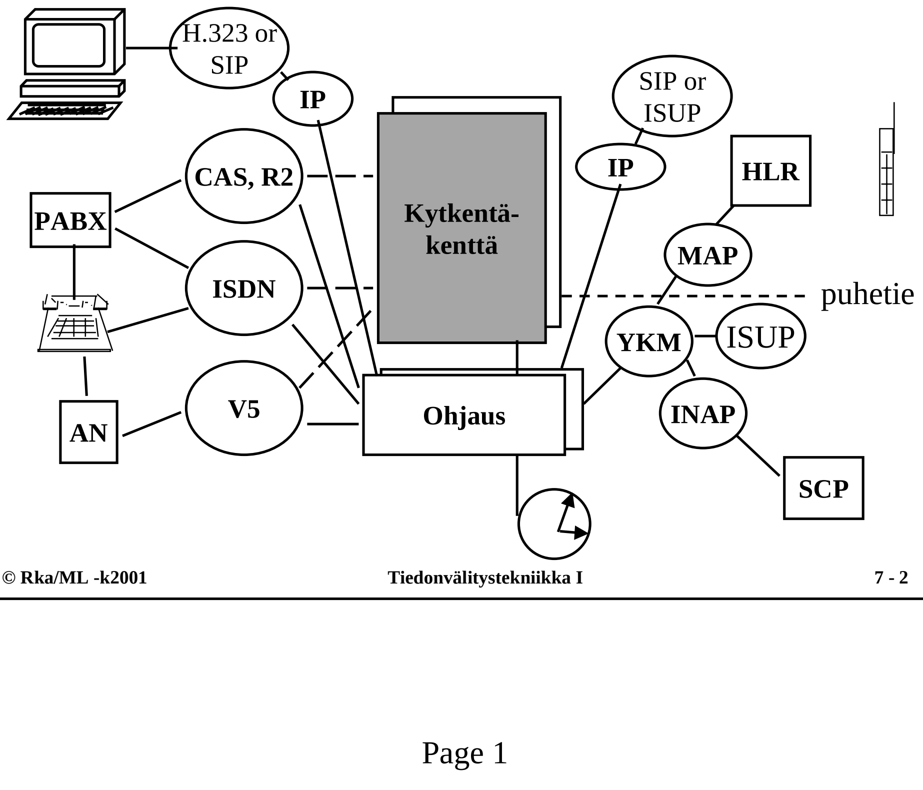
Kytkentäkentät - Rekursio, Cantor-verkko

- ✔ **Kertaus**
- ✔ **Estottomuus**
  - **Uudelleen järjestely**
  - **Tiukasti estoton**
- ✔ **Yleinen kolmiportainen verkko**
- ✔ **Closin -verkko**
- ✔ **Benes -verkko**
- ✔ **Cantor -verkko**
- ✔ **Kytkentäpisteet ja kompleksisuus**

