

Kertausluento 1 (lu01, lu02, lu03)

Tietokonejärjestelmän rakenne ttk-91 ja sillä ohjelmointi

Järjestelmän eri tasot

Laitteiston nopeus

ttk-91 rakenne ja käskykanta-
arkkitehtuuri

Konekielinen ohjelmointi
ttk-91:llä

(Tietokone, TitoTrainer)

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

1

Luento 1

Tietokonejärjestelmän rakenne

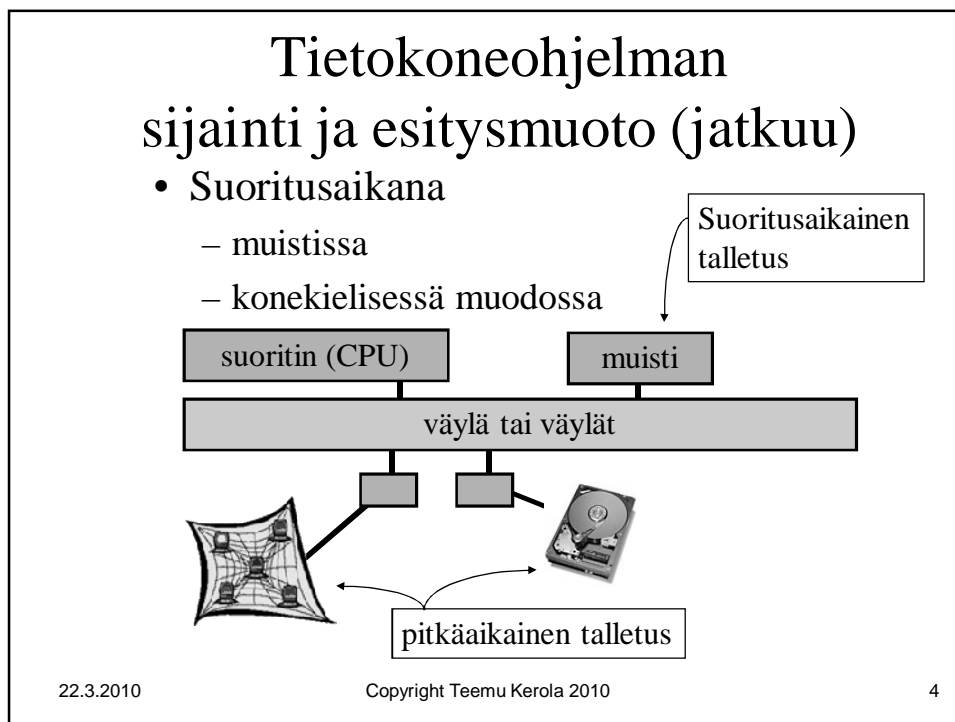
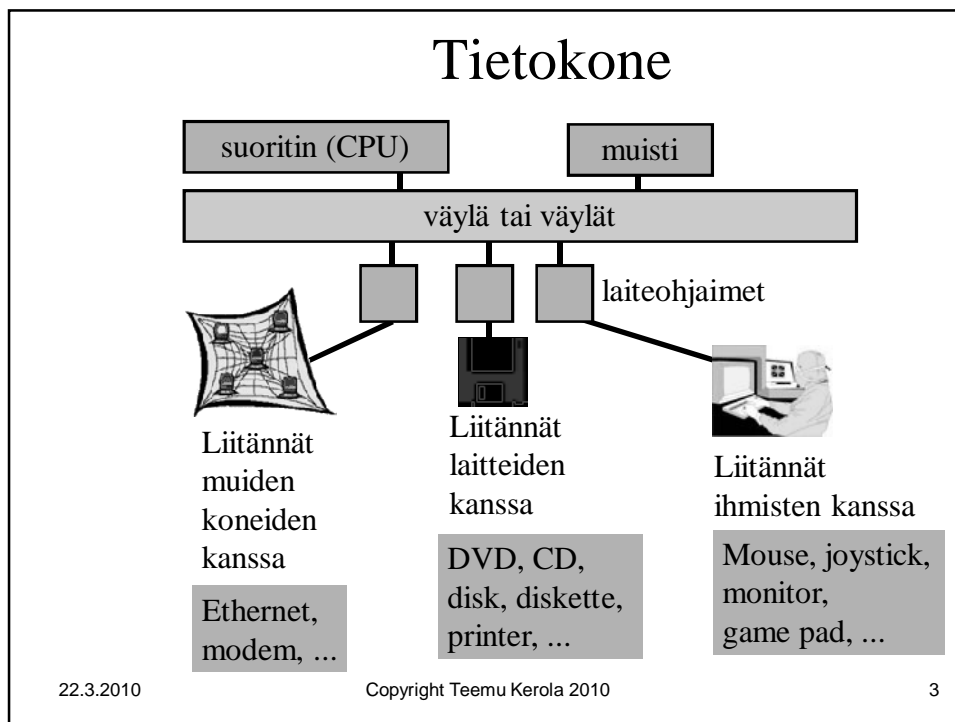
Järjestelmän eri tasot

