

## 5. Kvantno računanje I

Cilj: Sistemi neekvivalentnih operacije su njih (kvantna vrata)  
Preprosti kvantni protokoli npr. supergost kodiranje in kvantna  
teleportacija.  
Preprosti kopiranje.

### 5.1) Primerjava s klasičnim računalstvom

Turingov stroj (1936): s trake s simboli in tabela pravil.  
Abstraktno predstavitev računskega stroja.

Univerzalni Turingov stroj uvede pojem algoritma (= mehanični postopek)  
ki lahko simulira katerikoli drug postopek.

Church-Turingova teza: Funkcija je algoritmično izračunljiva  
če in samo če je izračunljiva s Turingovim strojem.

Računanje lahko obravnavamo abstraktno matematično, a  
v ozadju je vedno nek fizikalni sistem, ki račun izvaja.

Sodobni računalnik: digitalni, klasična tranzistorna logika  
(Bardeen, Brattain, Shockley '47 => Nobelova '56), implementacija  
z logičnimi vrati + pomnilniški element + vhod/izhod.

Informacija je predstavljena s fizikalnim sistemom.

Fizikalni aspekt: - dober opis s klasično mehaniko  
- Mooreov zakon (1965)

- Miniaturizacija se bliža fundamentalni meji ~ kvantni pojav

- Nezveljeni: efektivni kvantni pojav na delovanje  
(tuneliranje  $\rightarrow$  izgube  $e$ , fluktuacija med 0 in 1, disipacija toplote)

Kvantno računalništvo: veda o uporabi kvantnih sistemov za obdelavo podatkov. Nov element je „skrita informacija“ (zaradi superpozicije) v kvantnih sistemih.

Univerzalni kvantni računalnik (kvantni Turingov stroj) (Deutsch)

Vsak kvantni algoritem je opisljiv s kvantnim Turingovim strojem.

Model kvantnih vezij: kvantna vrata po analogiji z linearnimi logičnimi stoji.

Kasneje najdeni algoritmi (Shor '94, Grover '95) odprejo rešitev problemov v polinomskem času, ki niso učinkovito rešljivi na klasičnih računalnikih.

Kvantni simulator (Feynman '82): zgradimo sistem B, ki se obnaša enako kot sistem A, a imamo nad njim odlična nadzor.

Odprta vprašanja:

- So in zakaj so kvantni računalniki bolj zmogljivi?
- katere druge probleme lahko bolj učinkovito računamo na kvantnih računalnikih?
- katera velika je množica algoritmov in primerjav s problemi, ki so učinkovito rešljivi na klasičnih računalnikih?

Glej: quantum algorithm zoo. org (~100 algoritmov)

E.2 Sistem več kubitov  
 klasični veščinski sistem  
 $\{\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_n, \vec{p}_1, \dots, \vec{p}_n\}$

Kvantni veščinski sistemi  
 $H_1 \otimes H_2 \otimes H_3 \otimes \dots$

Hilbertov prostor za sistem več kubitov je podoben  $\otimes$  tenzorskim produktom posameznih Hilbertovih prostorov.

Primer: 2 kubitov,  $V_1$  in  $V_2$  sta vektorska prostora za posamezne kubit. Bazi sta  $V_1 = \{|0\rangle, |1\rangle\}$  in  $V_2 = \{|0\rangle, |1\rangle\}$ .

Baza za  $V_1 \otimes V_2 = \{|0\rangle \otimes |0\rangle, |0\rangle \otimes |1\rangle, |1\rangle \otimes |0\rangle, |1\rangle \otimes |1\rangle\}$   
 Muzhe so vse linearne kombinacije v  $2^2$  dim. prostoru.  
 (superpozicijski stanj)

Za  $n$  kubitov  $V = V_1 \otimes V_2 \otimes \dots \otimes V_n$  ima dimenzija prostora je  $2^n$ . Eksponentna rast Hilbertovega prostora - glavni razlog zakaj težko simulirati kvantne sisteme s klasičnimi.  
 50 kubitov  $\sim 2^{50} \sim 10^{15}$  kompleksnih amplitud  $\sim 16$  PB podatkov.

Operatorji:  $\hat{A}$  operator v  $V_1$  in  $\hat{B}$  operator v  $V_2$ :

$$\text{Def: } (\hat{A} \otimes \hat{B}) (|v_1\rangle \otimes |v_2\rangle) \equiv \hat{A}|v_1\rangle \otimes \hat{B}|v_2\rangle$$

↑  
Kronecherjev produkt matričnih reprezentacij.

