

# Entropia de Embaralhamento

Dado que o operador densidade  $\rho$  é hermitiano ( $\rho^\dagger = \rho$ ), ele pode ser escrito em termos de seus autovalores positivos e seus autovetores. Se tivermos

$$\rho = \sum_k p_k |\Psi_k\rangle \langle \Psi_k|$$

em termos dos seus próprios autovetores a matriz densidade é diagonal, com autovalores  $f_i$

$$\rho_{ij} = f_i \delta_{ij}$$

e os  $f_i$ 's satisfazem  $f_i \geq 0 \quad \forall i$ .  
O operador  $\rho$  então pode ser escrito como

$$\rho = \sum_i f_i |\Phi_i\rangle \langle \Phi_i|$$

onde  $\{|\Phi_i\rangle\}$  é a base de autovetores de  $\rho$ .  
Uma forma de medir o grau de pureza de um estado é a entropia de Von Neumann. Ela é definida por

$$S[\rho] \equiv -k_B \text{Tr}(\rho \ln \rho)$$

onde  $k_B$  é a constante de Boltzmann.  
Mas em termos dos autovalores de  $\rho$ ,  $f_i$ , podemos escrever

$$S[\rho] = -k_B \sum_i f_i \ln f_i$$

Para provar a expressão acima basta ver que

$$\rho_{ij} = \sum_k f_k \underbrace{\langle \Phi_i | \Phi_k \rangle}_{\delta_{ik}} \underbrace{\langle \Phi_k | \Phi_j \rangle}_{\delta_{kj}}$$

$$\Rightarrow \rho_{ii} = f_i \quad (\rho \text{ é diagonal numa base!})$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow \text{Tr}(\rho \ln \rho) &= \sum_i \rho_{ii} \ln \rho_{ii} \\ &= \sum_i f_i \ln f_i \quad \text{Q.E.D.} \end{aligned}$$

Um estado puro tem um  $f_i = 1$  e todos os outros  $= 0$ .  $\Rightarrow$

$$\left\{ S_{\text{puro}}[\rho] = 0 \right\}$$

entanto que para estados misturados temos

$$\left\{ S[\rho] > 0 \right\}$$

Se agora voltarmos a considerar um sistema composto de dois setores I e II, no caso em que NÃO existe emaranhamento entre eles é o caso no qual a matriz densidade fatoriza:

$$\rho_{ma,mb} = \rho_{mm}^I \rho_{ab}^II$$

Neste caso, cada autovalor de  $\rho$ ,  $\rho_{ir}$ , é o produto de um autovalor de  $\rho^I$ ,  $\rho_{i_i}^I$ , vezes um autovalor de  $\rho^II$ ,  $\rho_{r_r}^II$

$$\rho_{ir} = \rho_{i_i}^I \rho_{r_r}^II$$

Então a entropia de Von Neumann é

$$\begin{aligned} S[\rho] &= -k_B \sum_{ir} \rho_{i_i}^I \rho_{r_r}^II \ln(\rho_{i_i}^I \rho_{r_r}^II) \\ &= -k_B \sum_{ir} \rho_{i_i}^I \rho_{r_r}^II (\ln \rho_{i_i}^I + \ln \rho_{r_r}^II) \\ &= -k_B \sum_{i_i} \rho_{i_i}^I \ln \rho_{i_i}^I \\ &\quad - k_B \sum_{r_r} \rho_{r_r}^II \ln \rho_{r_r}^II \end{aligned}$$

MAS se na primeira soma usamos  $\sum_r \rho_{r_r}^II = 1$  e na segunda que  $\sum_{i_i} \rho_{i_i}^I = 1$

obtemos que no caso sem emaranhamento

$$\left\{ S[\rho] = S[\rho^I] + S[\rho^{II}] \right\}$$

$\Rightarrow$  em ausência de emaranhamento a entropia de Von Neumann é aditiva (ou extensiva).