Laitteiston nopeus

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

2



Konekieli

- Suorittimen konekielen käskykanta määrittelee tietokoneen käskykanta-arkkitehtuurin
 - ISA - Instruction Set Architecture
- Kukin käsky on esim. 10-numeroinen kokonaisluku

2234563212
5437658756
- Usein esitetty symbolisella konekielellä
 - käsky jaettu osiin (kenttiin)

LOAD R1,Summa

 - joidenkin kenttien arvot kuvattu symboleilla
 - helpompi ihmisten lukea ja kirjoittaa

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

5

Symbolinen konekieli

- Yleinen esitystapa konekielisille ohjelmille
 - luettavassa muodossa oleva konekieli
- Helppo muuttaa konekieleksi
 - suora vastaavuus konekieleen
 - usein mielletään (vähän väärin, muttei paljon):

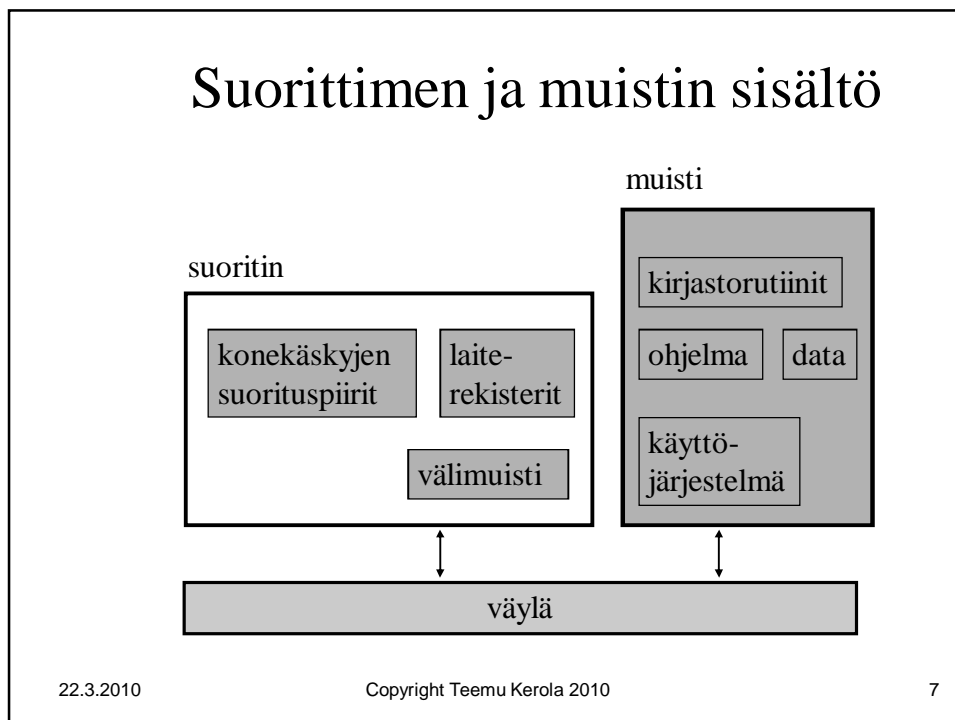
symbolinen konekieli \approx konekieli

129543876	LOAD	R2, Summa	; R2 ← Mem(Summa)
439874387	ADD	R2, =5	; R2 ← R2 + 5
544399765	JUMP	Loop	; PC ← Loop
	(koodi)		(; kommentti)

