



LATVIJAS
UNIVERSITĀTE
UNIVERSITY OF LATVIA



*Datorzinātnes lietojumi un tās
saiknes ar kvantu fiziku*

Kvantu algoritmi un apakšējie novērtējumi

Andris Ambainis
LU Datorikas fakultāte

LU un LMT datorzinātņu dienas, 2011.g. 9. augusts

Grovera algoritms

0	1	0	...	0
x_1	x_2	x_3	...	x_n


- Atrast i , kuram $x_i=1$.
- Melnā kaste, saņem i , izdod x_i .
- Klasiski, n soļi.
- Kvantu algoritms: $O(\sqrt{n})$ soļi [Grover, 1996].

Var tikt pielietots jebkurai meklēšanas uzdevumam.

Meklēšana

A. Bērziņš	22245678
I. Bērziņš	23456789
V. Bērziņš	22349029
...
A. Kalniņš	22390001
...	...

Kam pieder numurs
22332233?



Parasts dators: N soļi
Kvantu dators: \sqrt{N} soļi

1,000,000 vs. 1,000

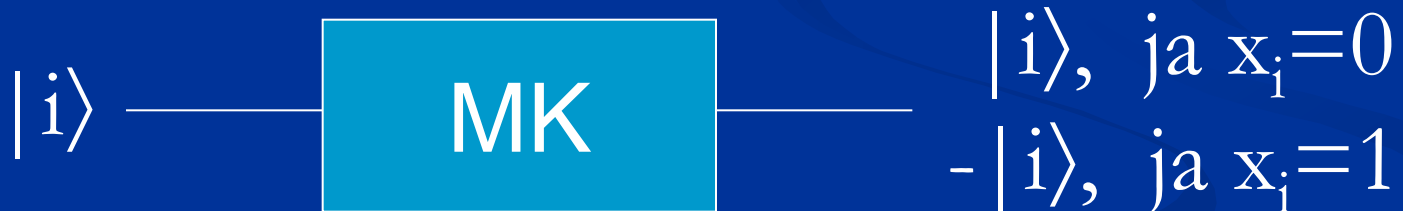
Kā tas darbojas?

- Melnā kaste:

Vai šis ir meklētais objekts?



- Kvantu melnā kaste:



Kvantu melnā kaste

- $x_2=1, x_1=x_3=0$:

