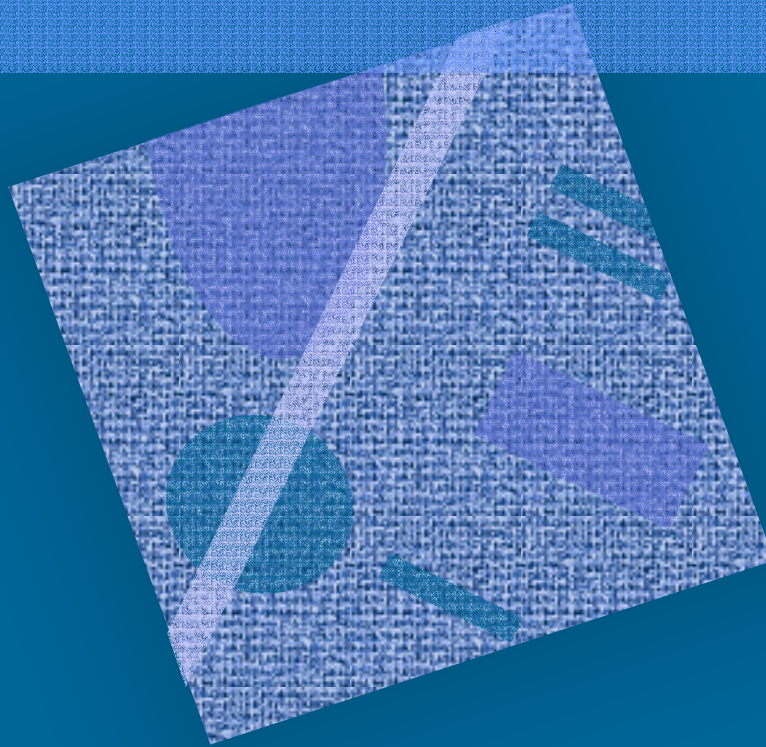


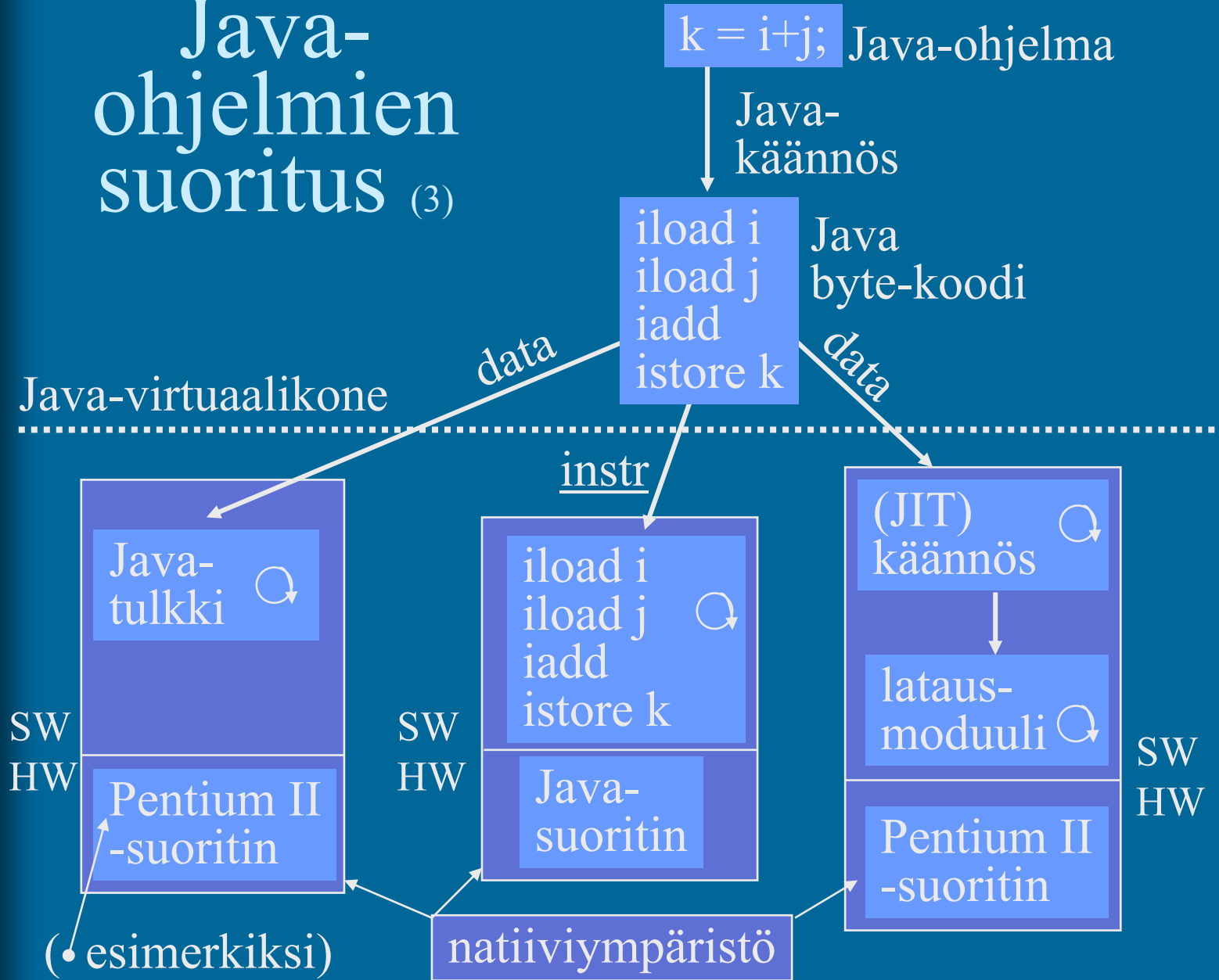
# Jakso 11

## Tulkinta ja emulointi



Tulkinta ja emulointi  
Java-ohjelman suoritus,  
tulkinta ja kääntäminen  
Suorittimen emulointi:  
ttk-91, Crusoe

# Java-ohjelmien suoritus (3)



# Java-virtuaalikone (JVM) (5)

- Hypoteettinen suoritin, toteutus eri tavoilla
- Geneerinen, sitä on ”helppo” simuloida kaikilla todellisilla suorittimilla
- Useita säikeitä (thread) voi olla ’samanaikaisesti’ suorituksessa
  - suorittimella mikroaikaskaalassa vain yksi kerrallaan
- Tietorakenteet
  - mm. virtuaalikoneen suorittimen ”rekisterit”
  - luodaan JVM:n käynnistämisen yhteydessä
- Käskyt
  - virtuaalikoneen suorittimen konekäskyt
  - 226 käskyä á 32 bittiä

# JVM:n tietorakenteet (8)

- JVM-pino

ks. Fig. 4-10 (Tane99)

- vähän kuten tavallinen AT-pino
- koostuu useista *kehyksistä* (frames) (vrt. aktivointitietue) ja operandipinosta
- käyttö: kehyksille ainoastaan push/pop-operaatiot, operandipinon alkioille myös push/pop
- ei tarvita yhtenäistä muistialuetta
- allokoidaan keosta (heap)
- toteutuksesta riippuen rajallinen tai dynaamisesti laajennettavissa
- tila loppu  $\Rightarrow$  StackOverflowError, OutOfMemoryError

<http://java.sun.com/docs/books/vmspec/2nd-edition/html/VMSpecTOC.doc.html>



# JVM:n tietorakenteet (jatkuu) (6)

- JVM-keko (JVM heap)
  - yhteinen kaikille saman virtuaalikoneen säikeille
  - automaattinen roskienkeruu (garbage collector)
    - ei-käytössä oleva (eli vapautettu) muistialue palautetaan uusiokäyttöön (vapaaksi)
    - ei tarvita erikseen *free*-operaatiota Java-ohjelmassa
    - voi hidastaa suoritusta milloin vain
  - toteutuksesta riippuen kiinteän kokoinen tai dynaamisesti laajennettavissa
  - ei tarvitse muodostaa yhtenäistä muistialuetta natiivijärjestelmän kasassa
  - tila loppu  $\Rightarrow$  OutOfMemoryError

