

Дистиляція квантових станів за допомогою
стабілізаторних кодів виправлення похибок.

19 травня 2025 р.

Заплутані квантові стани є визначальною рисою квантової механіки. Збереження їх заплутаності на великих відстанях дозволяє робити те, що неможливо з точки зору класичної механіки.

По суті, вони є ресурсом в багатьох задачах квантової комунікації та обчислень.

Наприклад, двох-кубітні стани Бела

$$|\Phi^+\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |11\rangle)$$

використовуються в квантовій телепортації.

Дистиляція квантових станів - це назва для алгоритмів, за якими по набору з n зашумлених копій заплутаного стану, можна отримати k , $k < n$, більш чистих копій цього заплутаного стану.

Існують різні методи дистиляції. Розберемо метод, який базується на виправленні квантових похибок стабілізаторними кодами.

Дистиляція станів Бела

Припустимо Аліса і Боб, що розділені дистанційно, хочуть розподілити між собою деяку кількість станів Бела.

Для цього Аліса генерує локально n копій станів Бела

$$|\Phi_n^+\rangle = |\Phi^+\rangle^{\otimes n} = \left(\frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |11\rangle)\right)^{\otimes n}.$$

Другу частину кожного стану Аліса відправляє Бобу, тобто він отримає n кубітів. Вважаємо, що при передачі на стани Боба могла подіяти похибка $E = E_B$. Тобто результуючий стан буде

$$\begin{aligned} (I_A \otimes E_B) |\Phi_n^+\rangle &= \\ &= \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle E_{B_1} |0\rangle + |1\rangle E_{B_1} |1\rangle) \otimes \cdots \otimes \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle E_{B_n} |0\rangle + |1\rangle E_{B_n} |1\rangle), \end{aligned}$$

якщо $E_B = E_{B_1} \otimes \cdots \otimes E_{B_n}$.

Дистиляція станів Бела

Зрозуміло, що для нетривіальної похибки E це вже не будуть n чистих станів Бела. Але це можна виправити.

Візьмемо стабілізаторний код $S = \langle g_1, \dots, g_{n-k} \rangle$ типу $[n, k]$. Процедура дистиляції починається із застосуванням Алісою вимірювань, що відповідають генераторам g_i , до її n кубітів. Результатом буде набір $\mathbf{c} = c_1 \dots c_{n-k}$ з $n - k$ значень ± 1 , а стан усієї квантової системи перейде у

$$(P_{\mathbf{c}} \otimes I_B)(I_A \otimes E_B) |\Phi_n^+\rangle,$$

де

$$P_{\mathbf{c}} = \prod_{i=1}^{n-k} (I + c_i g_i) / 2$$

це проєктор, що відповідає результату $\mathbf{c}$ при вимірюванні.

Дистиляція станів Бела

Для станів Бела виконується матрична тотожність

$$(M \otimes I_B) |\Phi_n^+\rangle = (I_A \otimes M^T) |\Phi_n^+\rangle$$

для будь-якої матриці M .

Тож попередній вираз можна переписати як

$$\begin{aligned} (P_c \otimes I_B)(I_A \otimes E_B) |\Phi_n^+\rangle &= (I_A \otimes E_B)(P_c \otimes I_B) |\Phi_n^+\rangle = \\ &= (I_A \otimes E_B)(I_A \otimes P_c^T) |\Phi_n^+\rangle. \end{aligned}$$

Іншими словами, можна вважати, що кубіти Боба були спроектовані до P_c^T , а потім на них подіяла похибка E_B .

При цьому Аліса відправляє результат c її вимірювань класичним чином, тож Боб в точності знає P_c^T .

З точки зору Боба вимірювання Аліси з результатом $\mathbf{c}$ еквівалентно тому, що це він провів вимірювання g_i^T з результатом $\mathbf{c}$ (до похибки E_B).

Відмітимо, що $S^T = \langle g_1^T, \dots, g_{n-k}^T \rangle$ так само буде стабілізаторним кодом типу $[n, k]$.

Вимірювання g_i^T з результатами c_i переведуть стан системи у стабілізаторний підпростір групи

$$\langle c_1 g_1^T, \dots, c_{n-k} g_{n-k}^T \rangle,$$

а помилка E відповідно до

$$\langle c_1 E g_1^T E^\dagger, \dots, c_{n-k} E g_{n-k}^T E^\dagger \rangle.$$

Так само як і при виправленні квантових похибок Боб може провести синдромні вимірювання, що відповідають g_i^T , щоб знайти і виправити похибку E (якщо E виправляється стабілізаторним кодом S^T). Тобто повернути стан у простір, що відповідає

$$\langle c_1 g_1^T, \dots, c_{n-k} g_{n-k}^T \rangle.$$

Єдине що в цьому алгоритмі по суті виправляється логічний стан k кубітів, які кодуються стабілізаторним кодом. Тож кажуть що цей алгоритм дистиляції дозволяє дистилювати k станів за допомогою n .