$$\frac{1}{\sqrt{2}}|1\rangle + \frac{1}{2}|2\rangle + \frac{1}{2}|3\rangle$$



$$\frac{1}{\sqrt{2}}|1\rangle - \frac{1}{2}|2\rangle + \frac{1}{2}|3\rangle$$

Kvantu algoritms



Sākuma
stāvoklis

Beigu
stāvoklis

Meklēšana

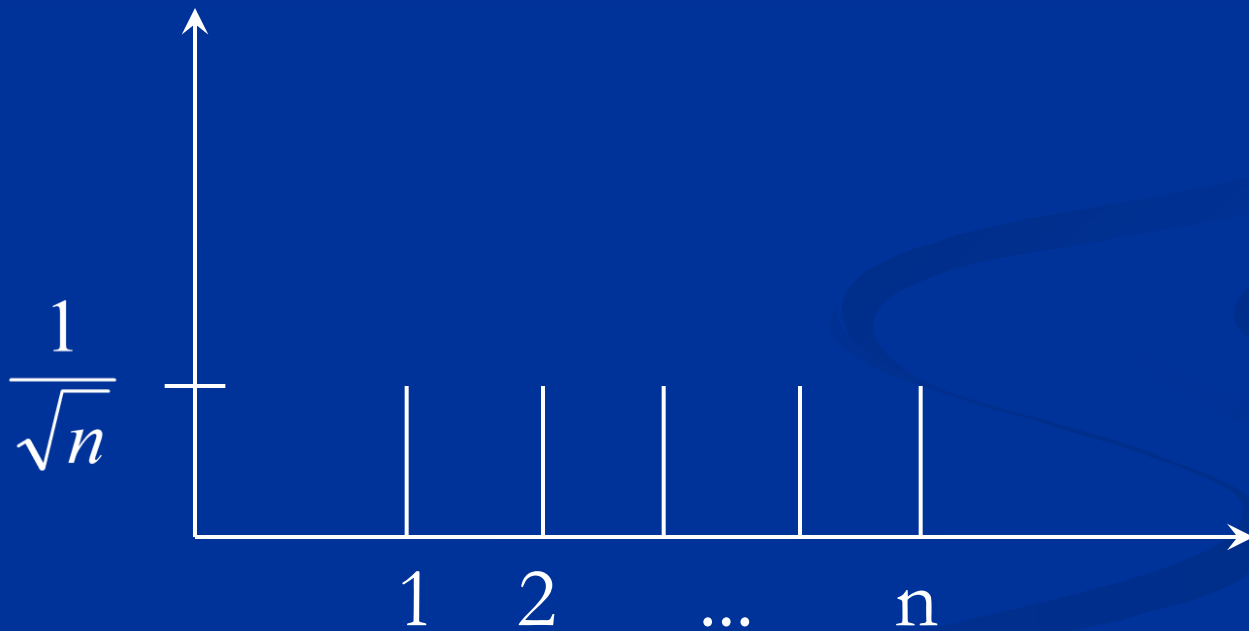
0	1	0	...	0
---	---	---	-----	---

x_1 x_2 x_3 ... x_n

- Atrast i , kuram $x_i=1$.
- Melnā kaste, saņem i , izdod x_i .

Sākuma stāvoklis

$$\frac{1}{\sqrt{n}}|1\rangle + \frac{1}{\sqrt{n}}|2\rangle + \dots + \frac{1}{\sqrt{n}}|n\rangle$$



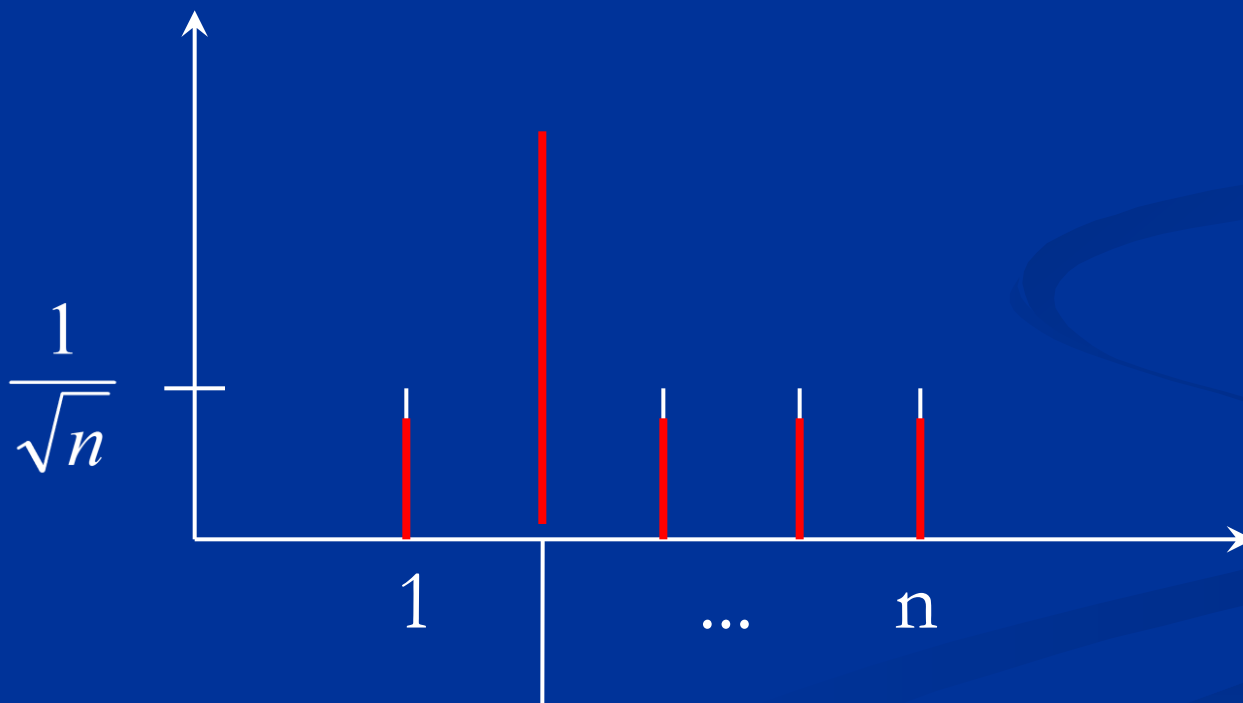
Melnā kaste

$$\frac{1}{\sqrt{n}}|1\rangle - \frac{1}{\sqrt{n}}|2\rangle + \dots + \frac{1}{\sqrt{n}}|n\rangle$$



Difūzija (inversija pret vidējo)

Palielina mazās amplitūdas,
samazina lielās.