Primer: Maximus spin v z-smeri prvega in x-smeri drugega kubit.

$$(\sigma_z \otimes \sigma_x) (|T\rangle \otimes |T\rangle) = \sigma_z |T\rangle \otimes \sigma_x |T\rangle = |T\rangle \otimes |L\rangle = |T\rangle \otimes |L\rangle$$

Skalarni produkt:  $(\sum_i a_i |v_i\rangle \otimes |w_i\rangle, \sum_j b_j |v'_j\rangle \otimes |w'_j\rangle) =$   
 $= \sum_{ij} a_i^* b_j \langle v_i | v'_j \rangle \langle w_i | w'_j \rangle$

Primer:  $\langle T | \otimes \langle T | (\sigma_z \otimes \sigma_x) (|T\rangle \otimes |T\rangle) = (\langle T | \otimes \langle T |) (|T\rangle \otimes |L\rangle) = \langle T | T \rangle \langle T | L \rangle = 0$

## 5.2.1 Matrični zapis

Ponovimo Kroneckerjev produkt matrik

$$A \otimes B = \begin{pmatrix} A_{11} B & A_{12} B & \dots & A_{1n} B \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{m1} B & \dots & \dots & A_{mn} B \end{pmatrix}$$

$(m \times n) \quad (p \times q)$

Primer: 2 qubitna stanja  $|\uparrow\rangle = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$   $|\downarrow\rangle = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$

stanja  $|\uparrow\rangle \otimes |\uparrow\rangle = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \otimes \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \\ 0 \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$

operatorji  $\sigma_z \otimes \sigma_x = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \otimes \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} & 0 \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \\ 0 \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} & -1 \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \end{pmatrix} =$

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

Delovanje operatorja na stanje

$$(\sigma_z \otimes \sigma_x)(|\uparrow\rangle \otimes |\uparrow\rangle) = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \end{bmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} =$$

$$= \begin{bmatrix} 1 & \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \\ 0 & \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} = |\uparrow\rangle \otimes |\downarrow\rangle \quad \checkmark$$

↑  
Enak B

Enak rezultat  
z matričnim množenjem.

Kroneckerjev produkt ni komutativen  $\sigma_z \otimes \sigma_x \neq \sigma_x \otimes \sigma_z$

Tenzorski produkt sestavlja tako, da nastane večina superpozicije.

Splisano stanje:  $|\psi\rangle = \alpha_{00}|00\rangle + \alpha_{01}|01\rangle + \alpha_{10}|10\rangle + \alpha_{11}|11\rangle$   
 + nor. mtrizacija  $\sum_{ij} |\alpha_{ij}|^2 = 1$ ; 4 kompleksna št = 8 realnih - 2 (normalizacija) = 6 prostih parametrov  
 rezultata  $\neq$  2 Blochovi sferi!

## 5.2.2 Meritev

opravim meritev na prvem in z verjetnostjo

$$p_1 = |\alpha_{00}|^2 + |\alpha_{01}|^2 \quad \text{izmerimo } |0\rangle.$$

- Po meritvi je stanje  $|\psi'\rangle = \frac{\alpha_{00}|00\rangle + \alpha_{01}|01\rangle}{\sqrt{|\alpha_{00}|^2 + |\alpha_{01}|^2}}$

- opravim meritev na drugem. kuli. Verjetnost za stanje

$$|1\rangle \text{ je } p_2 = \frac{|\alpha_{01}|^2}{|\alpha_{00}|^2 + |\alpha_{01}|^2}$$

- V analogni eksp. izmerimo, da je sistem v končnem stanju  $|0\rangle$  z verjetnostjo  $p_3 = |\alpha_{01}|^2$

- Verjetnost za končno stanje  $|0\rangle$  je enaka verjetnosti zaporednih meritev

$$p_3 = p_1 \cdot p_2$$

$$|\alpha_{01}|^2 = \frac{|\alpha_{01}|^2}{|\alpha_{00}|^2 + |\alpha_{01}|^2} \cdot (|\alpha_{00}|^2 + |\alpha_{01}|^2)$$

