

Introducción

Some block contents, followed by a diagram, followed by a dummy paragraph.

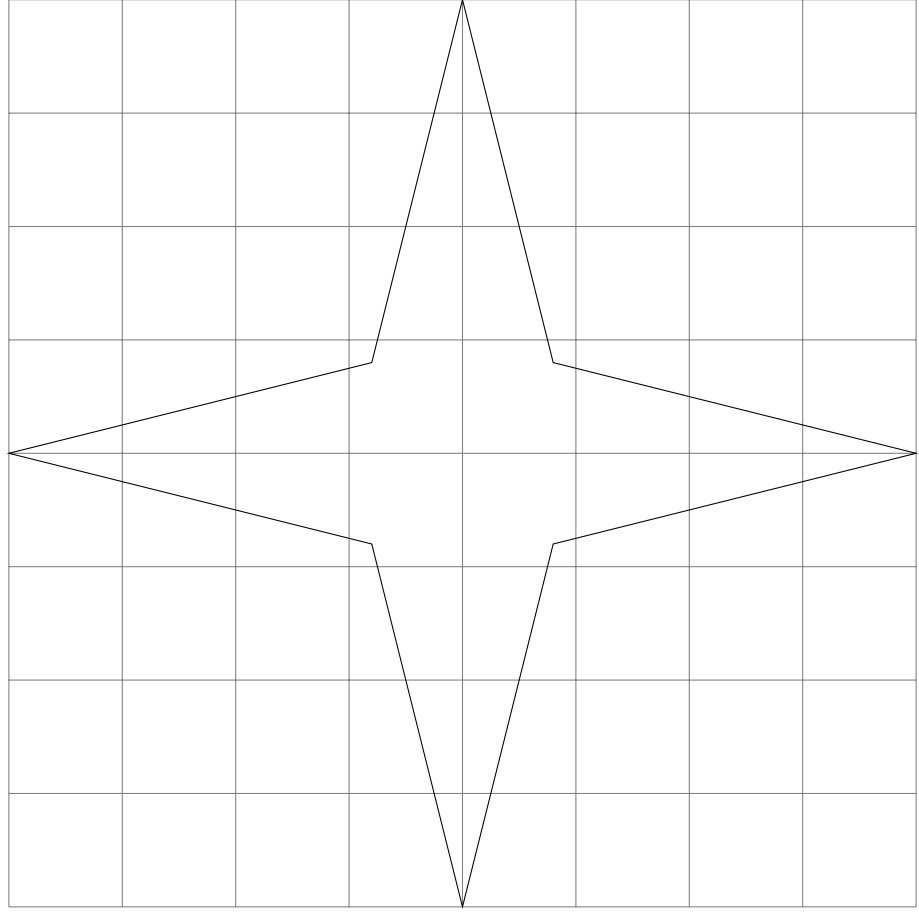


Figure 1. A figure caption.

Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Morbi ultricies eget libero ac ullamcorper. Integer et euismod ante. Aenean vestibulum lobortis augue, ut lobortis turpis rhoncus sed. Proin feugiat nibh a lacinia dignissim. Proin scelerisque, risus eget tempor fermentum, ex turpis condimentum urna, quis malesuada sapien arcu eu purus.

Formalismos

Codigo

Sea \mathcal{L} un espacio de tamaño fijo, decimos que \mathcal{M} un subespacio de algun espacio B^n es un codigo que codifica \mathcal{L} si existe una operación $\mathcal{V} : \mathcal{L} \rightarrow \mathcal{M}$ que se le conoce como codificador.

Codigo que corrige errores

Sea C un codigo y \mathcal{E} un procedimiento que define un error. Decimos que C corrige \mathcal{E} si existe un procedimiento \mathcal{R} tal que

$$\forall p \in C : (\mathcal{R} \circ \mathcal{E})(p) \propto p \tag{1}$$

Una nota importante que ver es que el \propto nos representa que realmente la operación de recuperación no nos devuelve exactamente al qubit original. Sin embargo, si nos debe devolver a un qubit que codifique la misma información que el anterior.

Condiciones para que un Codigo Corriga un error

Sea C un codigo y P el proyector a C . Suponga que \mathcal{E} es una operación cuántica con elementos $\{E_i\}$. Una condición necesaria y suficiente para que exista una operación \mathcal{R} que corrija \mathcal{E} en C es

$$PE_i^\dagger E_j P = \alpha_{ij} P \tag{2}$$

para alguna matriz hermitica α de numeros complejos.