**Ko vēl var izdarīt ar
kvantu datoru?**

Sakritību meklēšana (A, 2004)

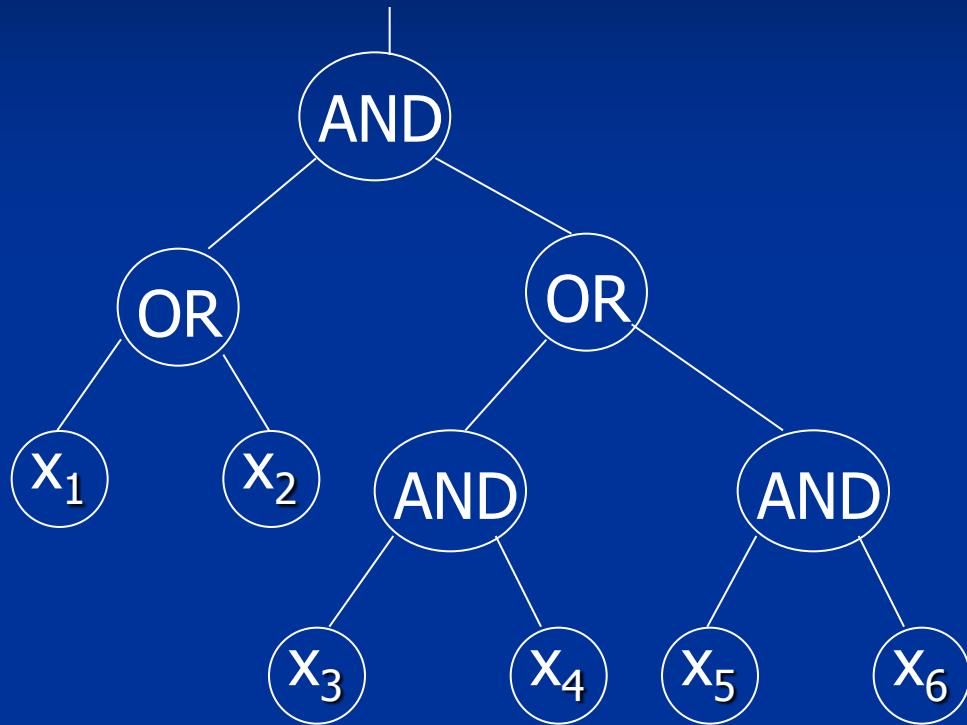
28	12	18	76	96	82	94	99	21	78	88	93	39	44	64
32	99	70	18	94	82	92	64	95	46	53	16	35	42	72
31	40	75	71	93	32	47	11	70	37	78	79	36	63	40
69	92	71	28	85	41	80	10	52	63	88	57	43	84	67
57	31	98	39	65	74	24	90	26	83	60	91	27	96	35
20	26	52	95	65	66	97	54	30	62	79	33	84	50	38
49	20	47	24	54	48	98	23	41	16	66	75	38	13	58
56	86	34	73	61	73	21	44	62	34	14	51	74	76	83
37	90	Uzdevums: atrast divus skaitļus, kas ir vienādi.									11	51	23	77
68	72										19	81	81	49
60	85										48	22	15	17
55	36	27	42	55	77	19	45	15	53	22	91	87	17	33

Sakritību meklēšana

31 40 75 71 93 32
47 11 70 37 78 79
36 63 40 48 98 23
41 16 66 75 38 27
42 55 77 19 45 15
53 22 91 37 90 58
13 10 25 29 25 56
68 12 11 51 23 77
15 17

