

Kvantno računanje

Uvod: • Listopad 2019, kvantna premoć

Googlovo računalo Sycamore (54 qubita)

200 sec v.s. 10 000 godina
(2.5 dana?)

- ideja o računanju baziranom na zakonima kvantne mehanike je još iz 70'; Benioff, Feynman, Deutsch
- 1994 Peter Shor - efikasan algoritam za faktORIZACIJU
↳ - problem diskretnog logaritma

sigurnost moderne kriptografije je bazirana na ova dva problema

- kvantna računala danas: 100ak qubita, nema zanimljivih primjena
- za faktORIZACIJU u kriptografiji: 20 milijuna qubita
- jedna od prvih primjena će biti u simulacijama kemijskih reakcija
- IBM Q (kvantno računalo u oblaku)
i vi možete isprobati (qiskit)

Bit v.s. qubit

Zbrajalnik

XOR

Logični sklop

klasično računanje

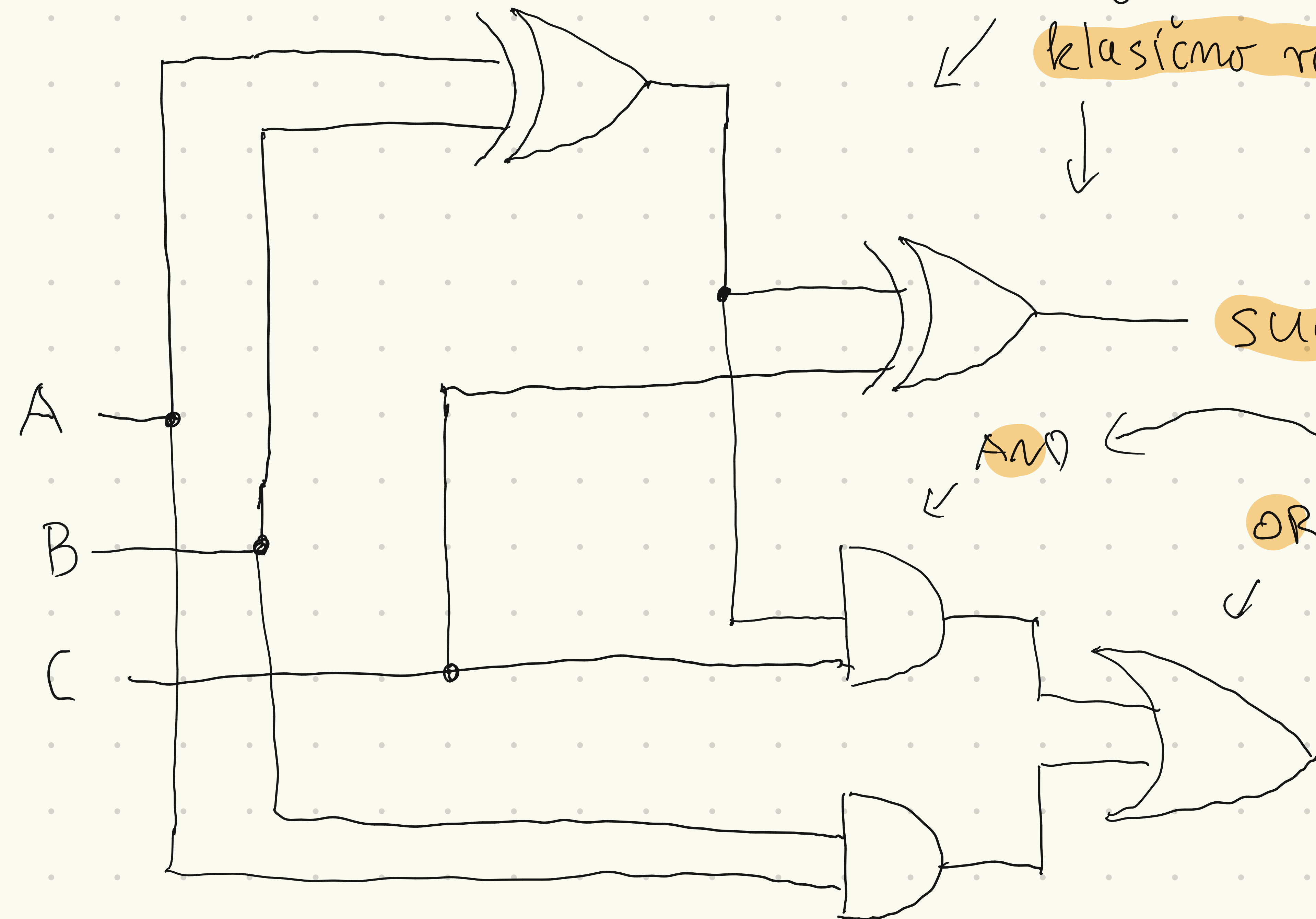
$$\text{sum} = A + B + C \pmod{2}$$

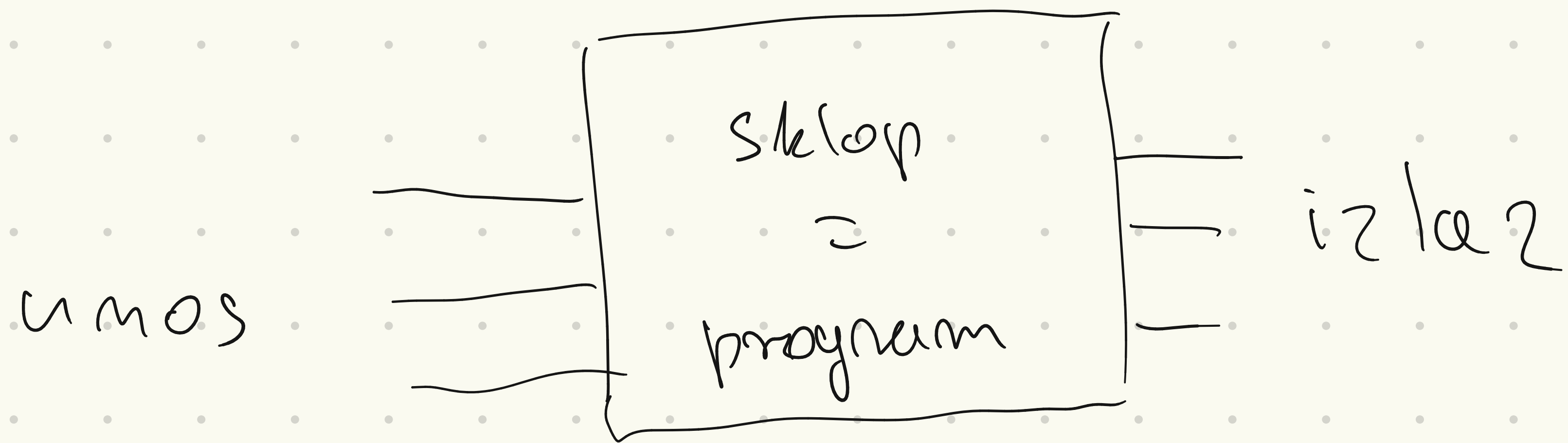
AND

Logička vrata

OR

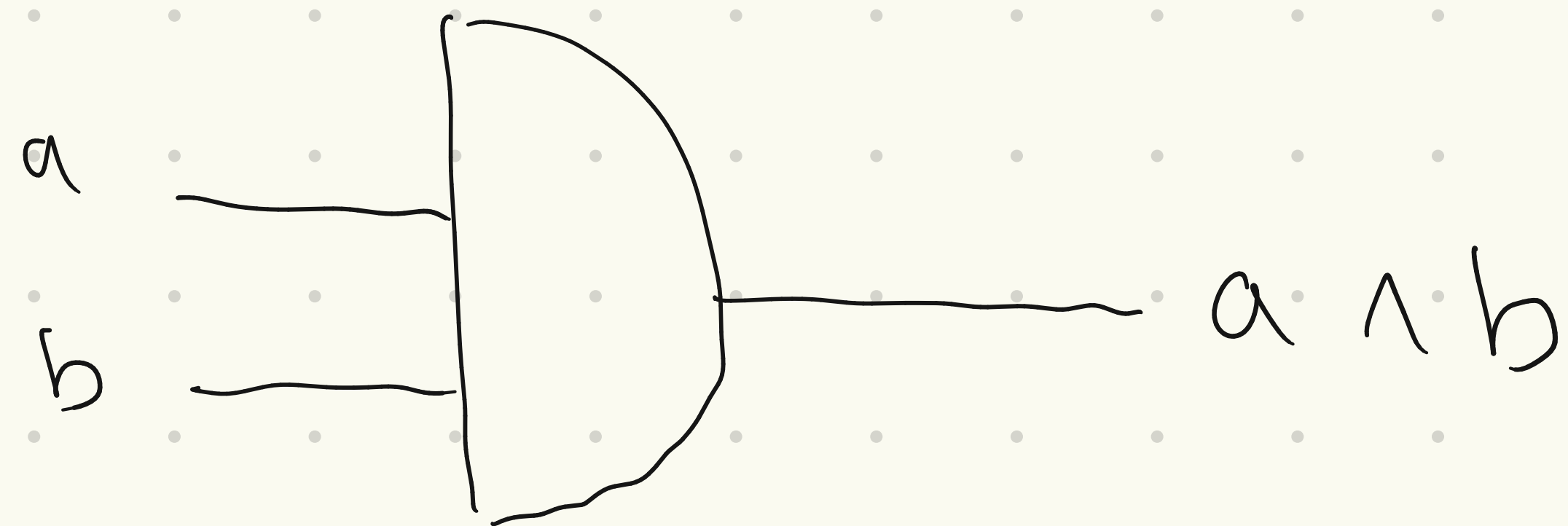
"jeclam dalje"





bit ————— dva stanja 0 ili 1

Logička vrata



qubit

zbunjujuće, stanje qubita je superpozicija

stanja $|0\rangle$ i $|1\rangle$

pišemo:

$$a|0\rangle + b|1\rangle$$

gdje su $a, b \in \mathbb{C}$ i. d.