Likho merimo v obratnem vrstnem redu,  $E_B$

$$P(A \cap B) = P(A|B)P(B) = P(B|A)P(A)$$

Bayesova formula

## 5.3 Bellovo stanje in prepletenost

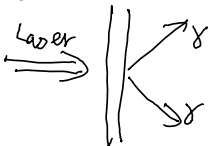
$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |11\rangle)$$

Pomerimo prvega  $|0\rangle$   $\psi' = |00\rangle$  Tudi drugi  $|0\rangle$

Pomerimo prvega  $|1\rangle$   $\psi' = |11\rangle$  Tudi drugi  $|1\rangle$

Rezultati meritve so korelirani in sprememba je hipona ("spooky action at a distance" - srb. skrivno delovanje na daljavo)

Stanje pripravimo eksperimentalno s parametričnim sipanjem



par koreliranih fotonov z  $\frac{1}{2}$  energije začetnega fotona

- Korelacije so eksperimentalno dokazane in v Bellovi stanju so močnejše, kot bi jih lahko dobili v katerikoli klasičnem sistemu (Bellove neenake).

- Stanje  $|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|01\rangle - |10\rangle) \rightarrow$  Drugi deli vedno obratno informacije (antikorelaciji).

- Korelacije tudi, če sta podsistemi A in B prostorsko ločena, npr. B pošljemo na Luno. Mi možno posiljati informacij na ta način.

Izpretno predavanje

Podatek: Lahko ti posiljati informacijo, če ti lahko krepimski kubit (no-cloning theorem)

Primer:  $|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |11\rangle)$

Alice: meri v smeri z  $\sigma_z = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$

prvi kubit  $|0\rangle$ :  $P_0 = |00\rangle\langle 00| + |01\rangle\langle 01| \Rightarrow |\psi'\rangle = |00\rangle$

prvi kubit  $|1\rangle$ :  $P_1 = |10\rangle\langle 10| + |11\rangle\langle 11| \Rightarrow |\psi'\rangle = |11\rangle$

Bob: a) meri  $\sigma_z$  na drugem kubit vedno  $|0\rangle \Rightarrow 000000$   
 ali  $|1\rangle \Rightarrow 111111$  } Rezultati navede so povsem korelirani.

b) meri v smeri x

$\sigma_x = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$ ;  $|+\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle + |1\rangle)$   
 $|-\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle - |1\rangle)$

prvi kubit na  $|+\rangle$ :  $P_+ = |+\rangle\langle +| \otimes |0\rangle\langle 0| + |+\rangle\langle +| \otimes |1\rangle\langle 1| = |+\rangle\langle +| \otimes I =$

$= \frac{1}{2}(|00\rangle + |10\rangle)(\langle 00| + \langle 10|) + \frac{1}{2}(|01\rangle + |11\rangle)(\langle 01| + \langle 11|)$

$$P_{\#} |4\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} \frac{1}{2} (|00\rangle + |10\rangle) + \frac{1}{2} \frac{1}{\sqrt{2}} (|01\rangle + |11\rangle) =$$

$$= \frac{1}{2} \frac{1}{\sqrt{2}} (|00\rangle + |10\rangle + |01\rangle + |11\rangle) = \frac{1}{2\sqrt{2}} (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle + |1\rangle)$$

Recimo, da  
izmeri

0010 111010

$$P_{-} |4\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle - |1\rangle) \otimes (|0\rangle - |1\rangle) \quad 10101111$$

Rezultati meritev  
so neodvisni

12 meritev lahko bolj ugotovi katera  
vrata je Alice uporabljala. Problem: začetnih stanj ne  
moremo kopirati.

Kvantna prepletenost (entanglement) = večdelna superpozicija, kjer  
so meritve korelirane

ključna lastnost KM sistemov za kvantno komuniciranje,  
računanje.

Stanje ni prepleteno, če ga znamo zapisati kot tenzorski  
produkt dveh stanj. Temu rečemo separabilno stanje

Primer:  $|\psi\rangle = |00\rangle + |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle = (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle + |1\rangle)$

Rezultat meritev na obeh  
kubitih povsem nekorelirani.