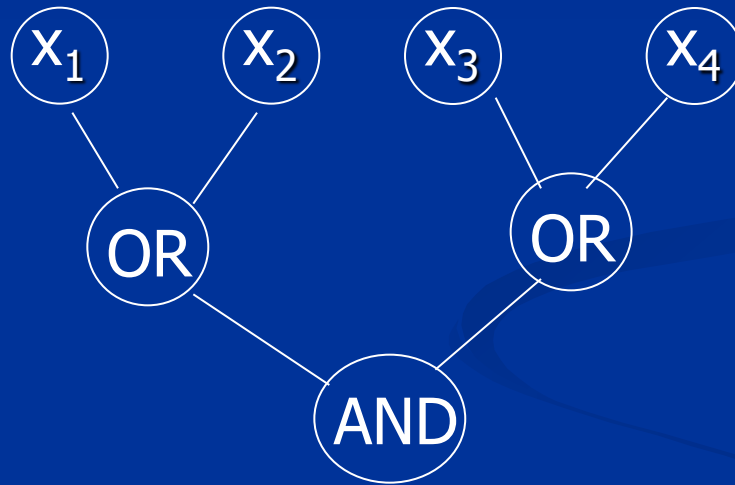
- Klasiskiem (nekvantu) algoritmiem vajadzīgi N soļi.
- Mūsu rezultāts: kvantu algoritmiem pietiek ar $\sim N^{2/3}$.

Loģikas formulas (A, 2007)

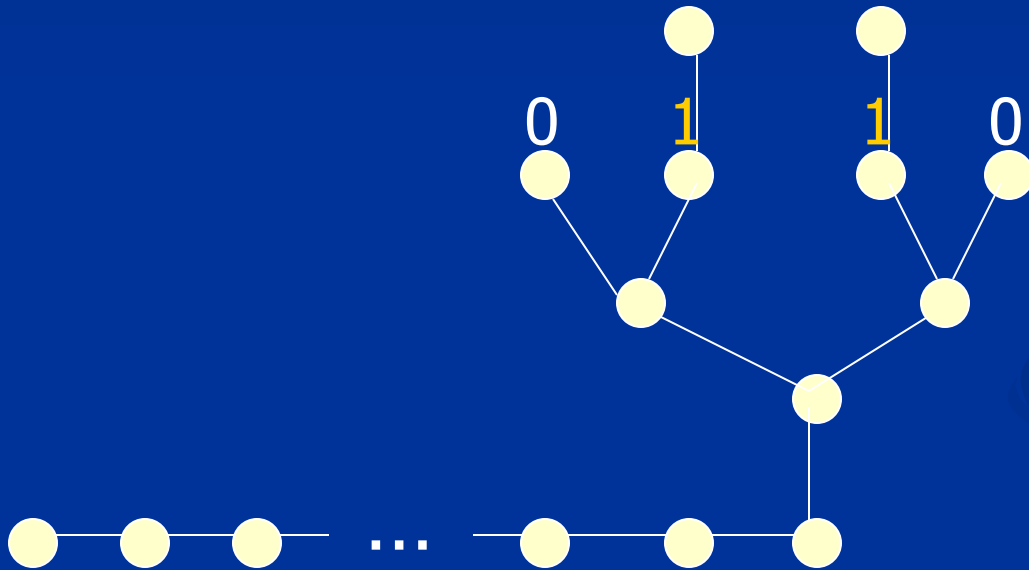


- Formulas izmērs: N .
- Laiks:
 - Parasts dators: N .
 - Kvantu dators: \sqrt{N} .

Formula

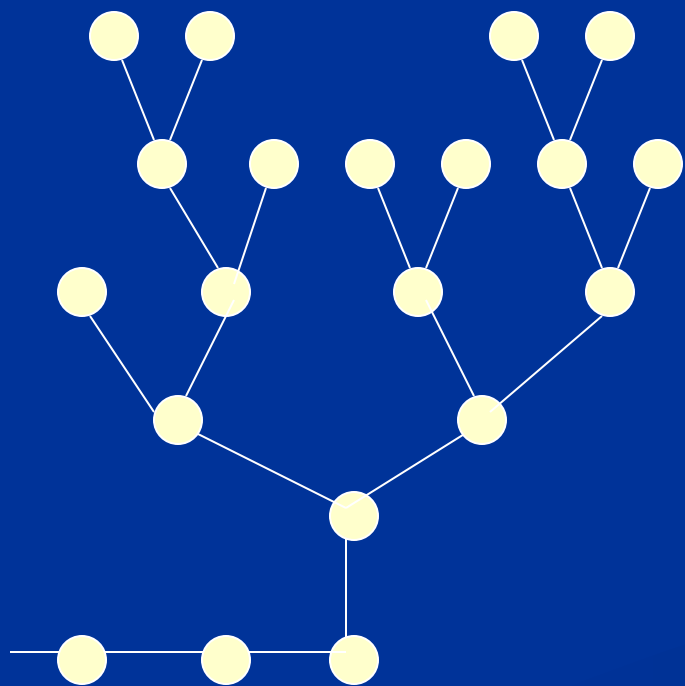


Kvantu algoritms



Kvantu klejošana:
daļiņa klejo pa koku, ar
sākuma stāvokli "astē"

