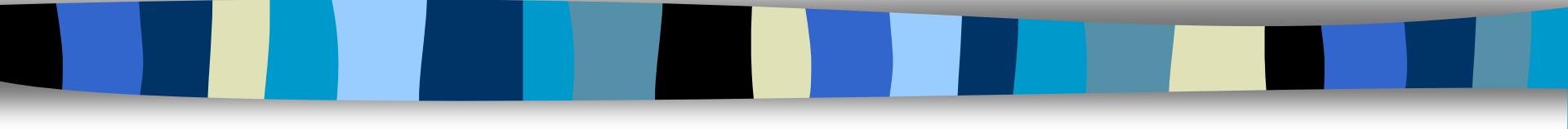


# Variantide läbivaatus



Ahto Truu  
[ahto.truu@ut.ee](mailto:ahto.truu@ut.ee)

# Kombinatoorikaülesanne

Objektide kombineerimise võimaluste

- loetlemine
- loendamine
- summeerimine
- minimaalse/maksimaalse leidmine

# Näide: bitiülesanne

Genereerida kõik N-bitised jadad

- kui palju neid kokku on?
  - $2^N$
- kas järjekord on oluline?
  - isegi kui pole, peame mingi valima
  - näiteks 000, 001, ..., 111

# Iteratsioonimeetod

Algoritm

loome esimese variandi  
kuni on variant:

kasutame/loendame variandi  
leiame järgmise variandi

# Tagurdusmeetod (1)

Algoritm  $\text{GEN}(v)$

kui  $v$  on täielik variant:

kasutame/loendame variandi  $v$

muidu:

leiame täiendusvariantide hulga  $W$

iga  $w \in W$  jaoks:

$\text{GEN}(v + w)$

# Tagurdusmeetod (2)

Globaalne  $v$

Algoritm  $\text{GEN}()$

kui  $v$  on täielik variant:

kasutame/loendame variandi  $v$

muidu:

leiame täiendusvariantide hulga  $W$

iga  $w \in W$  jaoks:

$$v = v + w$$

$\text{GEN}()$

$$v = v - w$$

# Harjutus: trepist ronimine

- N astmega trepp
- ühe sammuga 1 või 2 astet
- väljastada kõik võimalused üles minekuks
- näiteks  $N=4$  korral 5 varianti:
  - [1, 1, 1, 1]
  - [1, 1, 2]
  - [1, 2, 1]
  - [2, 1, 1]
  - [2, 2]

# Harjutus: maksmine

- vaja maksta summa  $S$
- mündid väärustega  $M_1, M_2, \dots, M_k$
- iga münti piiramatus koguses
- väljastada kõik võimalused maksmiseks
- näiteks  $S=4$ ,  $M=[1, 2]$  korral 3 varianti:
  - $[1, 1, 1, 1]$
  - $[1, 1, 2]$
  - $[2, 2]$

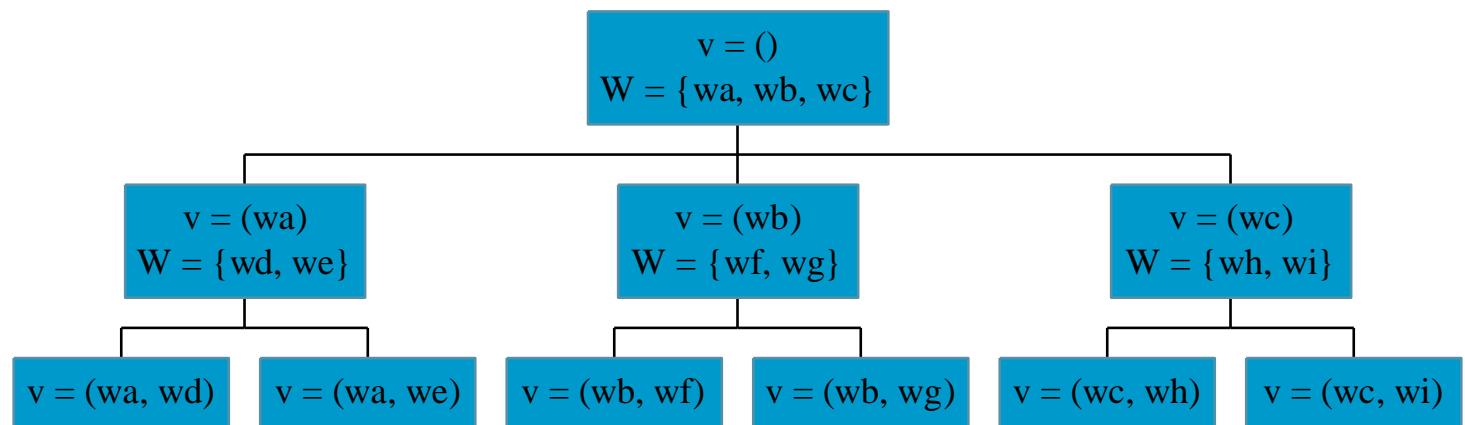
# Näide: lipuülesanne

- NxN malelaud
- paigutada sellele N lippu
- ükski ei tohi olla ühegi teise tule all
  