Num estado puro  $|\Psi\rangle$  e densidade  $\rho$  é

$$\rho = |\Psi\rangle\langle\Psi|$$

e sua matriz é

$$\begin{aligned} \rho_{ma,mb} &= \langle\Upsilon_{ma}|\Psi\rangle\langle\Psi|\Upsilon_{mb}\rangle \\ &\equiv \Upsilon_{ma}\Upsilon_{mb}^* \end{aligned}$$

Mas então

$$\rho_{mm}^I = \sum_a \rho_{ma,ma}$$

$$\left\{ \rho_{ma}^I = \sum_a \Upsilon_{ma}\Upsilon_{ma}^* \equiv (\Upsilon\Upsilon^\dagger)_{mm} \right\}$$

Por outra parte,

$$\rho_{ab}^{II} = \sum_m \rho_{ma,mb} = \sum_m \Upsilon_{ma}\Upsilon_{mb}^*$$

$$\Rightarrow \left\{ \rho_{ab}^{II} = (\Upsilon\Upsilon^\dagger)_{ba} \right\}$$

Mas é possível ver (provar) que  $\rho^I$  e  $\rho^{II}$  têm os mesmos autovalores. Portanto,

$$S_I = -k_B T_n (\rho^I \ln \rho^I) = -k_B \sum_i q_i \ln q_i$$

$$= -k_B T_n (\rho^{II} \ln \rho^{II}) = S_{II}$$

$$\Rightarrow \boxed{S_I = S_{II}}$$

Os dois subsistemas isolados têm a mesma entropia de Von Neumann. Essa entropia comum aos sistemas emaranhados é a chamada entropia de emaranhamento.

Ela é  $\neq 0$  só se os subsistemas estão de fato emaranhados. Se não for o caso, então os sistemas I e II são eles próprios puros e o estado  $|\Psi\rangle$  é um estado produto

$$|\Psi\rangle = |\Psi_I\rangle |\Psi_{II}\rangle$$

Nesse caso  $\rho^{\pm} = \text{diag}(1, 0, 0, \dots) = \rho^{\pm}$

$$\text{e } S_I = S_{II} = 0.$$

# Lei da Área

Um resultado fundamental da física de buracos negros, é que a entropia  $S_{BH}$  é extensiva  $A$ , e sua expressão é

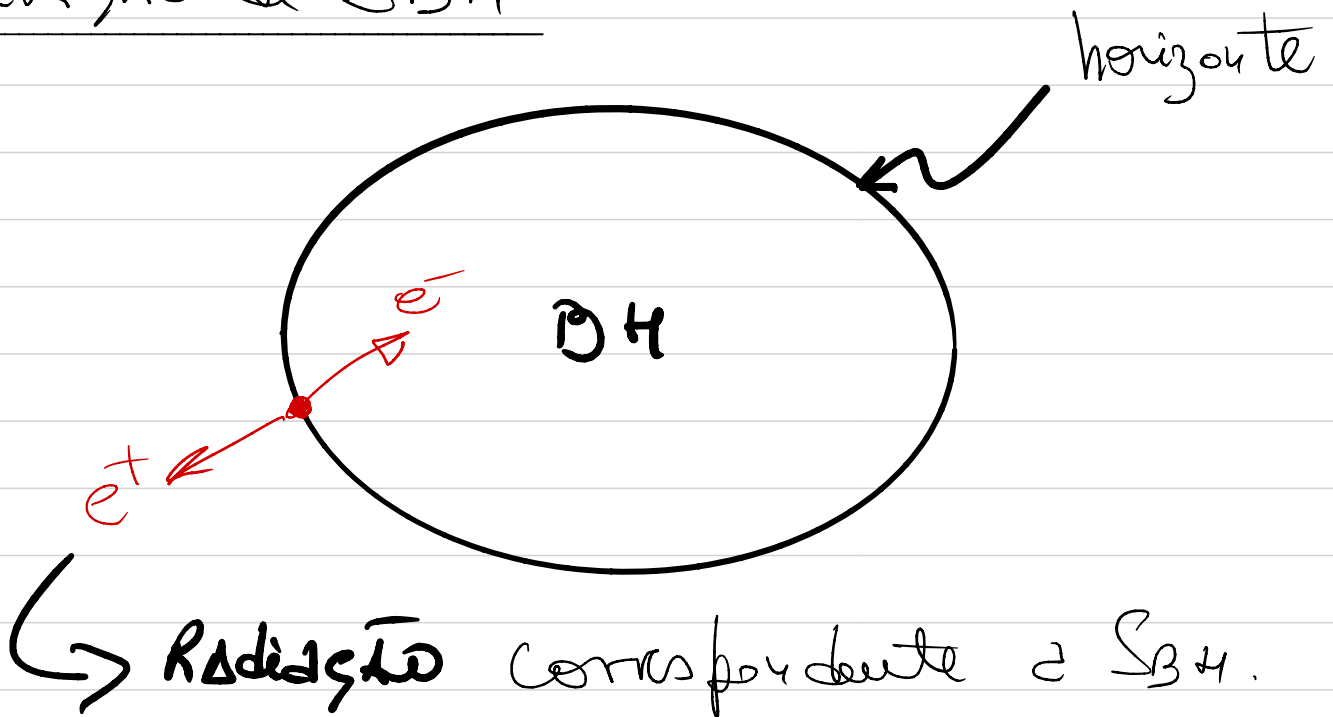
$$S_{BH} = \frac{1}{4 l_p^2} A \quad \text{Bekenstein Hawking (1973)}$$