Kurssin kuva välitysjärjestelmästä

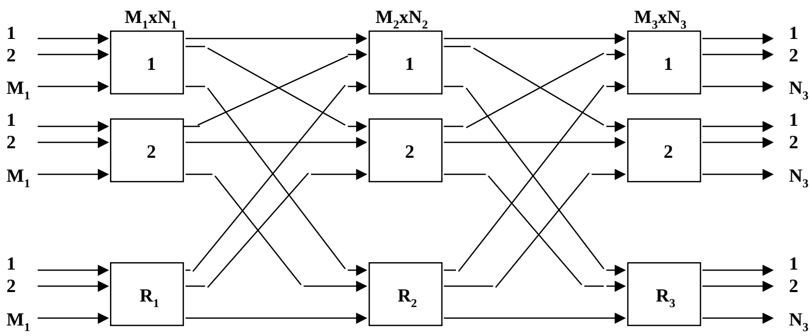


Kytkentäkentän ominaisarvoja

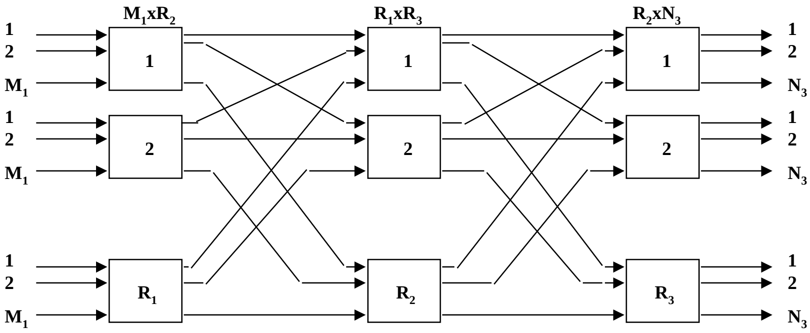
- ✔ **Kytkentäpisteiden lukumäärä on ristikytkentä-pisteiden lukumäärä kentässä.**
- ✔ **Looginen syvyys on signaalin kulkutiellä olevien kytkinten lukumäärä.**
- ✔ **Esto määräytyy kentän rakenteesta.**
- ✔ **Kytkentäpisteen ajokyky määritellään ajettavien kytkentäpisteiden lukumäärällä.**

Kolmiportaisen kytkentäkentän yleinen esitystapa

- ✔ **Kolmiportainen kytkentäkenttä, palautettuna puhtaaseen tilakytkentään, voidaan esittää tilakytkiminä, joista jokainen on kytketty seuraavan portaan jokaiseen kytkimeen.**



Closin -verkko



- **porras 1: $N_1 = R_2$**
- **porras 2: $M_2 = R_1$ ja $N_2 = R_3$**
- **porras 3: $M_3 = R_2$**

Esim. 8192 PCM, 16M = 8 x 2M perusnopeus:
$M_1 = N_3 = 1024$,
$R_1 = R_3 = 8*32 = 256$,
$R_2 = 2048$ ---> tiukasti estoton

Tiukasti estoton Closin -verkko

✔ **Closin -verkko on tiukasti estoton, kun toisen portaan kytkinten lukumäärä on**

$$R_2 => M_1 + N_3 - 1$$

✔ **Erikoistapauksena symmetrinen kytkinkenttä, jossa $M_1 = N_3 = N$**

$$R_2 => 2N - 1$$

Uudelleen järjestelt ävä Clos -verkko

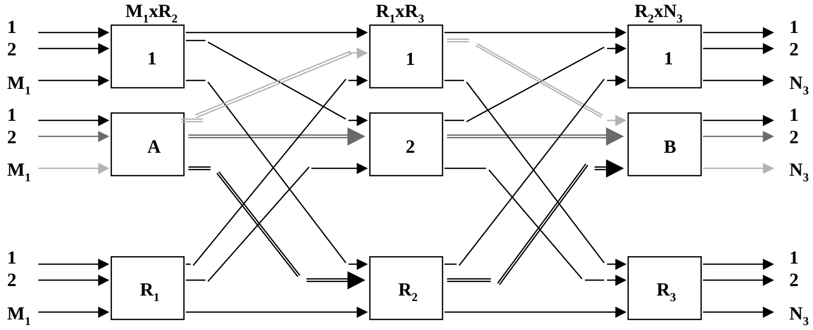
- ✔ **Kolmiportainen Closin -verkko on uudelleen järjeteltävän estoton, kun**

$$R_2 \Rightarrow \max(M_1, N_3)$$

- ✔ **Erikoistapauksena symmetrinen kytkinkenttä, jossa $M_1 = N_3 = N$**

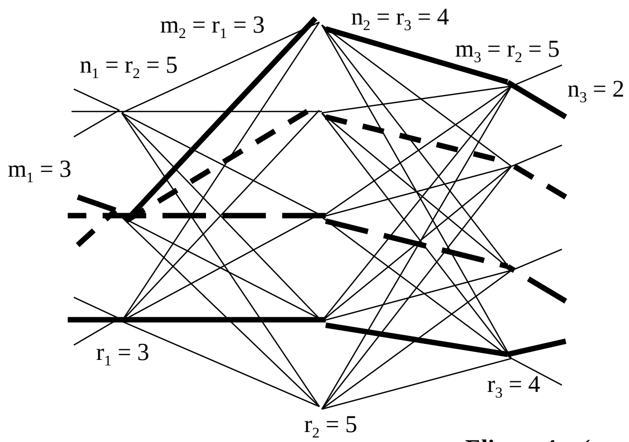
$$R_2 \Rightarrow N$$

Kytkentä kytkimestä A kytkimeen B



Yhdelle kytkennälle on R_2 vaihtoehtoista tietä tyhjässä kentässä.

Closin teoreeman välttämättömyyden visualisointi



Eli $r_2 = 4 = (m_1 + n_3 - 1)$ riittää!