# JVM:n tietorakenteet (jatkuu) (6)

ks. Fig. 4-10 [Tane99]

- JVM-metodialue (JVM Method Area)
  - yhteinen kaikille JVM-säikeille
  - vastaa tavallista kääntäjän tuottamaa koodisegmenttiä
  - loogisesti osa JVM-kekoa
  - toteutuksesta riippuen kiinteän kokoinen tai dynaamisesti laajennettavissa
  - tila loppu  $\Rightarrow$  OutOfMemoryError

# JVM:n tietorakenteet (jatkuu) (7)

ks. Fig. 4-10 [Tane99]

- Javan suoritusaikainen vakioallas (runtime constant pool)
  - joka luokalle (class) tai liittymälle (interface) omansa
  - suoritusaikainen esitystapa tiedoston *class* *constant\_pool* -taulukolle
  - vastaa vähän tavallista symbolitaulua
  - useita erilaisia vakioita (käännösaikaiset literaalit, suoritusaikana ratkottavat attribuutit, ...)
  - talletetaan JVM-metodialueelle
  - tila loppu  $\Rightarrow$  OutOfMemoryError

# JVM:n tietorakenteet (jatkuu) (6)

- Natiivimetodien pinot (Native Method Stacks)
  - toteutus voi käyttää tavallisia pinoja ("C stacks") sellaisten natiivimetodien tukena, jota ei ole kirjoitettu Javalla
  - käytetään myös Java-tulkin toteutuksessa
  - ei tarvita JVM-toteutuksissa, joissa ei ole natiivimetoodeja
  - toteutuksesta riippuen kiinteän kokoinen tai dynaamisesti laajennettavissa
  - tila loppu  $\Rightarrow$  StackOverflowError, OutOfMemoryError



# JVM:n tietorakenteet (jatkuu) (6)

ks. Fig. 4-10 [Tane99]

- JVM-rekisterit
  - PC osoittaa johonkin JVM-metodialueelle
  - CPP osoittaa vakioaltaaseen
  - LV on paikallisten muuttujien kantaosoite (vähän kuten FP ttk-91:ssä)
  - SP osoittaa JVM-operandipinon huipulle
  - kaikki rekisterit implisiittisiä; niitä ei erikseen nimetä JVM -konekäskyissä

# JVM:n tietorakenteet (jatkuu) (6)

ks. Fig. 4-10 [Tane99]

- JVM- kehys (frame, raami)
  - talletetaan JVM-pinoon, luodaan metodin kutsun yhteydessä, vapautetaan metodista poistuttaessa
  - paikalliset muuttujat
  - parametrit, paluuarvon ja välitulokset
  - dynaamisen linkityksen toteutusväline
  - keskeytysten toteutusväline

# JVM-kehyksen data (8)

- Paikalliset muuttujat sisältävä taulukko
  - ks. Fig. 4-10 [Tane99]
  - viittaukset indeksoituna (0, 1, 2, ...) rekisterin LV suhteen
  - indeksit sanoina
  - kaksi sanaa vaativa muuttuja (long, double) sijoitetaan kahteen peräkkäiseen (32 bittiseen) sanaan
  - big-endian talletus
- Parametrit, paluuarvon ja välitulokset sisältävä operandipino
  - SP osoittaa pinon huipulle
  - pinoarkkitehtuuri (vs. rekisteriarkkitehtuuri)

# JVM:n tiedon osoitusmoodit (4)

- Välitön operandi

iINC 2 (34)

- Indeksoitu

iINC (2) 34

tehollinen muistiosoite  
(LV) + 2

- Pino-osoitus

iADD

korvaa pinon kaksi päällä  
olevaa kokonaislukua niiden  
summalla

ks. Fig. 4-10 [Tane99]

- Taulukko-osoitus  
pinon kautta

iALOAD

Korvaa pinon pinnalla  
olevat taulukon  
alkuosoite ja indeksi  
k.o. taulukon alkiolla



