Détection quantique en présence de bruit : analyse théorique et étude expérimentale sur un processeur quantique

François Chapeau-Blondeau, Nicolas Delanoue[†]



Laboratoire Angevin de Recherche en Ingénierie des Systèmes (LARIS), Université d'Angers.

Détection quantique : Signal quantique \equiv opérateur densité ρ sur espace de Hilbert complexe \mathcal{H} . Deux préparations possibles $\rho = \rho_0$ ou $\rho = \rho_1$, avec les probabilités a priori P_0 ou $P_1 = 1 - P_0$. Altération par un bruit quantique (décohérence) : $\rho \mapsto \mathcal{N}(\rho)$ délivrant un signal quantique (opérateur densité) bruité $\mathcal{N}(\rho)$. **Détecteur** mesure $\mathcal{N}(\rho)$ par 2 opérateurs de mesure {M₀, M₁} décomposant l'identité de \mathcal{H} via M₀ + M₁ = Id. Probabilité de décision $\Pr\{M_k|\rho_j\} = tr(M_k\rho_j) \Longrightarrow$ probabilité d'erreur de détection $P_{er} = tr(M_1\rho_0)P_0 + tr(M_0\rho_1)P_1$. **Détecteur optimal** minimise P_{er} via l'opérateur de test $T = P_1 \mathcal{N}(\rho_1) - P_0 \mathcal{N}(\rho_0)$ et M_1^{opt} projecteur orthogonal sur le sous-espace propre des valeurs propres positives de T, et $M_0^{opt} = Id - M_1^{opt}$, atteint la probabilité d'erreur minimale $P_{er}^{\min} = [1 - tr(|\mathsf{T}|)]/2$. Détection sur un qubit bruité :

Dans le plan \mathcal{H} , en représentation de Bloch, opérateur densité $\rho = (\text{Id} + \vec{r} \cdot \vec{\sigma})/2$, de vecteur de Bloch $\vec{r} \in \mathbb{R}^3$. **Bruit thermique quantique**: Transformation affine dans \mathbb{R}^3 à 2 paramètres $(p(T), \gamma)$ réalisant $\vec{r} \mapsto A(\gamma)\vec{r} + (2p-1)\gamma\vec{e}_z$. Opérateur de test $T = [(P_1 - P_0)Id + \vec{\tau} \cdot \vec{\sigma}]/2$ caractérisé par le vecteur de Bloch de test $\vec{\tau} = A(P_1\vec{r}_1 - P_0\vec{r}_0) + (P_1 - P_0)(2p - 1)\gamma\vec{e}_z$, à 2 valeurs propres $\lambda_{\pm} = (P_1 - P_0 \pm ||\vec{\tau}||)/2$, et 2 états propres orthogonaux $|\lambda_{\pm}\rangle$ de vecteurs de Bloch $\pm \vec{\tau}/||\vec{\tau}||$. Le détecteur optimal $\{M_0^{opt}, M_1^{opt}\}$ atteint la probabilité d'erreur minimale $P_{er}^{min} = (1 - ||\vec{\tau}||)/2$.