- lipp tulistab:
  - piki rida vasakule ja paremale
  - piki veergu üles ja alla
  - piki diagonaale 4 suunas

# Lipud: tagurdusmeetod

- Jooksev variant:
  - juba paigutatud lippude loetelu
- Täiendamisvõimaluste hulk:
  - malelaua väljade loetelu
- Variandi täiendamine:
  - uuele lipule koha valimine

# Otsingupuu



# Otsingupuu suurus

## Parameetrid

- puu sügavus  $n$
- puu hargnevus  $m$ 
  - igal sammul  $m$ -elemendiline  $W$
  - igal tipul  $m$  alluvat

## Puu suurus ja töömaht

- kokku puus  $m^n$  lehte
- tehtav töö  $\Omega(m^n)$

# Hoiatav näide: male

- Keskmiselt 38 käiku seisus
- Hea arvuti:
  - vaatleb sekundis 1 000 000 seisu
  - vaatab sekundiga 4 käiku ette
- Väga hea arvuti:
  - vaatleb sekundis 100 000 000 seisu
  - vaatab sekundiga 5 käiku ette
- Superarvuti:
  - vaatleb sekundis 10 000 000 000 seisu
  - vaatab sekundiga 6 käiku ette

# Hoiatav näide: lipud

- Naiivne lahendus:
  - $N$  lippu  $\rightarrow$  puu sügavus  $N$
  - $N \times N$  ruutu  $\rightarrow$  igal sammul  $\sim N^2$  varianti
  - jäme hinnang  $(N^2)^N$
- 3x3 laud: 729
- 5x5 laud: 9765625
- 7x7 laud: 678223072849

# Olekuruumi ahendamine

- Vältida sama seisu korduvat vaatlemist
  - algseis S, käigud A, B;  $S' = S+A+B$
  - algseis S, käigud C, D;  $S'' = S+C+D$
  - kui  $S' = S''$ , siis on räiskamine
- Lihtsamatel juhtudel saab kordusi vältida
- Keerulisematel juhtudel tuleb neid ära tunda

# Lipud: ahendamine

- Veergude vaatlemine vasakult paremale:
  - N lippu → puu sügavus N
  - N rida → i. sammul N varianti
  - jäme hinnang  $N^N$
- 3x3 laud: 27 (27x vähem)
- 5x5 laud: 3125 (3125x vähem)
- 7x7 laud: 823543 (823543x vähem)

# Puu pügamine

- Tunda halb seis ära võimalikult vara
  - jäätta see kohe kõrvale
  - väldime terve alampuu töötlemist
- Liigne agarus on ohtlik
  - võime kaotada otsitava lahenduse

# Lipud: pügamine

- Ainult vabad ruudud jooksvas veerus:
  - N lippu → puu sügavus N
  - N rida → i. sammul  $\sim(N-i)$  varianti
  - jäme hinnang N!
- 3x3 laud: 6 (4,5x vähem)
- 5x5 laud: 120 (26x vähem)
- 7x7 laud: 5040 (163x vähem)

# Lipud: optimeerimine (1)

Eelmiste lippudega võrdlemine:

- vabaduse kontroll  $O(N)$
- lipu lisamine/eemaldamine  $O(1)$

Ruutude olekute märkimine:

- vabaduse kontroll  $O(1)$
- lipu lisamine/eemaldamine  $O(N)$

# Lipud: optimeerimine (2)

Veergude/ridade/diagonaalide olekud

- veerud: ilmutamata kujul
- read: rida[r]
- tõusvad diagonaalid: diag1[r-v]
- langevad diagonaalid: diag2[r+v]
- vabaduse kontroll  $O(1)$
- lisamine/eemaldamine  $O(1)$
- kokkuhoid N-kordne

# Harjutamiseks

- Skiena & Revilla

[http://uva.onlinejudge.org/index.php?option=com\\_onlinejudge&Itemid=8&category=36](http://uva.onlinejudge.org/index.php?option=com_onlinejudge&Itemid=8&category=36)

- Halim & Halim

[http://uva.onlinejudge.org/index.php?option=com\\_onlinejudge&Itemid=8&category=313](http://uva.onlinejudge.org/index.php?option=com_onlinejudge&Itemid=8&category=313)

- SPOJ

<http://problemclassifier.appspot.com/?keywords=backtrack>