Bestna stanja so povsem prepletena in tvorijo ortonormirano bazo  
bazo  $|B_{00}\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|00\rangle + |11\rangle)$ ,  $|B_{01}\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|01\rangle + |10\rangle)$ ,  $|B_{10}\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|00\rangle - |11\rangle)$   
 $|B_{11}\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|01\rangle - |10\rangle)$

Spusti na ovodvajjih

Entropija prepletenosti ~ kolika "skrite" informacije

Gostotna matrika za zaprt sistem  $\rho = |\psi\rangle\langle\psi|$

Entropija  $S = -\text{Tr}[\rho \ln(\rho)]$  in sedaj sistem razlijemo  
na A in B del. Entropija dela A je  $\rho_A = \text{Tr}_B[|\psi\rangle\langle\psi|]$   
in  $\rho_B = \text{Tr}_A[|\psi\rangle\langle\psi|]$

Primer: a) separabilna stanje  $|\psi\rangle = |00\rangle$

$$\rho_A = \text{Tr}_B[|00\rangle\langle 00|] = \langle 0|_B (|00\rangle + \langle 00|) |0\rangle_B + \\ \langle 1|_B (|00\rangle\langle 00|) |1\rangle_B = |0\rangle_A \langle 0|_A + \phi = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$S = -\text{Tr}[\rho_A \log(\rho_A)] = -\text{Tr}\left[\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \ln\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}\right] = -\text{Tr}\begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = 0$$

b) Bellova stanje  $|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |11\rangle)$

$$\rho_A = \text{Tr}_B \left[ \frac{1}{2} |00\rangle\langle 00| + \frac{1}{2} |11\rangle\langle 11| + \frac{1}{2} |00\rangle\langle 11| + \frac{1}{2} |11\rangle\langle 00| \right] = \\ = \frac{1}{2} |0\rangle_A \langle 0|_A + \frac{1}{2} |1\rangle_A \langle 1|_A$$

$$S = -\text{Tr}[\rho_A \log(\rho_A)] = -\text{Tr}\left[\begin{pmatrix} \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} \end{pmatrix} \log\begin{pmatrix} \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} \end{pmatrix}\right] = \frac{2}{2} \log 2 = \log 2$$



## 5.4 Unitarnost

matrica je unitarna, če  $U^\dagger U = U U^\dagger = \mathbb{1}$ .

Unitarna matrica ohranja skalarni produkt

$$\langle Uv, U|w\rangle = \langle v|U^\dagger U|w\rangle = \langle v|\mathbb{1}|w\rangle = \langle v|w\rangle.$$

V kvantni mehaniki to pomeni, da ohranjajo verjetnost (zaprt sistem).

če  $\langle \psi|\psi\rangle = 1$ , potem  $\langle U\psi, U\psi\rangle = 1$  in  $|\psi'\rangle = U|\psi\rangle$  ostane normiran.

Dodatne lastnosti:

a) vse lastne vrednosti imajo dolžino 1:  $|\lambda_i| = 1$   
in jih lahko zapišemo kot  $\lambda_i = e^{i\theta_i}$ ;  $\theta_i \in \mathbb{R}$ .

b)  $|\det(U)| = 1$

c) V realnih prostorih so to ortogonalni operatorji. Npr. rotacija

$n = 2D$



$$R(\theta) = \begin{pmatrix} \cos(\theta) & \sin(\theta) \\ -\sin(\theta) & \cos(\theta) \end{pmatrix} \quad \det(R) = 1$$

Postulat kvantne mehanike: časovna odvisnost kvantnega stanja opisemo z unitarnim operatorjem (za zaprt sistem)

$$|\psi(t=t_2)\rangle = U(t_2, t_1) |\psi(t=t_1)\rangle$$

Omejitev na  $U(t_2, t_1)$  je ohranitev normalizacije.

Propagacija predstavlja "zasuk" v kompleksnem Hilbertovem prostoru.

Reverzibilnost:  $|\psi'\rangle = U|\psi\rangle$  in če pomnožimo z  $U^\dagger |\psi'\rangle = U^\dagger U|\psi\rangle = |\psi\rangle$


$U(U^\dagger)$  propagacija naprej (nazaj) v času. KM je reverzibilna.

## 5.5 Kvantna vezja implementirajo unitarno transformacijo

$$|\psi'\rangle = U|\psi\rangle$$

→ Simbolična reprezentacija algoritmov

- Lastnosti:
- enojna žička je kvantna stanje in dvojna klasično
  - čas teče iz leve proti desni
  - elementarne operacije so kvadrati s simboli

- meritor je označena z 

→ nerverzibilnost klasičnih vrat:

Primer: AND

	AND
0 0	0
0 1	0
1 0	0
1 1	1

Informacija se izgubi, ker iz odgovora ne moreš sklepati na input.