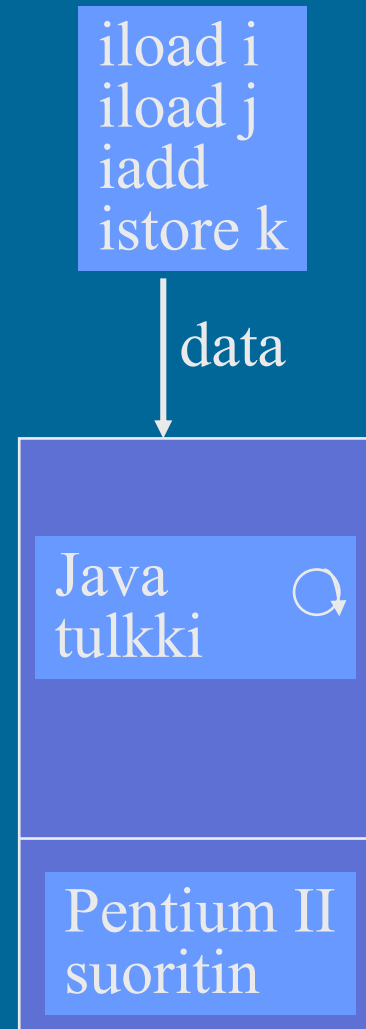
# JVM-käskyt (7)

- Peruslaskutoimitukset
  - add, sub, mul, div, rem, neg
- Boolean
  - and, or, xor, shl, shr, ushr
- Pinon hallinta
  - dup, pop, swap, tauluk. luonti, esitystavan muutokset
- Load/Store
  - load, aload, store, astore, push-käskyt
- Vertailut
- Kontrollinsiirrot
- Muut

ks. Fig. 5-36 [Tane99]

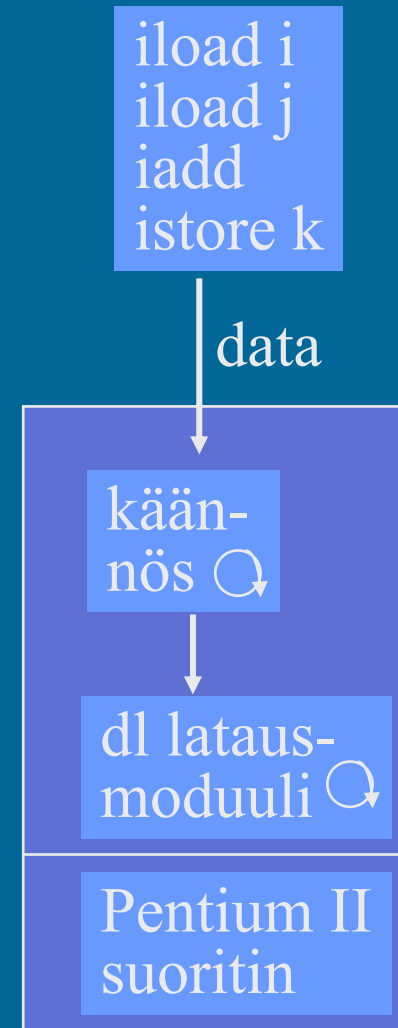
# Java-tulkki (4)

- Emuloi JVM-konekielen käskyjä (byte-koodia)
- Yksi käsky kerrallaan
- JVM-rekisterit ja muistialueet emuloitu tulkin tietorakenteina
- Hidasta, mutta joustavaa