onde

$$l_p = \sqrt{\frac{\hbar G N}{c^3}} \quad \text{Comprimento de Planck}$$

e  $A$ : área do horizonte de eventos

## Derivação de $S_{BH}$



Sempre que  $S_{BH}$  é uma entropia de entrelaçamento.

Muitas questões interessantes aparecem em física de matéria condensada (ex: fases topológicas), teoria de cordas (problema de informação e buracos negros), teoria de campos (AdS/CFT, ...), etc.

# Computação Quântica

Em grande medida um papel central no fato de computadores quânticos terem uma grande vantagem calculacional (em princípio) em relação a computadores clássicos.

A memória de um computador quântico pode ser considerada como consistente de  $m$  qbits ou quantum bits. Eles correspondem a realizações físicas como átomos de momento angular  $1/2$ , ou correntes supercondutoras, tal que sempre existe uma grandeza física que só pode ter 2 valores

$$\begin{array}{l} + \pi/2 \\ - \pi/2 \end{array} \quad \left. \begin{array}{c} \text{Supercondutor} \\ \text{de corrente} \end{array} \right\}$$

etc. Para simplificar, os 2 estados serão chamados  $|0\rangle$  e  $|1\rangle$ .

Em geral, um estado de  $m$  qbits pode ser escrito como

$$|\Psi\rangle = \sum_{s_1, s_2, \dots, s_m} C_{s_1, s_2, \dots, s_m} |s_1, s_2, \dots, s_m\rangle$$

onde os  $s_i$  podem tomar 2 valores (eg de  $1, \pm 1$ )  
Os coeficientes  $C_{s_1, \dots, s_m}$  são complexos e satisfazem

$$\sum_{s_1, s_2, \dots, s_m} |C_{s_1, s_2, \dots, s_m}|^2 = 1$$



Tem  $2^m - 1$  coeficientes independentes.  
⇒ Computador quântico com  $m$  qubits tem  
uma memória que contém

$$2^m - 1$$

números complexos independentes. Em princípio  
essa é a informação que o computador  
quântico pode acessar.

Um computador clássico com  $m$  bits pode  
armazenar um número binário de  
0 a  $2^m - 1$ .

$$\underbrace{0010110 \dots 100}_{2^m - 1}$$

⇒ Capacidade do computador quântico  
é (em princípio) exponencialmente maior.

## Qbit

Um qbit é descrito pelo estado

$$\left\{ | \psi \rangle = \alpha | 0 \rangle + \beta | 1 \rangle \right\}$$

com  $\alpha, \beta$  números complexos satisfazendo

$$|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$$

⇒ só 3 dos 4 números reais são independentes.