$$|a|^2 + |b|^2 = 1$$



kompleksni

brojevi

$$(a, b) \in \mathbb{C}^2$$



vektor

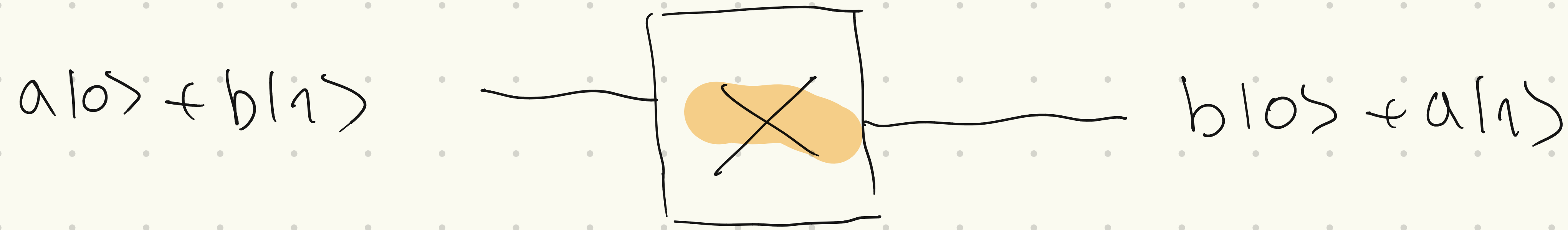
no kad želimo očitati stanje qubita (mjerenje) qubit će se nalaziti u stanju $|0\rangle$ ili $|1\rangle$!

vjerojatnost: • ako bacimo kocku, vjerojatnost da ćemo dobiti šesticu je $\frac{1}{6} \approx 16.7\%$

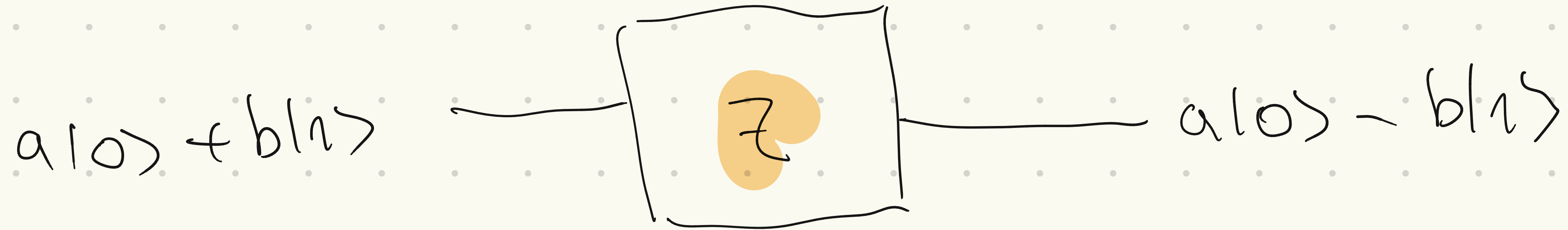
• ako očitamo (izmjerimo) qubit koji se nalazi u stanju $a|0\rangle + b|1\rangle$, vjerojatnost da ćemo dobiti $|0\rangle$ je $|a|^2$ (dok je vjerojatnost za $|1\rangle$ jednaka $1 - |a|^2 = |b|^2$)

• zbog ovog svojstva qubita svi kvantni algoritmi su vjerojatnosni

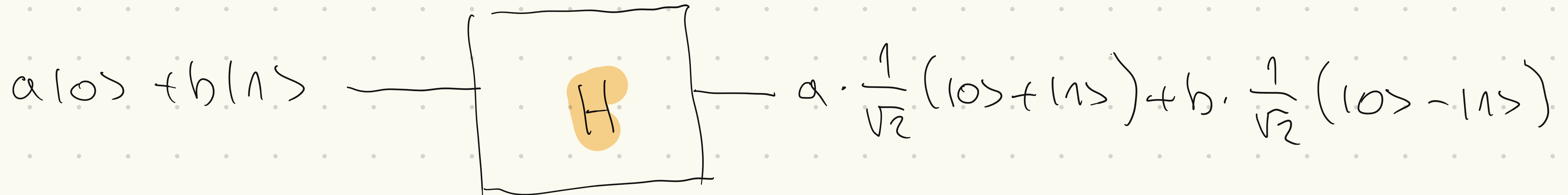
kvantna vrata (koji djeluju na jednom qubit)



(unitarni)
linearni operatori
na \mathbb{C}^2



Hadamardova vrata



što ako imamo više od jednog qubita?