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

6

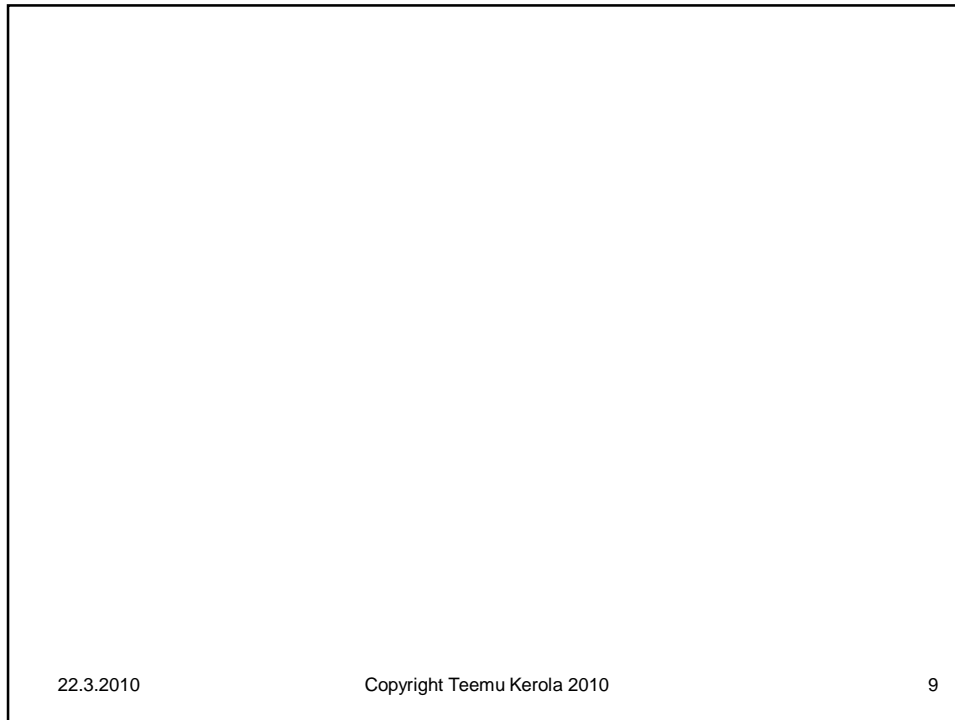


Teemun juustokakku (5)

Rekisterien, välimuistin, muistin, levymuistin ja magneettinauhan nopeudet suhteutettuna juuston haku-aikaan juustokakkuja tehdessä?

The diagram uses a series of illustrations to compare computer components to a cheese cake recipe. From left to right: a hand (käsi) is labeled '0.5 sek (rekisteri)'; a table with cheese (pöytä) is labeled '1 sek (välimuisti)'; a refrigerator (jääkaappi) is labeled '10 sek (muisti)'; a moon (kuu) is labeled '12 pv (levy)'; and a rocket (Europa/Jupiter) is labeled '4 v (nauha, ihminen)'. Below the moon and rocket, the text 'oikea: 10 ms?' is written.

22.3.2010 Copyright Teemu Kerola 2010 8



Luento 2

TTK-91 tietokone ja sen KOKSI simulaattori

Miksi TTK-91?

TTK-91 rakenne ja
käskykanta-arkkitehtuuri

Mikä on simulaattori?

Miten TTK-91 ohjelmia
suoritetaan simulaattorissa?