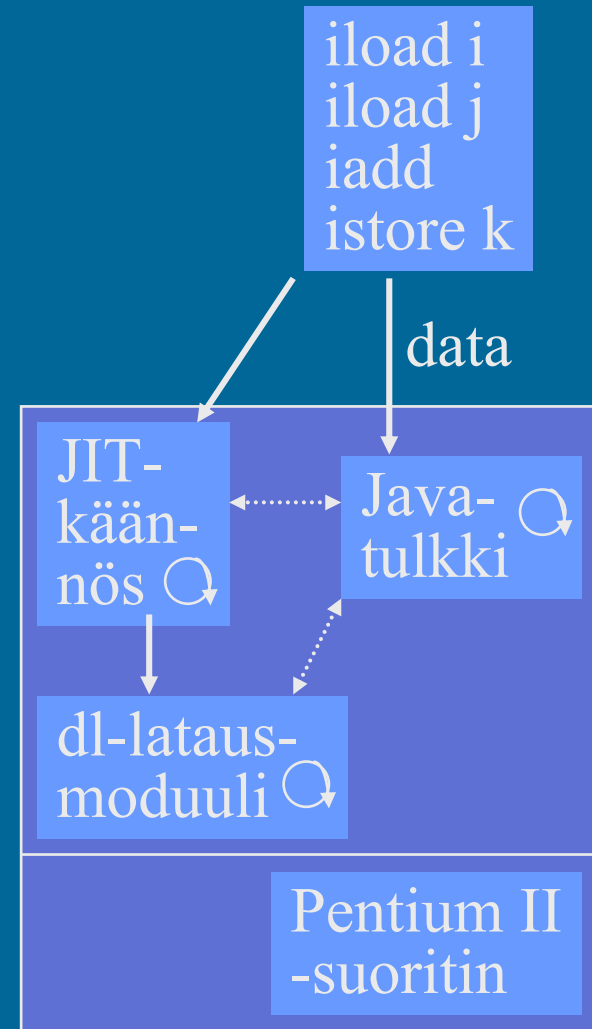
# Käännös natiivikoneelle (3)

- (a) Käännetään tavukoodi natiivikoneen konekielelle, ja suoritetaan normaalin ohjelman tapaan
- (b) Käännetään tavukoodi korkean tason kielelle, joka sitten käännetään natiivikoneen konekielelle
  - alkuosa riittää tehdä kerran
  - loppuosa on jo valmiina yleensä
- ongelma: dynaaminen linkitys



# Java JIT -käännös (6)

- JIT = Just-in-Time
- Emulointi ja/tai natiivikoneen suoritus tilanteesta riippuen
- Kääntää luokan natiivikonekielelle dynaamisesti linkitettäväksi moduuliksi, juuri ennen luokan metodin kutsua
- Tarvitsee paljon muistia
- Voi hidastaa suoritusta, jos käännökseen menee enemmän aikaa kuin tulkitsemiseen (käännös vasta 2. kutsukerralla?)
- JVM-rekisterit ja muistialueet emuloitu tulkin tietorakenteina, joita natiivikoodi myös käyttää





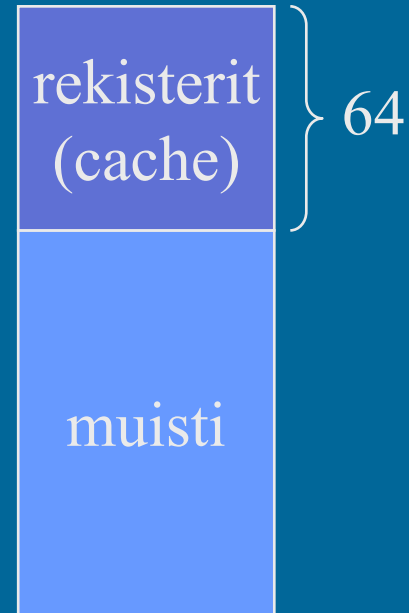
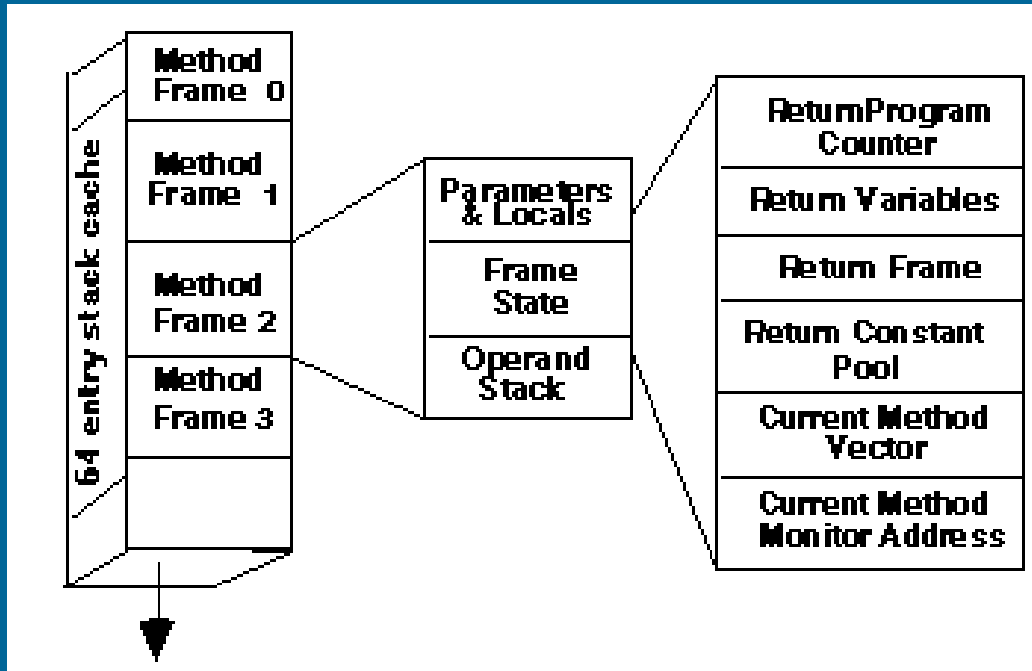
# Java-suoritin:

## Sun PicoJAVA II (4)

- Suorittimen määrittely, jonka mukaisessa koneessa byte-koodi -muodossa olevia ohjelmia voidaan sellaisenaan suorittaa
- Valinnainen välimuisti ja liukulukusuoritin
- Kaikki 226 JVM-konekäskyä
  - jotkut käskyt toteutettu aliohjelmilla, jotka aktivoidaan keskeytyskäsittelemekanismin avulla
- Myös 115 muuta konekäskyä käyttöjärjestelmän ja muiden ohjelmointikielten toteuttamiseksi

# PicoJAVA II -pino

- 64 (välimuisti-) rekisteriä JVM-pinon huipun talletukseen
  - loput JVM-pinosta muistissa



Shawn Lauzon,  
Survey of the JavaChip

# PicoJAVA II -rekisterit (11)

- 25 rekisteriä á 32 bittiä
  - PC, LV, CPP, SP (pino kasvaa alaspäin)
  - OPLIM alaraja SP:lle; alitus aiheuttaa keskeytyksen
  - FRAME osoittaa paikallisten muuttujataulukon jälkeen talletettuun metodista paluu osoitteeseen
  - PSW
  - rekisteri, joka kertoo pinon välimuistirekistereiden tämänhetkisen käytön
  - 4 rekisteriä keskeytysten ja break-point'ien käsittelyyn
  - 4 rekisteriä säikeiden hallintaan
  - 4 rekisteriä C ja C++ ohjelmien toteutukseen
  - 2 rajarekisteriä sallitun muistialueen rajoittamiseen
  - suorittimen version numero ja konfiguraatiorekisterit

# PicoJAVA:n ylim. käskyt (5)

- Read/write ylimääräisille rekistereille
- Osoittimien manipulointikäskyt
  - mitä tahansa muistialuetta voidaan suoraan lukea/kirjoittaa
  - tarvitaan C/C++ varten
- C/C++ -aliohjelmien kutsu ja paluukäskyt
- Natiivi HW-manipulointi
  - tyhjännä välimuisti (osittain? kokonaan?), ...
- Muut käskyt
  - power on/off, ...