3 bita mogu biti u jednom
od 8 stanja

sustav od 3 qubita se opisuje
superpozicijom

000
001
010
011
100
101
110
111

$$a_0|000\rangle + a_1|001\rangle + a_2|010\rangle + \dots + a_7|111\rangle$$

gdje su $a_i \in \mathbb{C}$ t.d. $\sum_{i=0}^7 |a_i|^2 = 1$

Stanja možemo "množiti":

ako se 1. qubit nalazi u stanju $a|0\rangle + b|1\rangle$, a

drugi u stanju $c|0\rangle + d|1\rangle$, onda sustav od ta

dva qubita opisujemo produktom

možemo

svaki sa
svakim s time

da $|0\rangle|1\rangle \neq |1\rangle|0\rangle$

"

$|01\rangle$

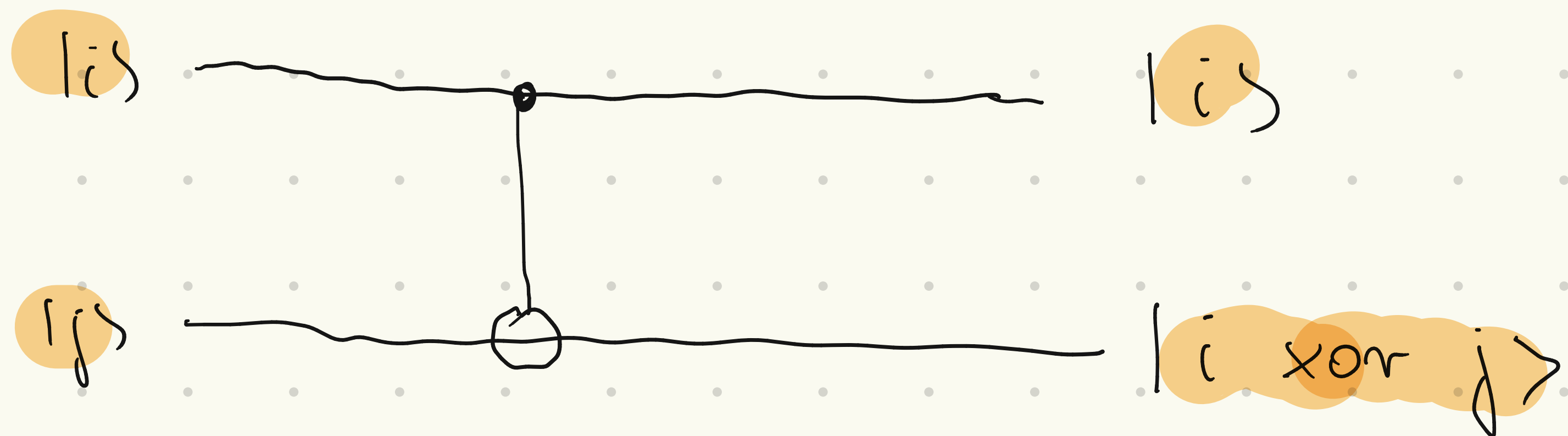
"

$|10\rangle$

$$(a|0\rangle + b|1\rangle)(c|0\rangle + d|1\rangle) = ac|00\rangle + ad|01\rangle + bc|10\rangle + bd|11\rangle$$

(Uočite $|ac|^2 + |ad|^2 + |bc|^2 + |bd|^2 = 1$)

CNOT operator (djeluje na dva qubita)



djelovanje
na bazi $\{|00\rangle, |01\rangle, |10\rangle, |11\rangle\}$
(unitarnog operatora)

Na primjer:

$$\frac{1}{\sqrt{15}} (|00\rangle + 2|01\rangle - |10\rangle - 3|11\rangle) \mapsto \frac{1}{\sqrt{15}} (|00\rangle + 2|01\rangle - |11\rangle - 3|10\rangle)$$

Mjerenje u sustavu od više qubita

Ako mjerimo prva dva qubita sustava

$$\frac{1}{2} (|000\rangle - |001\rangle + |110\rangle + |111\rangle)$$

||

$$|00\rangle \left(\frac{1}{2} |0\rangle - \frac{1}{2} |1\rangle \right) + |11\rangle \left(\frac{1}{2} |0\rangle + \frac{1}{2} |1\rangle \right)$$

izmjerit ćemo $|00\rangle$ s vjerojatnošću $\left(\frac{1}{2}\right)^2 + \left(-\frac{1}{2}\right)^2 = \frac{1}{2}$

$$|11\rangle \quad -|| \quad \left(\frac{1}{2}\right)^2 + \left(\frac{1}{2}\right)^2 = \frac{1}{2}$$

Ako izmjerimo $|00\rangle$, sustav prelazi u stanje $|00\rangle \left(\frac{1}{2} |0\rangle - \frac{1}{2} |1\rangle \right) \cdot \sqrt{2}$

normalizacija

Kvantna teleportacija

Alice (Zemlja)