Cota de Hamming

Sea C un codigo que codifica k qubits en n qubits y que puede corregir cualquier subconjunto de t errores. Particularmente, asuma sin perdida de generalidad que corrige $j \leq t$ errores. Entonces se cumple la cota [1]

$$\sum_{j=0}^t \binom{n}{j} 3^j 2^k \leq 2^n \tag{3}$$

Estabilizadores

Las bases del formalismo de estabilizadores consiste en mirar un estado no desde sus características si no desde los operadores que lo estabilizan. Un operador se dice que estabiliza a un estado si el estado es un eigenvector con eigenvalue +1. Es decir, S estabiliza $|\psi\rangle$ si $S|\psi\rangle = |\psi\rangle$ [1].

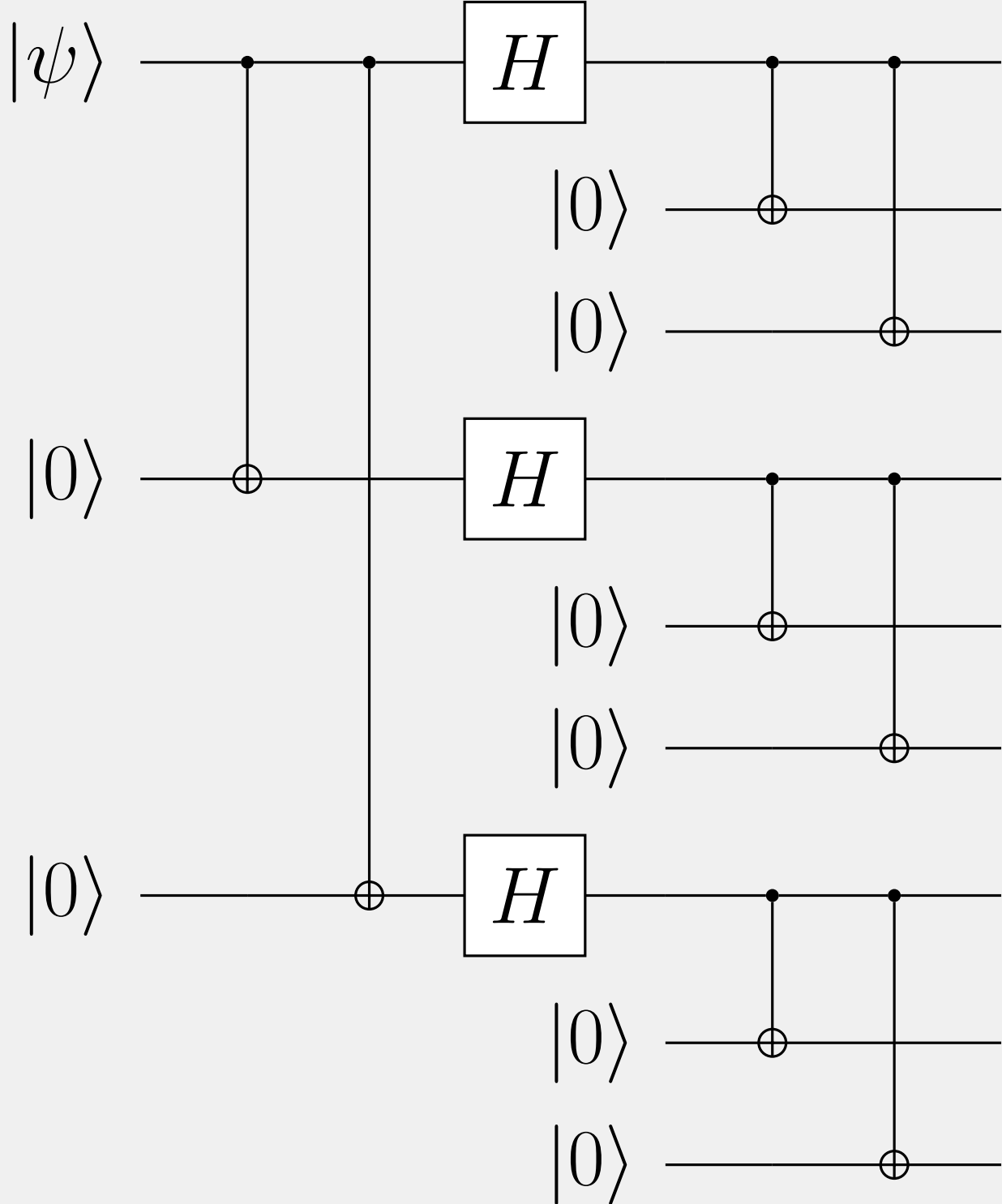
Una de las características mas importantes es que al definir de esta manera un estado estamos construyendo grupos y por tanto podemos usar teoría de grupos para realizar las interpretaciones de los diversos codigos. Esto es parte de lo que hace tan increíblemente fuerte el formalismo de estabilizadores y lo que nos va a permitir hablar de los siguientes codigos que usan este formalismo.