To ni možno v kvantnih vezjih.

- kvantna vezja so aciklična = ni zank.

- Ena žička se ne sme vezepiti na več vej, ker bi to pomenilo 'kubit je preprevedano'. Klasično ni problem ("fan-out")

5.5.1 Enokubitna vrata = unitarna in linearna operacija na 1 kubit

Primeri: a) Vrata NE (NOT)  $|0\rangle \rightarrow |1\rangle$   $|1\rangle \rightarrow |0\rangle$   $X = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$  Ravno Paulijeva  $\sigma_x$

Označitev 

b) Phase-flip Z vrata  $|0\rangle \rightarrow |0\rangle$   $|1\rangle \rightarrow -|1\rangle$   $Z = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} = \sigma_z$



c) Hada mar vrata (Jacques Hadamard)  
 Transformacija iz baze lastnih stanj  $\sigma_z$  ( $|0\rangle, |1\rangle$ ) ~  
 lastne stanja  $\sigma_x$  ( $\frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle + |1\rangle), \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle - |1\rangle)$ )

$$H = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \quad H|0\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle + |1\rangle) \quad \boxed{H}$$

$$H|1\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle - |1\rangle)$$

Veljca:  $H^2 = H^\dagger H = \mathbb{1}$  in  $H = \frac{1}{\sqrt{2}}(X + Z)$

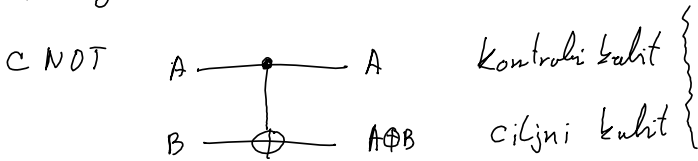
d) Fazna vrata

$$S = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & i \end{pmatrix} \quad \boxed{S}$$

e)  $\pi/4$  vrata  $T = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & e^{i\pi/4} \end{pmatrix} \quad \boxed{T}$

5.5.2 Večkulturna vrata:

Morajo biti reverzibilna ~ problem s klobuzinimi AND in NAND



če kontrolni  $|0\rangle$ , ni spremembe. če kontrolni  $|1\rangle$ , se ciljni obrne  $|0\rangle \Leftrightarrow |1\rangle$ .

$$|00\rangle \rightarrow |00\rangle$$

$$|01\rangle \rightarrow |01\rangle$$

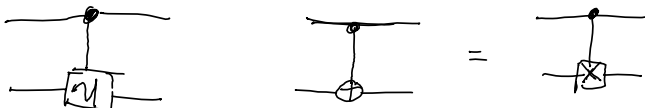
$$|10\rangle \rightarrow |11\rangle$$

$$|11\rangle \rightarrow |10\rangle$$

$$U_{\text{CNOT}} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$


Podoben kot XOR  $|AB\rangle \rightarrow |A A \oplus B\rangle$ ; če  $A \oplus B$  sestane je notalen.

Splošna oznaka za kontrolna vrata za operacijo  $U$

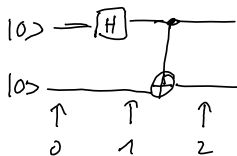


Trditev: poljubna večkalitna vrata lahko sestavimo iz CNOT in lokalitvni vrata. To je kvantni ekvivalent NAND vrata.

Standardni set: CNOT, H, S, T omogoča poljuben približek za poljubna unitarna vrata.

Meritar:  Kvantna žička cunit  
Klasična žička (bit)

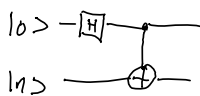
Primer:



0:  $|00\rangle$

1:  $\frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle + |1\rangle)|0\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |10\rangle)$

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



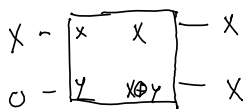
0:  $|01\rangle$

1:  $\frac{1}{\sqrt{2}}(|01\rangle + |11\rangle)$

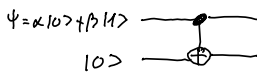
2:  $\frac{1}{\sqrt{2}}(|01\rangle + |10\rangle) = \beta_{01}$

### 6.6 Kvantno kloniranje ("No-cloning" theorem)

Klasično



Kvantno



Input:  $|\psi\rangle = \alpha|00\rangle + \beta|10\rangle$

Output:  $|\psi'\rangle = \alpha|00\rangle + \beta|11\rangle$

Vendar klonirja ni bilo.