Bob (Mars)

$$|\psi\rangle = a|0\rangle + b|1\rangle \rightsquigarrow$$

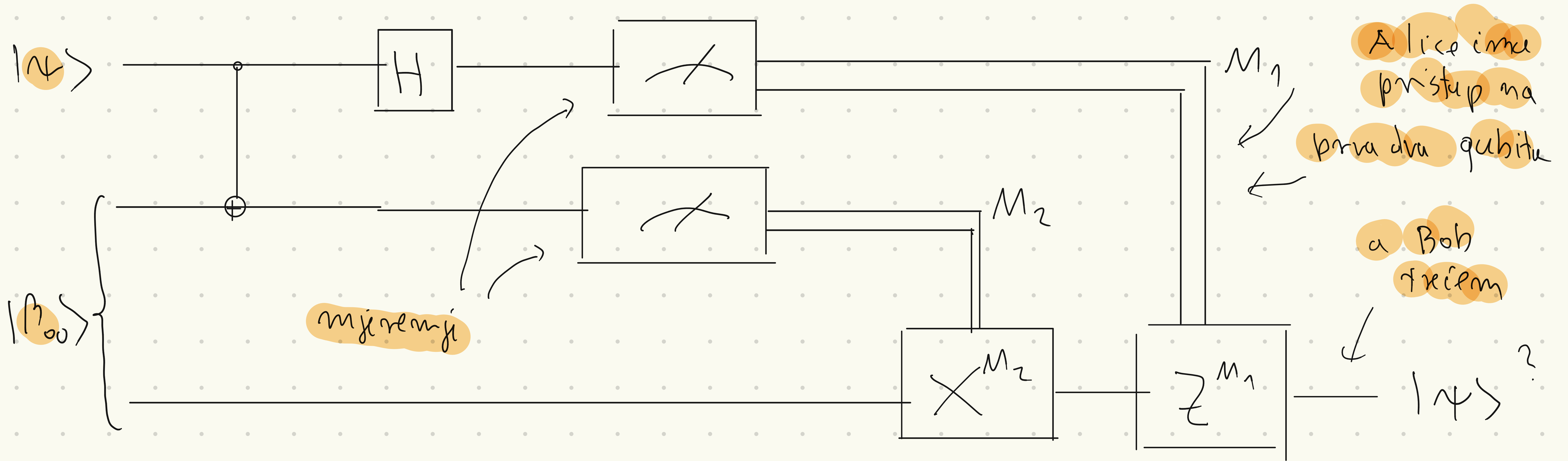
$$? \quad |\psi\rangle$$

Alice želi teleportirati Bobu qubit $|\psi\rangle$.

Alice i Bob dijele dva qubita u stanju

Alice ima pristup prvom, a Bob drugom qubit.

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

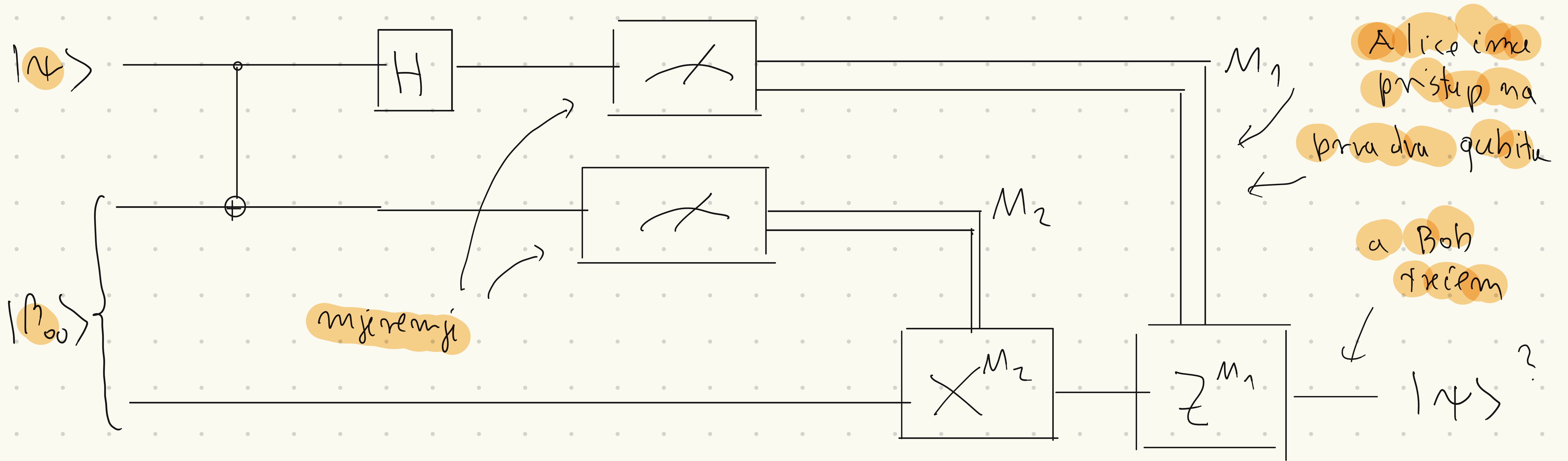


Početno stanje je $|\psi\rangle |\beta_{00}\rangle = (a|0\rangle + b|1\rangle) \frac{1}{\sqrt{2}} (|00\rangle + |11\rangle) =$

$$= \frac{1}{\sqrt{2}} (a|0\rangle (|00\rangle + |11\rangle) + b|1\rangle (|00\rangle + |11\rangle))$$