Codigo de Shor

Este fue uno de los primeros códigos de corrección de errores, diseñado por Shor en 1995 en el artículo *Scheme for reducing decoherence in quantum computer memory*. Este código permite corregir errores arbitrarios en un solo qubit.

El código se define mediante el circuito que puede verse en la figura, transformando $|0\rangle \rightarrow |+++ \rangle$ y $|1\rangle \rightarrow |-- - \rangle$. La operación de recuperación se divide en dos partes:

- Determinar el qubit afectado. Aquí resulta crucial que este código sea estabilizador, ya que utilizamos sus operadores para identificar el qubit donde ocurrió el error.
- Una vez identificado el qubit erróneo, se procede a corregirlo. La corrección es un término genérico, ya que este código corrige errores arbitrarios.



¿Por que puede corregir errores arbitrarios?

Supongamos que tenemos un error \mathcal{E} con elementos $\{E_i\}$, de modo que para el estado $|\psi\rangle = a|0_L\rangle + b|1_L\rangle$ se cumple:

$$\mathcal{E}(|\psi\rangle \langle \psi|) = \sum_i E_i |\psi\rangle \langle \psi| E_i^\dagger.$$

Ahora bien, sabemos que cualquier E_i puede escribirse como una combinación lineal de la forma:

$$E_i = e_{i0}I + e_{i1}X_j + e_{i2}Z_j + e_{i3}X_jZ_j,$$

donde j es el número del qubit en el que ocurre el error. Esto nos proporciona el elemento invertible necesario para corregir un error arbitrario. Cabe aclarar que este resultado supone que los errores actúan de manera independiente entre qubits, lo cual es una aproximación razonable, aunque existen condiciones en las que esta suposición no se cumple. En tales casos, es preferible utilizar un código que corrija errores en más de un qubit, como, por ejemplo, algunos códigos de la familia CSS.

Codigos CSS

los códigos CSS (calderbank-shor-steane) son un subconjunto de los códigos estabilizadores. informalmente, permiten construir códigos que corrigen los mismos errores a partir de dos códigos existentes, utilizando menos qubits para la codificación.

Sean c_1 y c_2 códigos lineales $[n, k_1]$ y $[n, k_2]$ (cerrados bajo suma módulo 2) tales que:

- $c_2 \subset c_1$,
- c_1 y c_2^\perp corrigen t errores.

definimos el código css de c_1 sobre c_2 como el código $[n, k_1 - k_2]$ denotado por $css(c_1, c_2)$ mediante el siguiente procedimiento. sea $x \in c_1$, entonces definimos el estado:

$$|x + c_2\rangle = \frac{1}{\sqrt{|c_2|}} \sum_{y \in c_2} |x + y\rangle$$

donde $+$ denota suma módulo 2. nótese que si $x' \in c_1$ y $x - x' \in c_2$, entonces $|x + c_2\rangle = |x' + c_2\rangle$. el código $css(c_1, c_2)$ corresponde al espacio generado por los estados $|x + c_2\rangle$, los cuales forman un conjunto ortonormal[1].

la ventaja de esta construcción es evidente: si encontramos un subcódigo que corrija los mismos t errores, podemos reducir considerablemente el tamaño del código original. un ejemplo notable de código css es el código de shor.

References

- A. R. Calderbank and Peter W. Shor.
Good quantum error-correcting codes exist.
Physical Review A, 54(2):1098–1105, 1996.
- Aleksei Yu. Kitaev, Alexander Shen, and Mihail N. Vyalyi.
Classical and Quantum Computation, volume 47 of *Graduate Studies in Mathematics*.
American Mathematical Society, 2002.
- Michael A. Nielsen and Isaac L. Chuang.
Quantum Computation and Quantum Information.
Cambridge University Press, 10 edition, 2010.
- Peter W. Shor.
Scheme for reducing decoherence in quantum computer memory.
Physical Review A, 52(4):R2493–R2496, 1995.