$$|\psi\rangle \otimes |\psi\rangle = \alpha^2|00\rangle + \alpha\beta|01\rangle + \alpha\beta|10\rangle + \beta^2|11\rangle$$

Torej pravek v zvezi ni klonirja, razen če  $\alpha \cdot \beta = 0 \Rightarrow$

$$\Rightarrow \begin{cases} \alpha = 0, \beta = 1 \\ \alpha = 1, \beta = 0 \end{cases}$$

Kloniramo lahko le ortogonalna stanja  $|0\rangle$  in  $|1\rangle$ , ne pa poljubne superpozicije. Vpražanje separabilnosti.

12. pusti  
 7 "No-cloning" teorem (Wooters, Zurek '82)

$$|\psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle \quad |\psi\rangle \otimes |\psi\rangle = (\alpha|0\rangle + \beta|1\rangle) \otimes (\alpha|0\rangle + \beta|1\rangle)$$

Ali obstaja unitarna transformacija  $U$ , da  $U(|\psi\rangle \otimes |0\rangle) = |\psi\rangle \otimes |\psi\rangle$ ?

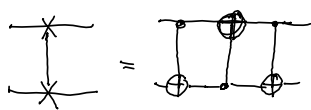
Za poljubni stanji  $|\phi\rangle$  in  $|\psi\rangle$ :  $\langle\phi|\psi\rangle = (\langle\phi|\otimes\langle 0|)(|\psi\rangle\otimes|0\rangle) =$   
 $= (\langle\phi|\otimes\langle 0|) U^\dagger U (|\psi\rangle\otimes|0\rangle) = (\langle\phi|\otimes\langle 0|)(|\psi\rangle\otimes|\psi\rangle) = \langle\phi|\psi\rangle^2$

$$\langle\phi|\psi\rangle = \langle\phi|\psi\rangle^2 \Rightarrow \begin{cases} \langle\phi|\psi\rangle = 0; \text{ ortogonalni } \phi \perp \psi \\ |\phi\rangle = e^{i\theta} |\psi\rangle; \text{ t.j. } \langle\phi|\psi\rangle = 1 \end{cases}$$

To uveljeda za dve poljubni stanji ~~iz~~.

Ne obstaja  $U$ , ki bi lahko klonirala poljubno stanje.

SWAP vrata so možna  $|ab\rangle \rightarrow |ba\rangle$



Dokaz:  $|ab\rangle \rightarrow |a, a \oplus b\rangle \rightarrow |a \oplus a \oplus b, a \oplus b\rangle =$   
 $= |b, a \oplus b\rangle = |b, a \oplus b \oplus b\rangle = |b, a\rangle$

kjer smo uporabili  $|x \oplus a \oplus a\rangle = |x\rangle$ , ker

$$2a \equiv 0 \pmod{2}$$

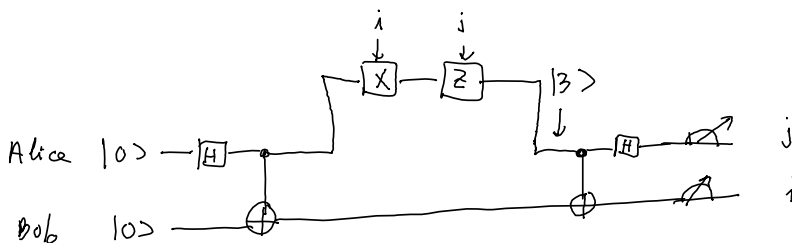
D.N. Poglej direktor za stanja  $|00\rangle, |01\rangle, |10\rangle, |11\rangle$ .

7 Uvod v giskit (nilebood 1)

↓

5.7 Superogosto kodiranje (Superdense coding) (Bennett + Wiesner 1992)  
 Protokol, kjer s pomočjo superpozicije podvojimo kapaciteto komunikacije. Z enim ključem pošljemo 2 bita informacije.