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

10

Tietokone TTK-91

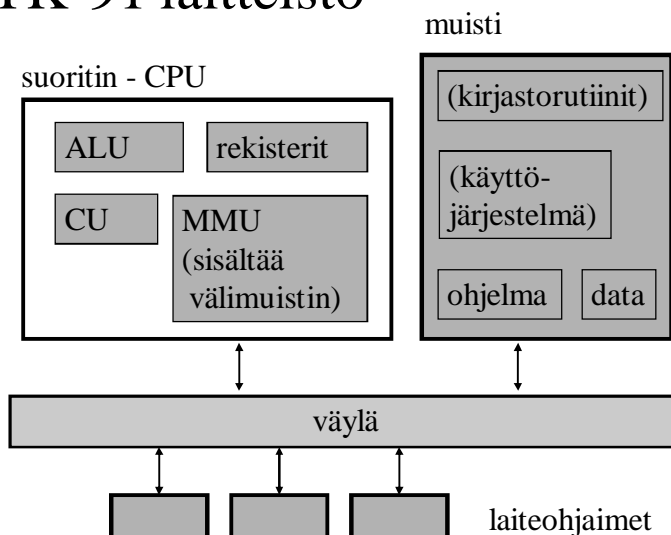
- Laitteisto, hardware (HW)
 - suoritin, muisti, väylät, oheislaitteiden liitännät
- Käskykanta - konekieliarkkitehtuuri
 - käyttöliittymä laitteistoon
 - konekäskyt, tiedon esitysmuodot, tietotyypit
- Symbolinen konekieli
 - luettavampi muoto konekielestä
 - kullakin symbolilla yksikäsitteiset arvot
- Tietokone Simulaattori
 - TTK-91 koneen laitteiston simulaattori
 - symbolisen konekielen kääntäjä
 - graafinen käyttöliittymä, debugger-ympäristö

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

11

TTK-91 laitteisto



22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

12

TTK-91 Käskykanta

- Tietotyypit
- Konekäskyjen tyypit
- Konekäskyn rakenne
 - montako bittiä, minkälainen sisäinen rakenne
- Muistissa olevan tiedon osoitustavat
 - konekielessä
 - symbolisessa konekielessä
- Operaatiot