Kytkentäkenttien vaihtoehtoinen esitystapa

- ✔ **Kytkentäkenttä voidaan esittää käsittelyn helpoittamiseksi joko verkkona tai tasokuviona.**
- ✔ **Tasokuviossa säästytään yksittäisten yhteyksien piirtämiseltä.**
- ✔ **Verkkokuva on ymmärtämisen kannalta helpompi.**

Kentän rekursiivinen rakentaminen

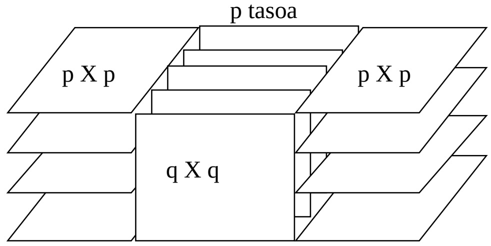
tulot

$N = p \times q$

Uudelleen järjestettävästi estoton

lähdöt

$N = p \times q$



Kytkentäpisteitä: $p^2q + q^2p + p^2q = 2\,qp^2 + q^2p$

Kentän rekursiivinen rakentaminen -2

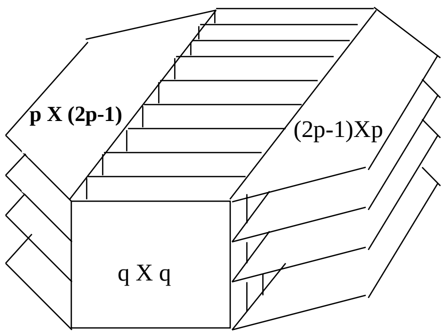
tulot

$N = p \times q$

Tiukasti estoton

lähdöt

$N = p \times q$



Kytkentäpisteitä: $p(2p-1)q + q^2(2p-1) + (2p-1)pq = 2p(2p-1)q + q^2(2p-1)$

Kytkentäkentän rekursiivinen muodostaminen

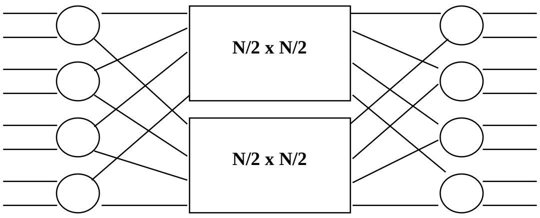
- ✔ **Rekursiivisessa muodostamisessa kytkentäkentän rakenne välittyy eri tasoille identtisenä.**
- ✔ **Tiukasti estottoman Closin-verkon yksittäiset kytkimet muodostetaan tiukasti estottomista Closin-verkoista, jne.**
- ✔ **Tiukasti estottomista kytkimistä voidaan saada aikaa uudelleen järjestettävästi estoton kenttä (CLOSin teoreema).**
- ✔ **(Näytämme jatkossa että) Uudelleen järjestettävästi estottomista moduuleista voidaan rakentaa tiukasti estoton kenttä!**

Kytkentäkentän muodostamisen problematiikkaa

- ✔ **Ihanteellinen ratkaisu:**
  - **Vähän kytkentäpisteitä**
  - **Pieni kompleksisuus**
  - **Yksinkertainen muodostaa**
- ✔ **NxN -kytkentäkenttä, miten valita P ja Q ???**
- ✔ **Kytkentäkentän on laidoiltaan symmetrinen, joten oletuksena valitaan P mahdollisimman pieneksi (esim 2) --> Q = N/P.**
- ✔ **Toisaalta tiukasti estottoman kytkentäkentän ongelma on kentän keskiportaan koon nopea kasvaminen pienillä P:n arvoilla.**

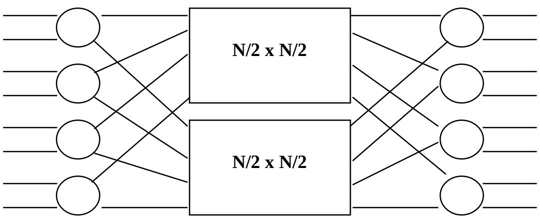
2x2-kytkinten tapaus

✔ **Mikäli kentän koko on kahden potenssi (N = 2^n), voidaan kenttä muodostaa valitsemalla P=2 ja Q=N/2**