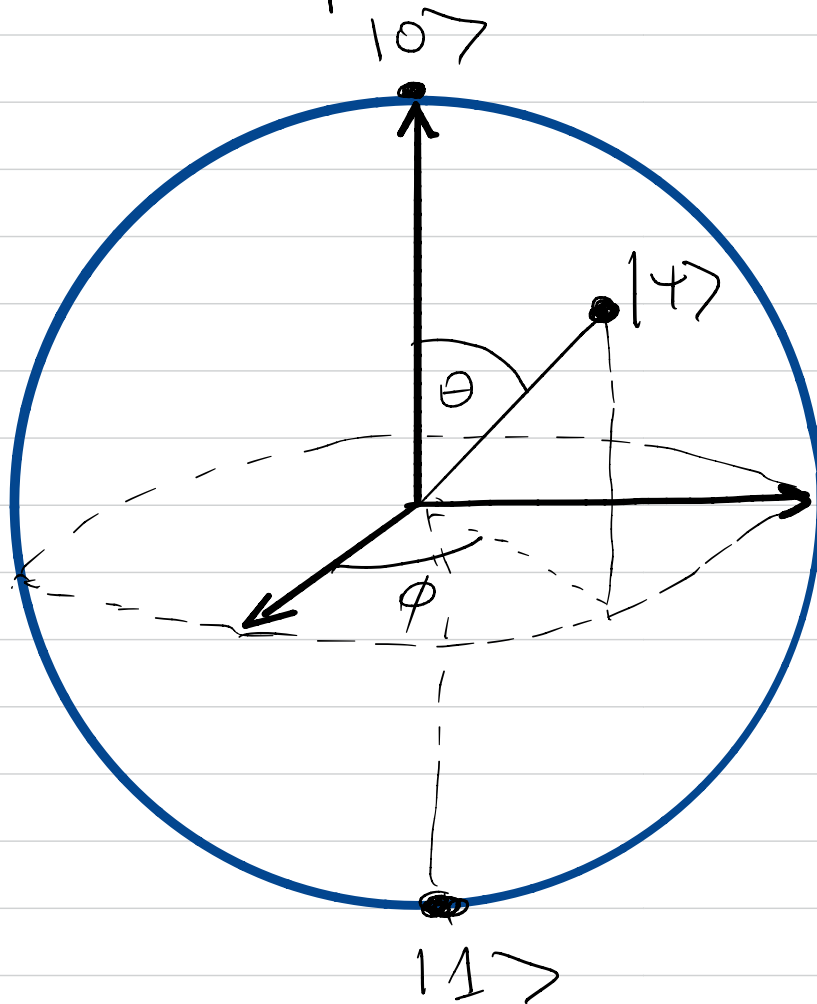
Portanto podemos escrever  $|4\rangle$  como

$$|4\rangle = e^{i\gamma} \left\{ \cos \frac{\theta}{2} |0\rangle + e^{i\phi} \sin \frac{\theta}{2} |1\rangle \right\}$$

mas a fase  $\gamma$  é irrelevante  $\Rightarrow$  é suficiente com

$$\left\{ |4\rangle = \cos \frac{\theta}{2} |0\rangle + e^{i\phi} \sin \frac{\theta}{2} |1\rangle \right\}$$

O que pode ser representado numa esfera.



$\Rightarrow$  O estado  $|4\rangle$  pode ocupar qualquer ponto na esfera de Bloch.

## Múltiplos Qbits

Se por exemplo temos 2 qbits, definidos pela base

$$\{ |00\rangle, |01\rangle, |10\rangle, |11\rangle \}$$

$$\Rightarrow |\psi\rangle = \alpha_{00}|00\rangle + \alpha_{01}|01\rangle + \alpha_{10}|10\rangle + \alpha_{11}|11\rangle$$

com 
$$\sum_i |\alpha_i|^2 = 1$$

## Operações em Qbits - Portas

Portas quânticas são operações unitárias realizadas em qbits.

Cl classicamente, se considerarmos um único bit, a única porta lógica é a NOT:  $0 \rightarrow 1, 1 \rightarrow 0$ .

No caso de um qbit como

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

$$\text{Not} \Rightarrow \alpha |1\rangle + \beta |0\rangle.$$

Em notação matricial

$$X = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} / X \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \beta \\ \alpha \end{pmatrix}$$

Em geral, portas atuando em 1 qbit são transformações unitárias em  $2 \times 2$  dimensões.