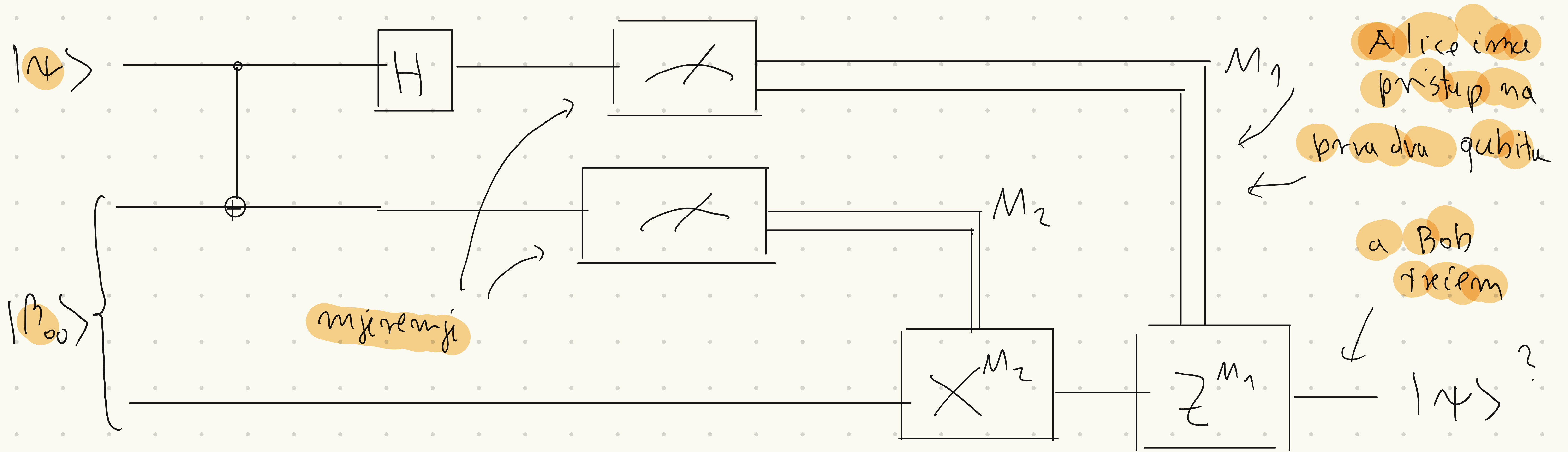
1. korak: Alice primjenjuje CNOT vrata na svoja dva qubita i dobiva stanje

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



2. korak: Alice primjenjuje Hadamardova vrata na prvi qubit i dobiva

$$\frac{1}{2} \left[|00\rangle (a|0\rangle + b|1\rangle) + |01\rangle (a|1\rangle + b|0\rangle) + |10\rangle (a|0\rangle - b|1\rangle) + |11\rangle (a|1\rangle - b|0\rangle) \right]$$



3. korak: Alice mjeri svoja dva qubita i javlja rezultat mjerenja (M_1, M_2)

$|M_1 M_2\rangle$

Stanje Bobovog qubita ovisno o

ishodu mjerenja (M_1, M_2)

$|00\rangle (a|0\rangle + b|1\rangle)$

$|10\rangle (a|0\rangle - b|1\rangle)$

$|01\rangle (a|1\rangle + b|0\rangle)$

$|11\rangle (a|1\rangle - b|0\rangle)$

Bobu

4. korak: Ovisno o ishodu mjerenja (M_1, M_2) Bob djeluje na svoj qubit operatorima X i Z kako bi dobio stanje $| \psi \rangle = a|0\rangle + b|1\rangle$.

Npr. Ako Alice javi Bobu $(0, 1)$ to znači da se sustav

nalazi u stanju $|01\rangle (a|1\rangle + b|0\rangle)$ pa Bob primjenom

vrata X na svoj qubit dobiva stanje $| \psi \rangle$

$$X (a|1\rangle + b|0\rangle) = a|0\rangle + b|1\rangle = | \psi \rangle$$

Qubit je uspješno teleportiran.