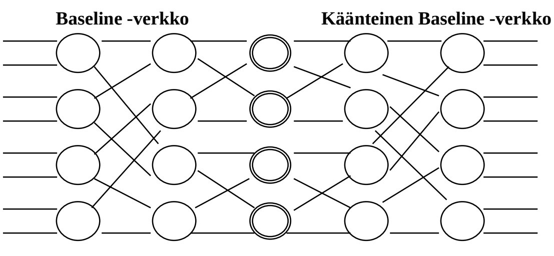
Esim N=8

1)



2)

BENES -verkko



Benes -verkko

- **Benes -verkko on rekursiivisesti 2x2 -kytkimistä muodostettu uudelleen järjesteltävä verkko.**
- **1-puoliverkko tunnetaan nimellä baseline -verkko**
- **2-puoliverkko tunnetaan nimellä käänteinen baseline -verkko**
- **Benes -verkossa on ($2\log_2 N-1$) porrasta.**
- **Kytkentä pisteiden lukumäärä on**

$$4(N/2)(2\log_2 N-1) = 4N\log_2 N-2N \sim 4N\log_2 N$$

Tiukasti estottoman kytkentäkentän muodostaminen rekursiolla

- **Tiukasti estoton kytkentäkenttä voidaan muodostaa aivan vastaavasti mutta kentän koko kasvaa hyvin nopeasti.**
- **Esim. NxN -kenttä muodostettuna** $\sqrt{N} x \sqrt{N}$ **-kytkimistä**
- **Valitaan N = 2^n ja n = 2^l, jolloin kenttä rakentuu**
  - **1 portaassa $2^{n/2}$ kappaleesta ($2^{n/2}$ x $2^{n/2}$)-kytkimiä**
  - **2 portaassa ($2x2^{n/2}$ -1) kappaleesta ($2^{n/2}$ x $2^{n/2}$)-kytkimiä**
  - **3 portaassa $2^{n/2}$ kappaleesta ($2^{n/2}$ x $2^{n/2}$)-kytkimiä**

Jatkoa edelliseen

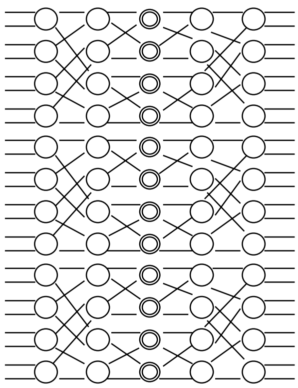
- ✔ **Matemaattisen tarkastelun helpottamiseksi valitaan kytkinten koot hieman toisin.**
  - **1 portaassa $2^{n/2}$ kappaleesta ($2^{n/2}$ x $2^{n/2+1}$)-kytkimiä**
  - **2 portaassa ($2x2^{n/2}$) kappaleesta ($2^{n/2}$ x $2^{n/2}$)-kytkimiä**
  - **3 portaassa $2^{n/2}$ kappaleesta ($2^{n/2+1}$ x $2^{n/2}$)-kytkimiä**
  - **($2^{n/2}$ x $2^{n/2+1}$) = 2($2^{n/2}$ x $2^{n/2}$)**
  - **Yhteensä $6(2^{n/2})$ kappaletta ($2^{n/2}$ x $2^{n/2}$) -kytkimiä**
- ✔ **Rekursiivinen palautuskaava**

$$F(2^n) = 6(2^{n/2})F(2^{n/2}) = 6^l(2^{n/2+n/4+n/8+\ldots+1})F(2^1)$$
$$\sim N(\log_2 N)^{2,58}F(2) = 4N(\log_2 N)^{2,58}$$

- ✔ **Tiukasti estoton kenttä sisältää eksponentin verran enemmän kytkimiä kuin uudelleen järjesteltävä kenttä**

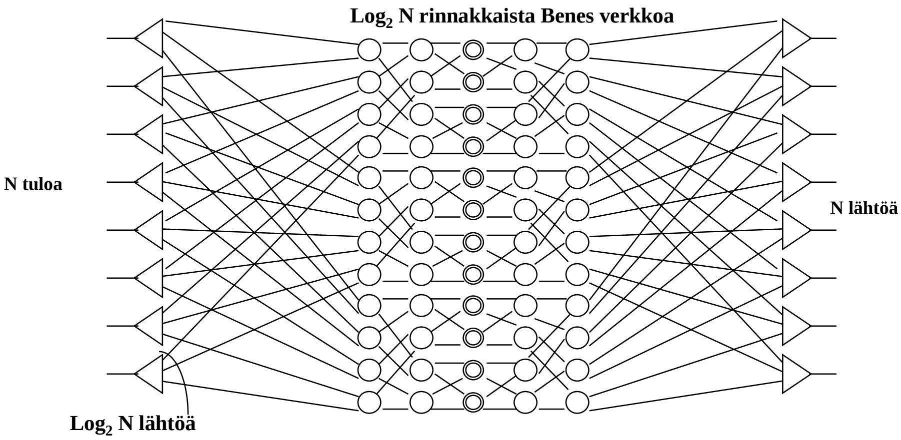
Cantor -verkko on tapa muodostaa tiukasti estottomia kenttiä pienemmällä kytkentäpiste määrällä