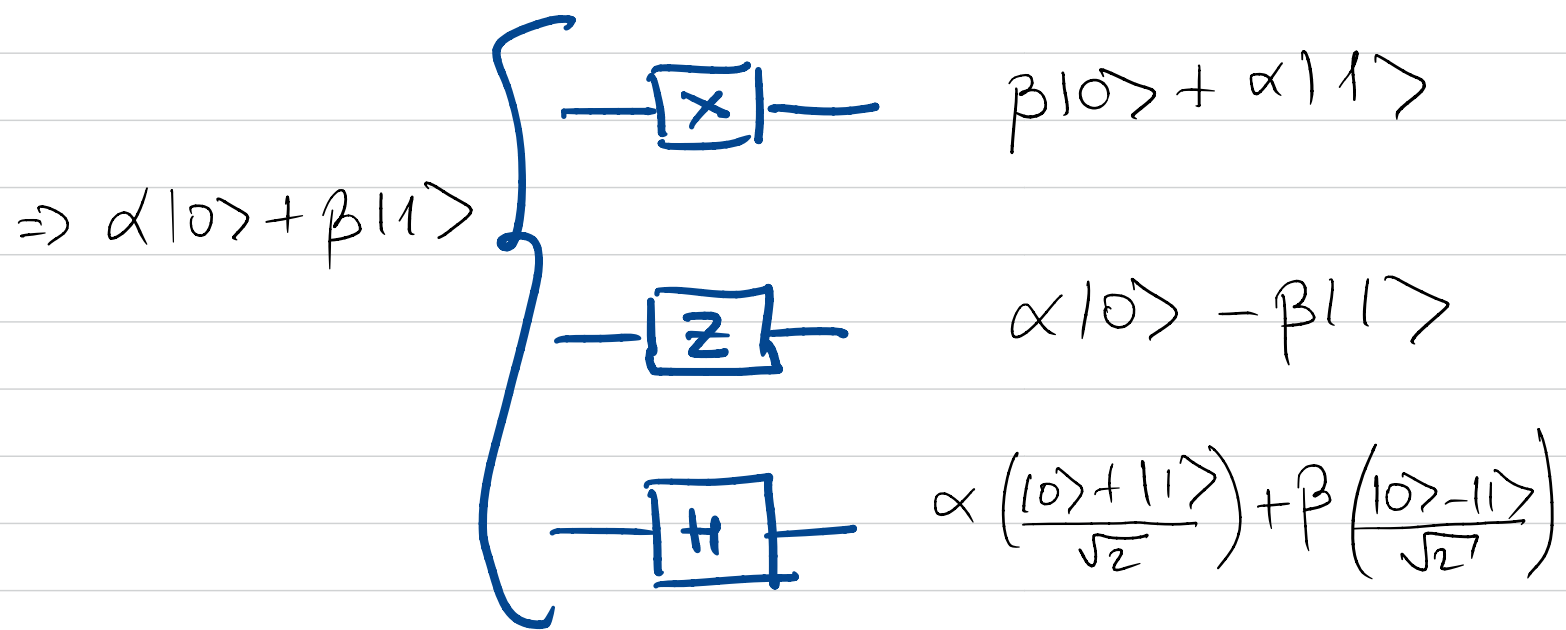
A diferença do caso clássico, existem mais portas atuando em 1 qbit (existem mais transformações unitárias).

Por exemplo, a porta Z é definida por

$$Z \equiv \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$$

e a porta de Hadamard, ou H é

$$H \equiv \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$$



## 2 Qbits:

$\Rightarrow$  Portas são operações unitárias de  $4 \times 4$ : E.g.  $\{ |00\rangle, |01\rangle, |10\rangle, |11\rangle \}$

Devolução  $\Rightarrow$  Necessidade de Correção de Erros : (erro de fase, bit flip eg  $|0\rangle \leftrightarrow |1\rangle$ )

## Realizações Físicas

### • Armadilhas de Ions

Rede de íons que podem estar no estado fundamental ou num estado excitado,  $|0\rangle, |1\rangle$ . Podemos estar a ler com a frequência correta, tanto para ler o estado, como para realizar operações (portas).

### • Qubits Supercondutores (Google, IBM, ...)

Também são 2 estados separados de energia

Eg: número de pares de Cooper (Cooper)  $(Cooper)$   
• número de quanta de fluxo magnético dentro de um circuito.

Referência introdutória : "Quantum Computation and Quantum Information", M. Nielsen and I. Chuang (esp. Ch. 1)