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

13

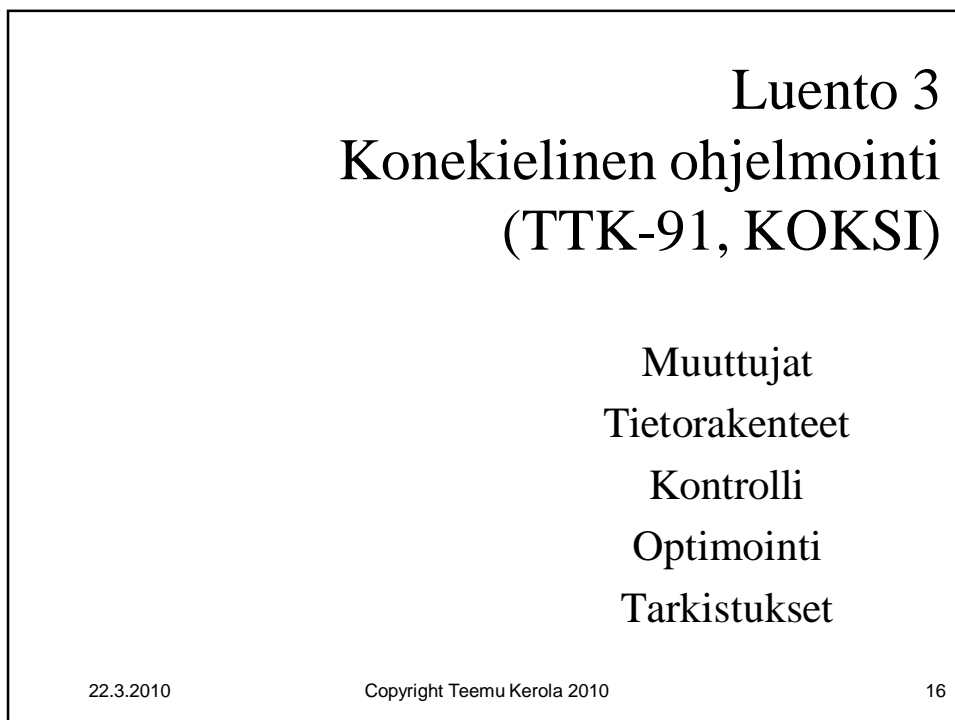
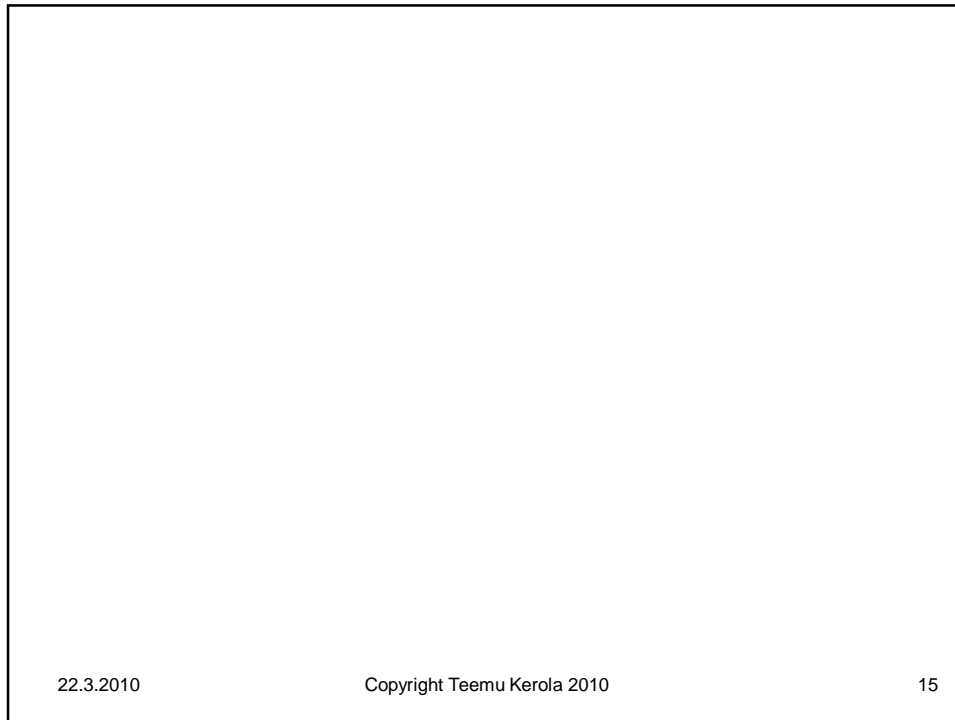
TTK-91 tietotyypit

- 32 bittinen kokonaisluku
 - noin 10-numeroinen desimaaliluku
- EI:
 - liukulukuja
 - merkkejä
 - totuusarvoja
 - ...

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

14



Tiedon sijainti suoritusaikana

- Muistissa (=keskusmuistissa)
 - iso Esim. 256 MB, tai 64 milj. 32 bitin sanaa
 - hidas Esim. 10 ns
 - data-alueella vai konekäskyssä vakiona?
- Rekisterissä
 - pieni Esim. 256 B, tai 64 kpl 32 bitin sanaa
 - nopea Esim. 1 ns TTK-91: 8 kpl + PC + ...
- Probleemi: milloin muuttujan X arvo pidetään muistissa ja milloin rekisterissä?
 - missä päin muistia? miten siihen viitataan?