- ✔ **Peruspalikkana on BENES -verkko.**



Cantor -verkko

✔ **Cantor -verkko on tapa muodostaa tiukasti estottomia kenttiä pienemmällä kytkentäpiste määrällä.**



Cantor verkon ominaisuuksia

•**Kytkentäpisteiden lkm = $4 \times N\log_2 N \times \log_2 N = 4N(\log_2 N)^2$**
jos kanavointilaitteita ei lasketa.

Cantor verkko on tiukasti estoton!
Todistus:
Merkataan rinnakkaisten Benes verkkojen määrää *m* ja Benes portaan numeroa *k* ja
A(*k*) - portaassa *k* yhdestä Cantor verkon tulosta ilman uudelleen järjestelyä saavutettavien Benes -kytkinten määrä.

$A(1) = m$.
$A(2) = 2A(1) - 1$.
$A(3) = 2A(2) - 2$.
$A(k) = 2A(k-1) - 2^{k-2} = 2^2A(k-2) - 2\times 2^{k-2} = 2^{k-1}A(1) - (k-1)2^{k-2}$
$A(\log N) = 2^{\log N-1}m - (\log N - 1)2^{\log N-2}$

$$= \frac{1}{2} Nm - \frac{1}{4}(\log N - 1)N$$

Cantor todistus jatkuu

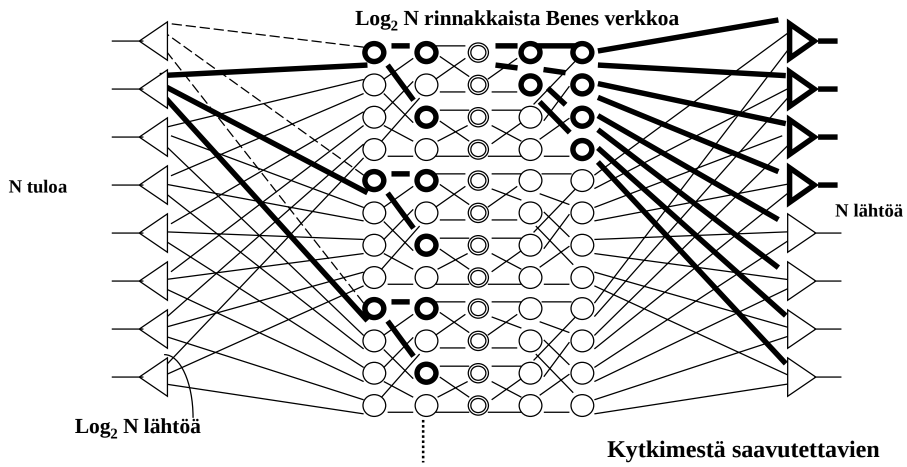
$$2 \times \left(\frac{\mathbf{1}}{\mathbf{2}} \mathrm{N}m - \frac{\mathbf{1}}{\mathbf{4}} (\log\mathrm{N} - 1)\mathrm{N} \right) > \frac{\mathbf{N}\boldsymbol{m}}{\mathbf{2}}$$

$\Rightarrow \boldsymbol{m} > \log\mathrm{N} - 1$.

Eli jos rinnakkaisia Benes verkkoja on logN kappaletta, Cantor verkko on tiukasti estoton.□

Ts. *Tiukasti estoton* Cantor verkko muodostuu laittamalla rinnan logN kappaletta *uudelleen järjestettävästi estottomia* Benes verkkoja.