Deutsch - Jozsa algoritam:

Neka je dana fja. $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}$ za koji znamo da je konstanta

ili balansirana (tj. $\# f^{-1}(0) = \# f^{-1}(1) = 2^{n-1}$). Problem je konisterni

što manji poziva fja. f odrediti što je od toga dvoji slučaj. Klasično,

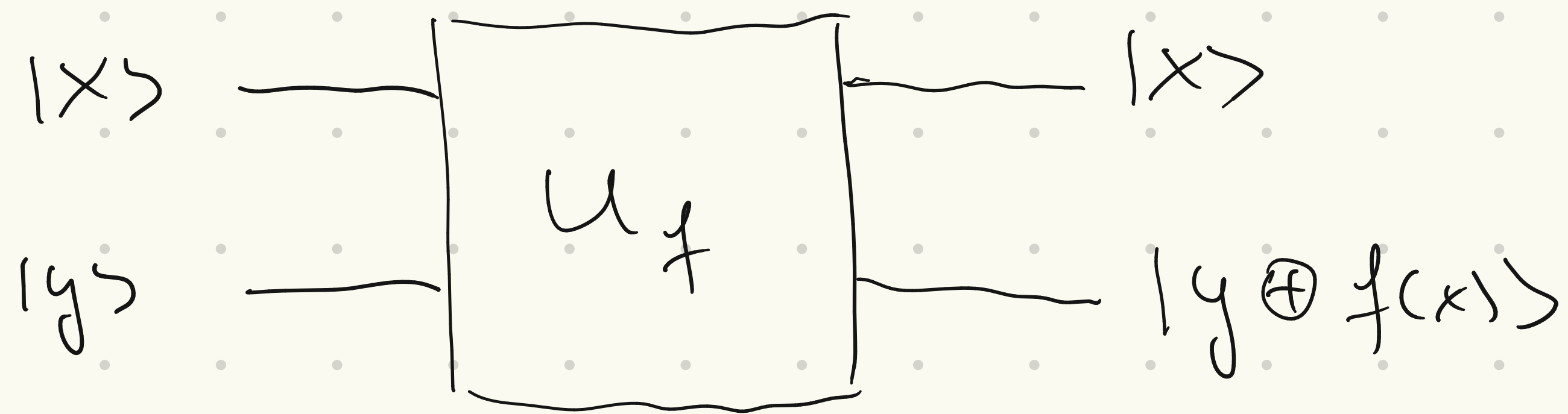
u najgorem slučaju, nam je potreban $2^{n-1} + 1$ pozivu fja. f .

Deutsch - Jozsa algoritam rješava problem s jednim pozivom fja. f !

Radi jednostavnosti, pretp. da je $n=1$, (za upotrebu općenite

algoritam za proizvoljnim n .)

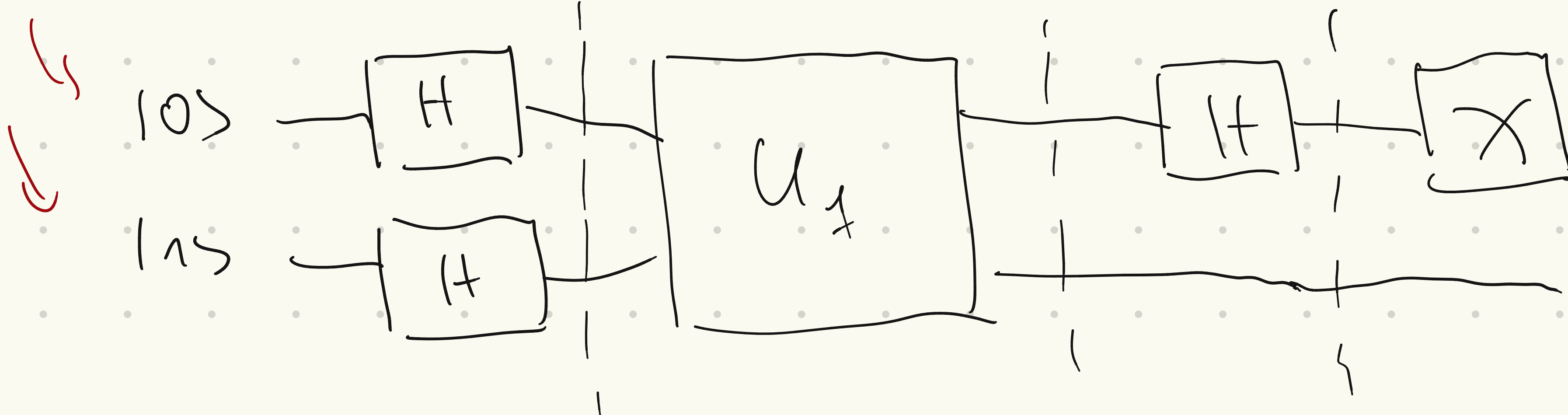
Pretpostavimo da su nam dani kvantna vrata U_f (potprogram) invertibilna preslika vanj
 koja proizvodi element baze $|x\rangle |y\rangle$ preslikavaju u $|x\rangle |y \oplus f(x)\rangle$
 amirni operator \rightarrow



xor ili zbrajanje modulo 2

kvantna proročica

da qubitima izračunati čemo $f(0) \oplus f(1)$ izvršavanjem sledećeg programa.