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

17

Miten tietoon viitataan? ⁽³⁾

- Tieto muistissa
 - muistiosoitteen (esim. 0x6F123456 tai 3459321) avulla
 - symbolin (esim. HenkTunn tai X) avulla symbolista konekieltä käytettäessä – symbolin arvo on muistiosoite
 - HenkTunn = 0x6F123456, X = 3459321
(heksadesimaali) (desimaali)
- Tieto välimuistissa
 - samalla tavalla kuin jos tieto olisi muistissa
 - viittaushetkellä ei tiedetä, kummasta paikasta tieto lopulta löytyy tai kauanko viittaamiseen kuluu aikaa!
- Tieto rekisterissä
 - rekisterin osoitteen (esim. nro 6 tai 18) avulla
 - symbolinen konekieli: R3, FP, F5, I2, jne
- Tieto konekäskyssä (vakiona)
 - oletusarvoisesti, käskyssä on vain yksi paikka tiedolle

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

18

Tieto ja sen osoite ⁽²⁾

muuttujan X osoite on symbolin X arvo

```
X DC 12
...
LOAD R1, =X
LOAD R2, X
```

int x =12;

symbolin X arvo
muuttujan X osoite?

muuttujan X arvo

muisti	
230	
12345	
12556	
128765	
12222	
12	X=230:
12998	

- Muuttujan X osoite on 230
- Muuttujan X arvo on 12
- Symbolin X arvo on 230
 - symbolit ovat yleensä olemassa vain käännoaikana
 - virheilmoituksia varten symbolitaulua pidetään joskus yllä myös suoritusaikana

22.3.2010 Copyright Teemu Kerola 2010 19

Muistitilan käyttö yhdelle ttk-91 ohjelmalle P ⁽⁶⁾

22.3.2010 Copyright Teemu Kerola 2010 20

Tiedon sijainti suoritusaikana ⁽³⁾

- **Rekisteri (nopein)**
 - kääntäjä päättää milloin muuttujan arvo on rekisterissä
- **Välimuisti (nopea)**
 - laitteisto hoitaa automaattisesti joillekin muistialueille
- **Muisti (hidas)**
 - kääntäjä/lataaja valitsee sijaintipaikan
 - globaali data ohjelman latauksen yhteydessä
 - vakiot konekäskyssä
 - ohjelma sijoittaa suoritusaikana
 - aliohjelmien paikalliset muuttujat, parametrit
 - käyttöjärjestelmä sijoittaa suoritusaikana
 - dynaaminen data keossa suorituksen aikana
- **Levy, levypalvelin (liian hidas, ei mahdollista)**
 - vaatii käyttöjärjestelmän varusohjelmien apua

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

21

Ohjelmoinnin peruskäsitteet

- **Aritmeettinen lauseke**
 - miten tehdä laskutoimitukset?
- **Yksinkertaiset tietorakenteet**
 - yksiulotteiset taulukot, tietueet
- **Kontrolli – mistä seuraava käsky?**
 - valinta: if-then-else, case
 - toisto: for-silmukka, while-silmukka
 - aliohjelmat, virhetilanteet
- **Monimutkaiset tietorakenteet**
 - listat, moniulotteiset taulukot

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

22

For lauseke (4)

for (int i=20; i < 50; ++i)
T[i] = 0;

Olisiko parempi pitää i:n arvo rekisterissä?
 Miksi? Milloin?

Mikä on i:n arvo lopussa?
 Onko sitä olemassa?

Entä jos toisenlainen loop-semantiikka?

	I	DC	0
	...		
		LOAD R1, =20	
		STORE R1, I	
Loop		LOAD R2, =0	
		LOAD R1, I	
		STORE R2, T(R1)	
		LOAD R1, I	
		ADD R1, =1	
		STORE R1, I	
		LOAD R3, I	
		COMP R3, =50	
		JLES Loop	

22.3.2010
Copyright Teemu Kerola 2010
23

While-do -lauseke (2)

X = 14325;
Xlog = 1;
Y = 10;
while (Y < X) {
 Xlog++;
 Y = 10*Y
}

Mitä kannattaa pitää muistissa?

Mitä kannattaa pitää missä rekisterissä ja milloin?

	LOAD R1, =14325
	STORE R1, X
	LOAD R1, =1 ; R1=Xlog
	LOAD R2, =10 ; R2=Y
While	COMP R2, X
	JNLES Done
	ADD R1, =1
	MUL R2, =10
	JUMP While
Done	STORE R1, Xlog ; talleta tulos
	STORE R2, Y

X in R3?