(glej notebook 2)



Alice in Bob naredita prepleten par  $|00\rangle \Rightarrow \frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |11\rangle) = \beta_{00}$

Alice naredi  $Z^j X^i$ , kjer  $(j,i)$  predstavlja 2 ključna bita. Možnosti:

$i, j$	operator	Stanje $ \beta\rangle$
0 0	I	$\beta_{00}$
0 1	Z	$\frac{1}{\sqrt{2}}( 00\rangle -  11\rangle) = \beta_{10}$
1 0	X	$\frac{1}{\sqrt{2}}( 10\rangle +  01\rangle) = \beta_{01}$
1 1	Z·X	$\frac{1}{\sqrt{2}}(- 10\rangle +  01\rangle) = \beta_{11}$


Alice ustvari  
 Bellova stanja, ki so  
 ortogonalna in zato  
 ločljiva z meritvijo.

$$ZX = iY = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$$

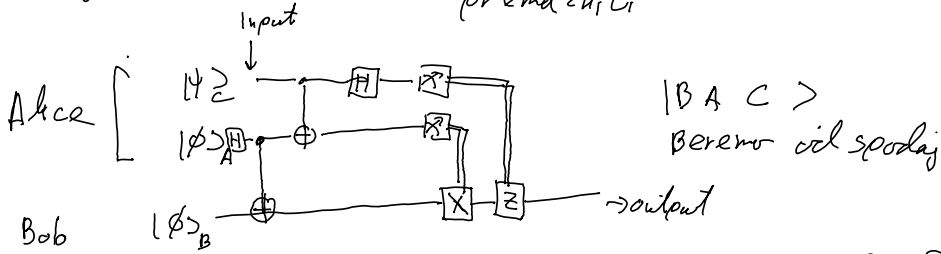
Reverzibilnost pove  $(U_1 U_2)^{\dagger} U_1 U_2 = \mathbb{1}$ .

Torej če  $\beta_{00}$  preplete 2 bita, jih  $U_2^{\dagger} U_1^{\dagger}$  razplete.

Tukaj velja  $U_1 = H = H^{\dagger}$  in  $U_2 = CNOT = CNOT^{\dagger}$ . Tako velja

$\beta_{00}$   Alice in Bellova stanja zakodira, 2 bita informacije.

5.8 kvantna teleportacija = stanje kubitov prenesemo (glej notebook 3) na drugo mesto, ne da kisa premaknili

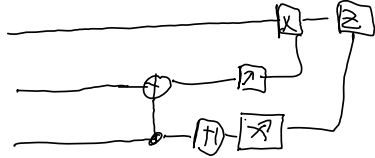


$|BA C\rangle$   
Beremo cil spodaj

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

$$|\phi\rangle_{AB} = \frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |11\rangle) = \beta_{00}$$

$$|\phi\rangle_{AB} \otimes |\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (\alpha|1000\rangle + \beta|0011\rangle + \alpha|1100\rangle + \beta|1111\rangle)$$



$\xrightarrow{\text{CNOT}}$   
a - target  
c - control

$$\frac{1}{\sqrt{2}} (\alpha|1000\rangle + \beta|0111\rangle + \alpha|1100\rangle + \beta|1011\rangle) \xrightarrow{H}$$

$$\xrightarrow{H} \frac{1}{2} (\alpha|1000\rangle + \alpha|1001\rangle + \beta|1010\rangle - \beta|1011\rangle + \alpha|1100\rangle + \alpha|1111\rangle + \beta|1100\rangle - \beta|1101\rangle)$$

Meritev:	A	C	OPERACIJA	Stanje
	0	0	$\hat{1}$	$\alpha 0\rangle + \beta 1\rangle$
	0	1	$\hat{Z}$	$\hat{Z}(\alpha 0\rangle - \beta 1\rangle) = \alpha 0\rangle + \beta 1\rangle$
	1	0	$\hat{X}$	$\hat{X}(\beta 0\rangle + \alpha 1\rangle) = \alpha 0\rangle + \beta 1\rangle$
	1	1	$\hat{Z}\hat{X}$	$\hat{Z}\hat{X}(\alpha 1\rangle - \beta 0\rangle) = \hat{Z}(\alpha 0\rangle - \beta 1\rangle) = \alpha 0\rangle + \beta 1\rangle$

Prenešemo

Komentarji: Alice pošlje dva klasična bita informacije in glede na to Bob popravi svoje stanje  
- greza prenos informacije, ne prenik fizičnih djelekov (No "beam me up, Scotty")

- ne nastane kopiraja, ker je originalna stanja uničena
- ni možno prisluškovanje, ker sta Alice in Bobov kanal prepletena. klasični vrednosti ne povzeta nič  $\sigma$  in  $\beta$ .