Rezultāts

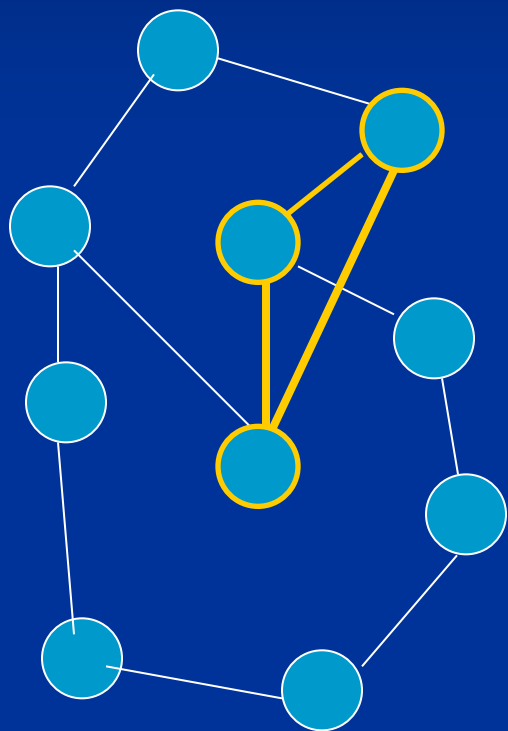


- Ja $F = 0$, tad daļiņa paliek “astē”;
- Ja $F=1$, tad daļiņa pārvietojas uz formulas koka tām daļām, kas padara formulu patiesu.
- Tas notiek \sqrt{N} soļos.

Kopīgā iezīme

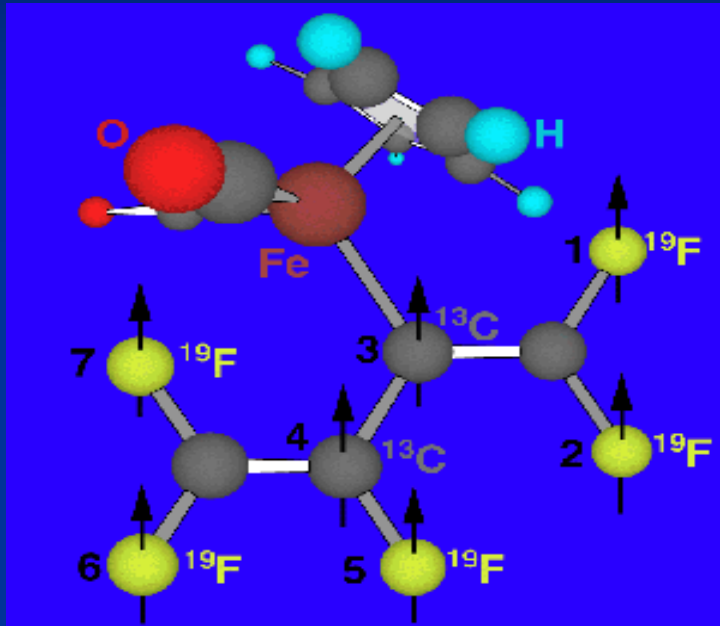
- Klasiskam datoram:
 - $(\text{Laiks}) \geq (\text{Ievaddatu apjoms})$;
- Kvantu dators var rēķināt ātrāk, izmantojot kvantu paralēlismu.