Cantor-verkossa saavutettavien kytkinten määrä



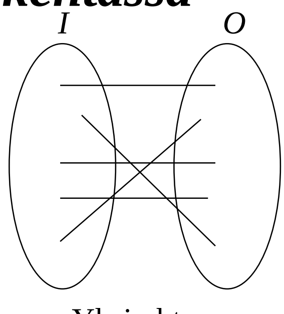
A(2) = 2A(1) – 1 (ilman uudelleen järjestelyä)

Numeerinen esimerkki Cantor verkosta

$N = 32 \times 2048 = 2^{16} \approx 64\ 000$
$m = \log N = 16$
Demultiplekseissa lähtöjä = 16 kappaletta
Multipleksereissa tuloja = 16 kappaletta
Muxeja = 64 000 kappaletta
Demuxeja = 64 000 kappaletta
Benes verkkoja = 16 kappaletta

Benes verkoissa portaita = $2\log N - 1 = 2\times16-1 = 31$ kappaletta
Benes verkoissa kytkimiä = $N\log_2 N = 2^{16} * 32 \approx 2M$.
kussakin

Kytkentöjen kokonaismäärä kentässä

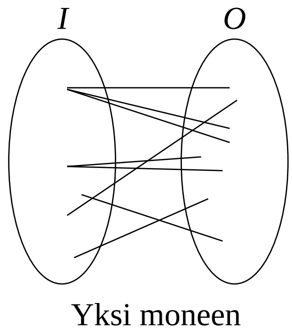


Yksi yhteen

$C = \{(i,o) \mid i \in I, o \in O\}$

$(i,o) \in C$ ja $(i,o') \in C \Rightarrow o = o'$

$(i,o) \in C$ ja $(i',o) \in C \Rightarrow i = i'$



Yksi moneen

$C = \{(i,n_i) \mid i \in I, n_i \subset O\}$

C - Kytkentöjen kuvaus

Kytkentäkentän kompleksisuus

- ✔ **Kytkentäkentän kompleksisuus on likimain sama kuin kytkentäpisteiden lukumäärä.**
- ✔ **G on kytkentäkentän erilaisten, sallittujen kytkentöjen C{i,o} kuvaus.**
- ✔ **ζ(G) on $\log_2$(G) eli logaritmi erilaisten, sallittujen kytkentöjen määrästä. (~ kytkentäpisteiden lukumäärä)**
- ✔ **ζ(G) käytetään kytkentäkentän kompleksisuuden aproksimoinnissa, sillä NxN -ristikytkentämatriisi sisältää suurimman määrän kytkentäpisteitä vastaavan kokoisista kytkentäkentistä.**
  - **Mikäli ristikytkentämatriisissa on R-kytkentäpistettä, on siinä maksimissaan 2^R erillistä tilaa (jokaisen kytkentäpisteen auki/kiinni -tila), minkä takia ζ <= R (osa ratkaisuista ei ole sallittuja).**

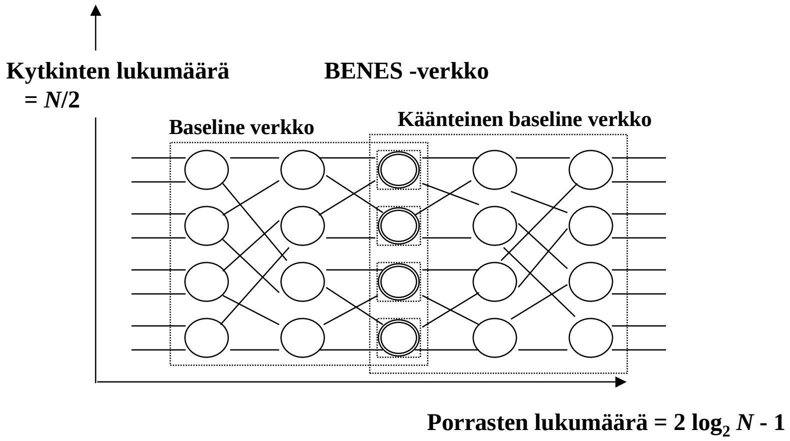
Kompleksisuuden alaraja

- ✔ **Oletetaan että kytkentäkenttä on NxN ja sen rakenne on täysiulotteinen.**
- ✔ **C = N!**
- ✔ **$\zeta = \log_2 (N!) \sim N\log_2(N) - 1{,}44N + ½\log_2(N)$**
- ✔ **Benes -verkkolle on**

$$\zeta \sim (N/2)(2\log_2 N-1) = N\log_2(N) - ½N$$

eli likimain minimimäärä kytkimiä.

Benes -verkon kasvu



Kytkentäpisteiden lukumäärä on porrasten lukumäärä × kytkinten lkm portaassa =

$$4 \times N/2 \times (2 \log_2 N - 1) \approx 4N \log_2 N$$