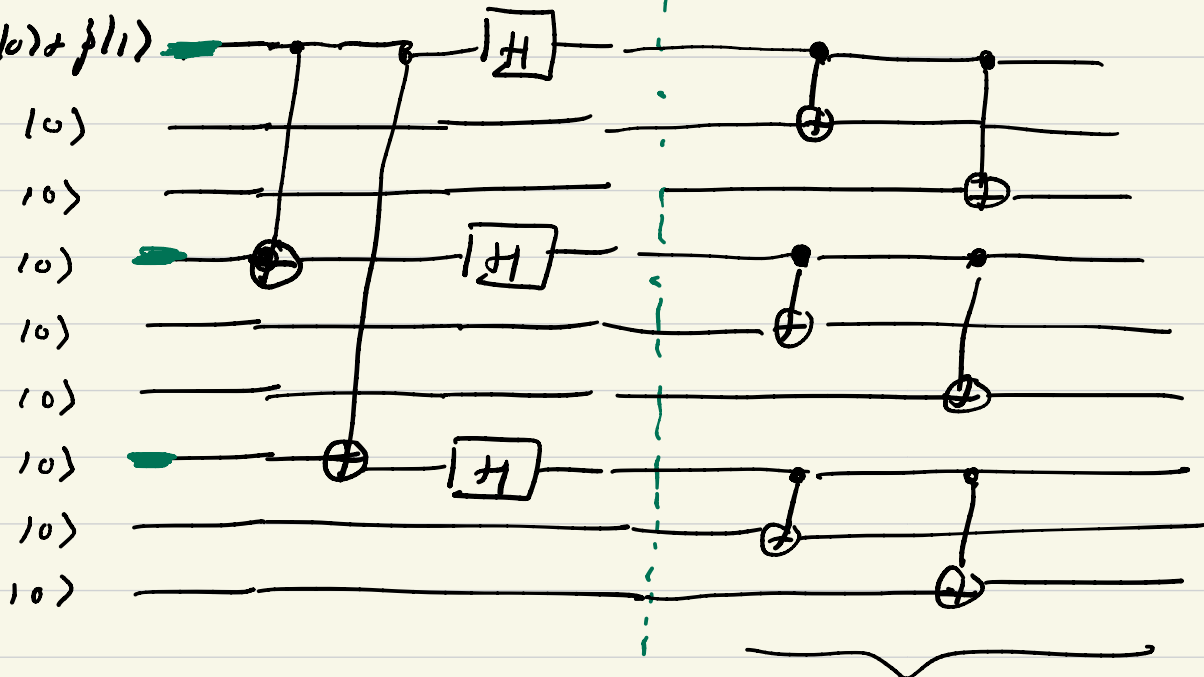
$$\xrightarrow{Rep} \frac{|000\rangle - |111\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|000\rangle - |111\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|000\rangle - |111\rangle}{\sqrt{2}} = |1\rangle_S$$

$|0\rangle_S$  et  $|1\rangle_S$  sont des états orthogonaux dans l'espace  $(\mathbb{C}^2)^{\otimes 3}$ .

$$|\psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle \in \mathbb{C}^2 \xrightarrow{\text{Code de Shor}} \alpha|0\rangle_S + \beta|1\rangle_S \in (\mathbb{C}^2)^{\otimes 3}.$$

# Circuit Quantique.

$$|\psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle$$



Code de répétition par  
phase flip.

Code de répétition par  
bit flip.

exercice

## Détection et Correction d'erreur pour le code de Steane.

- Détecter les bits flips en mesurant ;

$$\underbrace{Z_1 Z_2, Z_2 Z_3}_{1^{\text{er}} \text{ groupe}} ; \underbrace{Z_4 Z_5, Z_5 Z_6}_{2^{\text{e}} \text{ groupe}} ; \underbrace{Z_7 Z_8, Z_8 Z_9}_{3^{\text{e}} \text{ groupe}}.$$

- Détecter les phases flips en mesurant ;

$$\underbrace{(X_1 X_2 X_3)}_{\text{"super } X_1"} \underbrace{(X_4 X_5 X_6)}_{\text{"super } X_2"} \quad \text{et} \quad \underbrace{(X_2 X_5 X_8)}_{\text{"super } X_2'} \underbrace{(X_7 X_8 X_9)}_{\text{"super } X_3'}$$

- On vérifie que  $|\psi\rangle_S = \alpha|0\rangle_S + \beta|1\rangle_S$   
et tout les états  $|\psi_S\rangle'$  comparés avec un seul  
bit / phase flip sur le un qubit sont vecteurs propres de  
la liste ci-dessous de matrices ; avec v. p qui sont une  
liste de  $\pm 1$ .

$$\Rightarrow \boxed{\text{Syndrome : liste avec 8 } +1 \text{ ou } -1's.}$$

Voici dans les notes du cours exemple :

bit-plane flip sur 4 en 6 bits.

⇒ Syndrome :  $\mathcal{P}_1 \mathcal{P}_2, \mathcal{P}_2 \mathcal{P}_3 ; \mathcal{P}_4 \mathcal{P}_5, \mathcal{P}_5 \mathcal{P}_6 ; \mathcal{P}_7 \mathcal{P}_8 ; \mathcal{P}_8 \mathcal{P}_9$   
 $+1 \quad +1 \quad \uparrow \quad -1 \quad +1 \quad +1 \quad +1$

$x_1 x_2 x_3 x_4 x_5 x_6 ; x_4 x_5 x_6 x_7 x_8 x_9$   
 $-1 \quad \uparrow \quad \uparrow \quad -1$

⇒ Correction : Applique unitaire  $x_4 \mathcal{P}_4$ .  
 $\uparrow \quad \uparrow$   
 corrige bit flip. corrige plane flip.

Remarque : équivaut de faire  $x_4 \mathcal{P}_4$  ou  $\mathcal{P}_4 x_4$ .

$$\text{car } x_4 \mathcal{P}_4 = - \mathcal{P}_4 x_4.$$

$$x = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\mathcal{P} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}.$$

↑  
 plane globale du bit corrigé  
 état - physiquement équivalent

Code Shor Longueur = 9, corrige 1 erreur  $\rightarrow$  bit flip  
 $\rightarrow$  plane flip  
 $\rightarrow$  bit et plane flip.