Trijstūri grafos



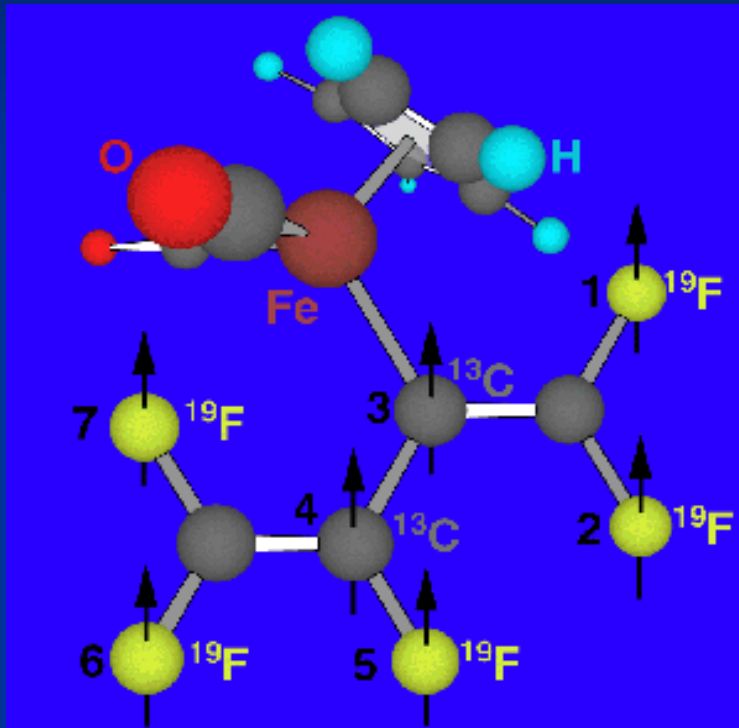
- Grafs G ar n virsotnēm.
- n^2 mainīgie x_{ij} ; $x_{ij}=1$ ja ir mala (i, j) .
- Vai G satur trijstūri?
- Klasiski: $O(n^2)$.
- Kvantu [Belovs, 2011]: $O(n^{1.29\dots})$.

13 bitu KMR kvantu dators (MIT/Waterloo, 2004)



Ir realizēta meklēšana starp 4 elementiem,
skaitļa 15 sadalīšana pirmreizinātājos.

13 bitu KMR kvantu dators (MIT/Waterloo, 2004)



- Kvantu dators = molekula.
- Kvantu biti = atomu kodolu spini.
- Uz tiem iedarbojas ar magnētisko lauku.

*Kādus uzdevumus
nevar atrisināt
kvantu dators?*

Meklēšana

0	1	0	...	0
x_1	x_2	x_3	...	x_n

- Atrast i , kuram $x_i=1$.
- Melnā kaste, saņem i , izdod x_i .
- Kvantu algoritms: $O(\sqrt{n})$ soļi [Grover, 1996].

Labāka kvantu algoritma nav.

Kvantu stāvokļi = vektori

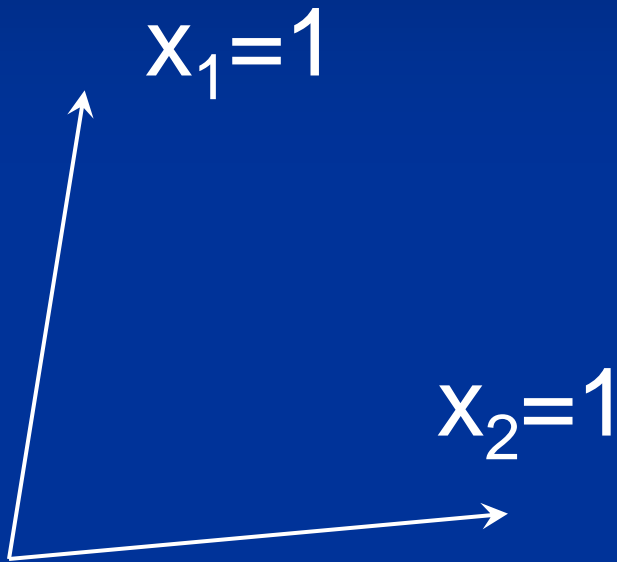
- Kvantu stāvoklis

$$a_1|1\rangle + a_2|2\rangle + \dots + a_n|n\rangle$$

- Vektors

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \dots \\ a_n \end{pmatrix}$$

Algoritma analīze (A, 2000)



- Sākumā vektori sakrīt.
- Ja algoritms strādā pareizi, tad beigās vektori – perpendikulāri.

Algoritma analīze

- Ievieš lielumu S , kas parāda, cik perpendikulāri ir algoritma kvantu stāvokļi pie dažādiem meklējamajiem objektiem ($x_i=1$).
- Sākumā $S = 0$;
- Beigās $S = n$;
- Vienā solī S pieaug ne vairāk par \sqrt{n} .