22.3.2010
Copyright Teemu Kerola 2010
24

Koodin generointi ⁽⁷⁾

- Kääntäjän viimeinen vaihe
 - voi olla 50% käänösajasta
- Tavallisen koodin generointi
 - alustukset, lausekkeet, kontrollirakenteet
- Optimoidun koodin generointi
 - käänös kestää (paljon) kauemmin
 - suoritus tapahtuu (paljon) nopeammin
 - milloin globaalin/paikallisen muuttujan X arvo kannattaa pitää rekisterissä ja milloin ei?
 - missä rekisterissä X:n arvo kannattaa pitää?
 - joskus R1:ssä, joskus R5:ssä?

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

25

Taulukon indeksitarkistus

```
for (int i=20; i < 50; ++i)
  T[i] = 0;
```

```
I      DC    0
T      DS   50 ; data
Tsize  DC   50 ; koko
...
```

Voisiko loopin kontrollia ja indeksin tarkistusta yhdistää?
Optimoiva kääntäjä osaa!

```
LOAD R1, =20
STORE R1, I
Loop  LOAD R2, =0
      LOAD R1, I
      JNNEG R1, ok1
      SVC  SP,=BadIndex
ok1   COMP R1, Tsize
      JLES ok2
      SVC  SP, =BadIndex
ok2   STORE R2, T(R1)
      LOAD R1, I
      ADD  R1, =1
      STORE R1, I ; 50 OK!
      LOAD R3, I
      COMP R3, =50
      JLES Loop
```

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

26

Moni-ulotteiset taulukot ⁽³⁾

- Talletus riveittäin
 - C, Pascal, Java?
- Talletus sarakkeittain
 - Fortran
- 3- tai useampi ulotteiset
 - vastaavalla tavalla!

T:

T[0][0]
T[1][0]
T[2][0]
T[3][0]
T[0][1]
T[1][1]
T[2][1]
T[...][...]

T:

T[0][0]
T[0][1]
T[0][2]
T[1][0]
T[1][1]
T[1][2]
T[2][0]
T[...][...]

22.3.2010 Copyright Teemu Kerola 2010 27

Linkitetty lista ⁽⁸⁾

R1: -1
R2: 132

First →

First=200:

211
33
255
55
-1
44
222

R1 → 211: R2: 0

R1 → 222: R2: 77

R1 → 255: R2: 33

2-sanainen tietue

```

list_sum.k91
Data EQU 0 ; suht. osoite
Next EQU 1
Sum DC 0
Main LOAD R1, First ; ptrRec
      JNEG R1, Done
      LOAD R2,=0 ; sum
Loop  ADD R2, Data(R1)
      LOAD R1, Next(R1)
      JNNEG R1, Loop
Done  STORE R2, Sum
      SVC SP, =HALT
    
```

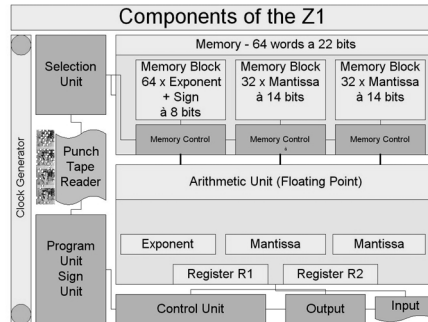
Virhe, bugi! Missä?

22.3.2010 Copyright Teemu Kerola 2010 28

-- Luennon loppu --

Konrad Zuse: Z1 (1938)

- mekaaninen "laskin", kellotaajuus 1 Hz (käännä kampea!)
- kertolasku 5 s
- datamuisti 64W à 24b
- ohjelma reikänauhalla (filmiltä)



http://irb.cs.tu-berlin.de/~zuse/Konrad_Zuse/en/Rechner_Z1.html

22.3.2010

Copyright Teemu Kerola 2010

29