menjanje prvog qubita

Lema: Za $x \in \{0,1\}$ vrijedi

$$U_f \left(|x\rangle \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) = (-1)^{f(x)} |x\rangle \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}}$$

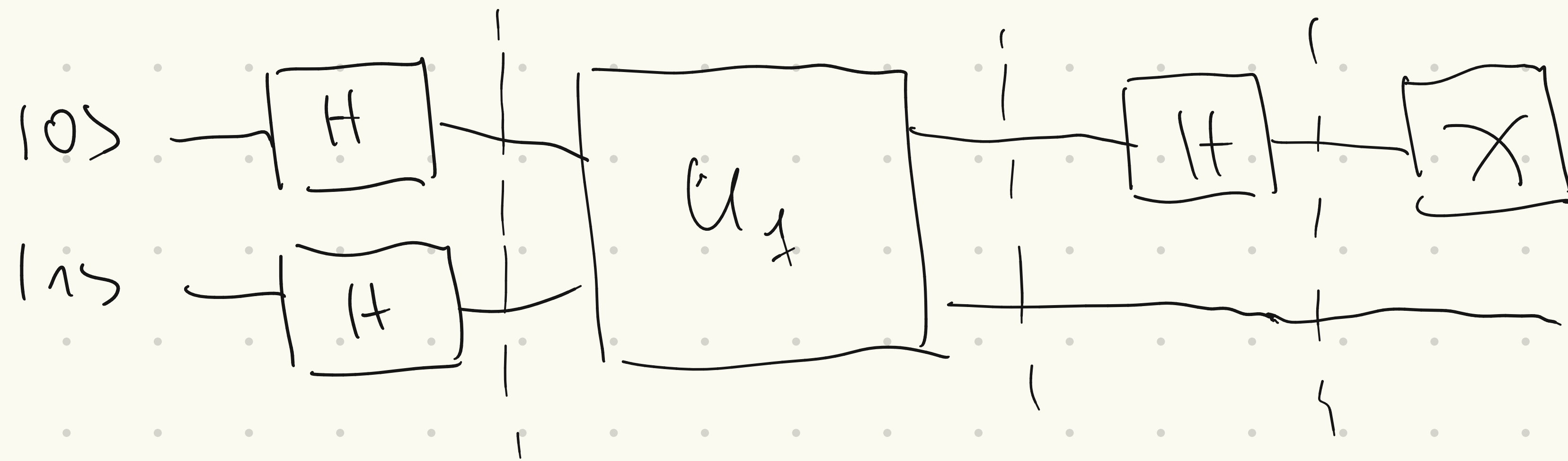
Dokaz: Računamo

$$\begin{aligned} U_f \left(\frac{|x\rangle |0\rangle}{\sqrt{2}} - \frac{|x\rangle |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) &= \frac{1}{\sqrt{2}} |x\rangle |f(x) \oplus 0\rangle - \frac{1}{\sqrt{2}} |x\rangle |f(x) \oplus 1\rangle \\ &= |x\rangle \frac{|f(x)\rangle - |f(x) \oplus 1\rangle}{\sqrt{2}} \end{aligned}$$

iz čega tvrdnja slijedi analizom slučajeva.



Računamo stanje sustava nakon svake barmjine.



• $|\psi_0\rangle = |01\rangle$ početno stanje

• nakon primjene Hadamardovih operatera

$$|\psi_1\rangle = \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}}$$

• primjenom U_f vrata na $|\psi_1\rangle$ dobivamo

$$|\psi_2\rangle = U_f |\psi_1\rangle = U_f \left(|0\rangle \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) + U_f \left(|1\rangle \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} \right)$$

$$= \frac{1}{2} \left((-1)^{f(0)} |0\rangle (|0\rangle - |1\rangle) + (-1)^{f(1)} |1\rangle (|0\rangle - |1\rangle) \right)$$

$$= \begin{cases} \pm \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} & \text{ako } f(0) = f(1) \\ \pm \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} \otimes \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} & \text{ako } f(0) \neq f(1) \end{cases}$$

Primenom Hadamardovog operatora na prvi qubit dobivamo (jer je $H^{-1} = H$)

$$\bullet |N_3\rangle = \begin{cases} \pm |0\rangle \otimes \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} & \text{ako je } f(0) = f(1) \\ \pm |1\rangle \otimes \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} & \text{ako je } f(0) \neq f(1) \end{cases}$$

Mjerenjem prvog qubita dobit ćemo $|0\rangle$ ako je $f(0) = f(1)$ (tj. ako je f konstanta),

odnosno $|1\rangle$ ako je $f(0) \neq f(1)$ (tj. ako je f balansirana).

Jednim pozivom proročice U_f utvrđujemo je li f je li

balansirana ili konstanta!

D.2. Isprogramirajte kvantni algoritam po izboru (u qiskit okruženju) i pokrenite ga na kvantnom računaru u oblaku. Prezentirajte svoje rezultate.

qiskit.org/learn/

M. Karahich: Kvantno računanje (svučilišni udžbenik)