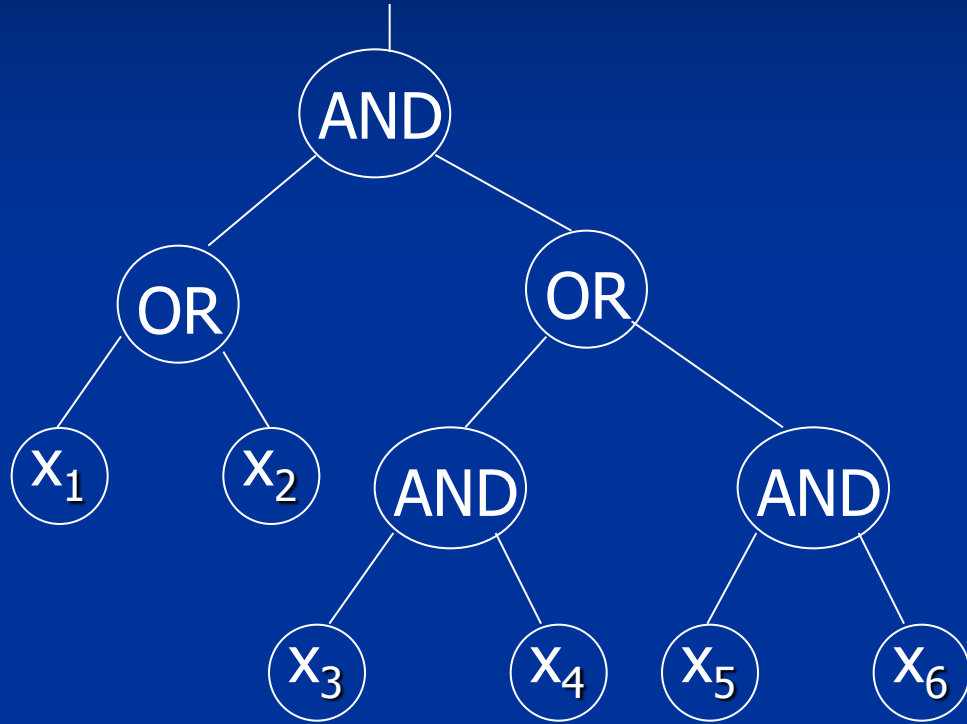
Vajag \sqrt{n} soļus.

Sakritību meklēšana

31 40 75 71 93 32
47 11 70 37 78 79
36 63 40 48 98 23
41 16 66 75 38 27
42 55 77 19 45 15
53 22 91 37 90 58
13 10 25 29 25 56
68 12 11 51 23 77
15 17

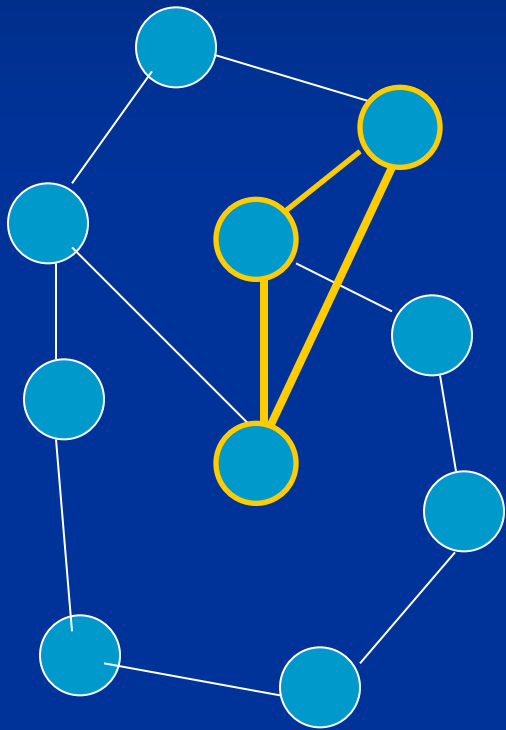
- [Aaronson, Shi, 2003]
Kvantu algoritmiem
vajag vismaz $N^{2/3}$
soļus.

Loĝikas formulas



- [Barnum et al., 2003] Kvantu datoram vajag \sqrt{N} soļus.

Trijstūri grafos



- Vai G satur trijstūri?
- Kvantu algoritms [Belovs, 2011]: $O(n^{1.29\dots})$.
- Vajag vismaz n soļus.