# PicoJAVA-toteutuksia (2)

- Sun microJAVA 701
  - valinnainen välimuisti
  - oma muistiväylä
  - PCI-väylä muille laitteille
  - 16 ohjelmoitavaa I/O-johdinta
    - näppäimet, LEDit, ...
  - 3 ohjelmoitavaa ajastinta ( $\Rightarrow$  kellolaitekeskeytykset)
  - suunnattu halpoihin kannettaviin laitteisiin (kämment mikro, PDA - Personal Digital Assistant)
- Sun ultraJAVA
  - nopeampi, parempi, kalliimpi, ...
  - suunnattu grafiikka- ja multimediasovelluksiin

# Muita Java-suorittimia

- JEM (Rockwell Collins)
- PSC1000 (Patriot Scientific)
  - dSys (Saksa), lääketieteellisiä laitteita
- MJ501 (LG Semicon)
  - TV, älykortit
- JSR001, Real-Time Specification for Java (Java Community Process, "Sun Microsystems")
  - aJile: aJ-80, aJ-100, älykkäät liikkuvat laitteet

# Sun MAJC

- MAJC - Microprocessor Architecture for Java Computing
  - suoritinarkkitehtuurin määrittely
  - tavoitteena suuri nopeus Java-, C- ja C++-sovelluksille
  - suunnattu multimediasovelluksiin verkossa
  - tukee hyvin JIT-käännöstä

# MAJC toteutus: MAJC 5200 <sup>(4)</sup>

- 1-4 suoritinta (2 suorittimen lastu v.1999)
- Useiden (peräkkäin kutsuttavien) metodien samanaikainen suoritus eri suorittimilla
  - ennakoiva (speculative) suoritukselle oma kasa
  - peruutus (rollback), jos ennakoitu suoritus meni pieleen
- 4 säiettä suorituksessa per suoritin
  - säikeen vaihto nopeampaa kuin muistista luku!
  - laiterekisterit 4:lle säikeelle!
  - välimuistin hudin aikana suoritetaan muita säikeitä
- Suunnattu interaktiiviseen TV:hen, virtuaalitodellisuussovelluksiin, ...



# TTK-91-emulointi (5)

- TTK-91-konekielen emulointi
- KOKSI-simulaattorin osa
- Yksi käsky kerrallaan
- TTK-91-koneen rekisterit ja muisti emuloitu tulkin tietorakenteina

ks. simulaattorin koodi

```
load R1, 234  
add R1, =5  
mul R1, R2
```

data

TTK-91  
emulaat-  
tori



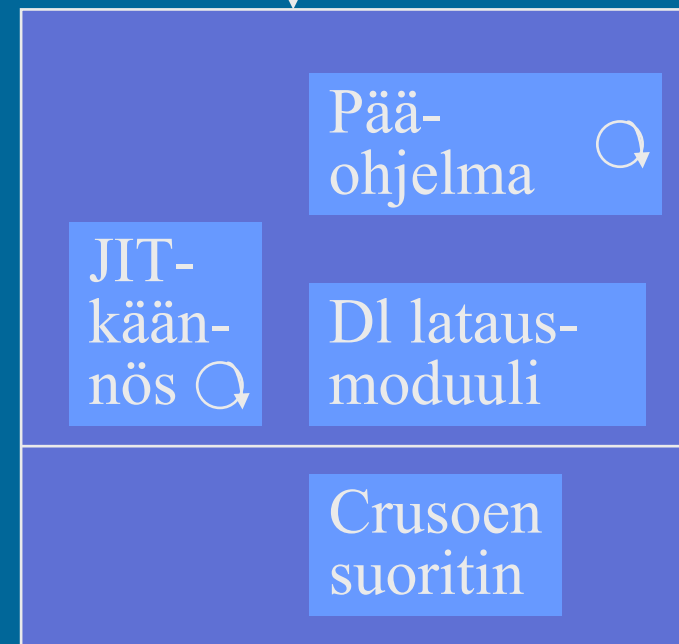
Pentium II  
suoritin

# Transmetan Crusoe-suoritin (8)

- x86-konekielen emulointi, JIT-käännös
- Natiivikäskykanta ei ole julkistettu
- ”nopeampi, sama teknologia”?
- ”yhtä nopea, vähemmän virtaa”
- Monta x86-käskyä yhtäaikaan, sikin sokin emuloinnissa
- x86-rekisterit emuloitu natiivijärjestelmän laiterekistereillä
- x86-muisti emuloitu suojattuna tietorakenteina
- Tarkat keskeytykset:
  - suorituksen peruutus
  - uusi, hidas JIT-käännös
  - hidas mutta tarkka emulointi

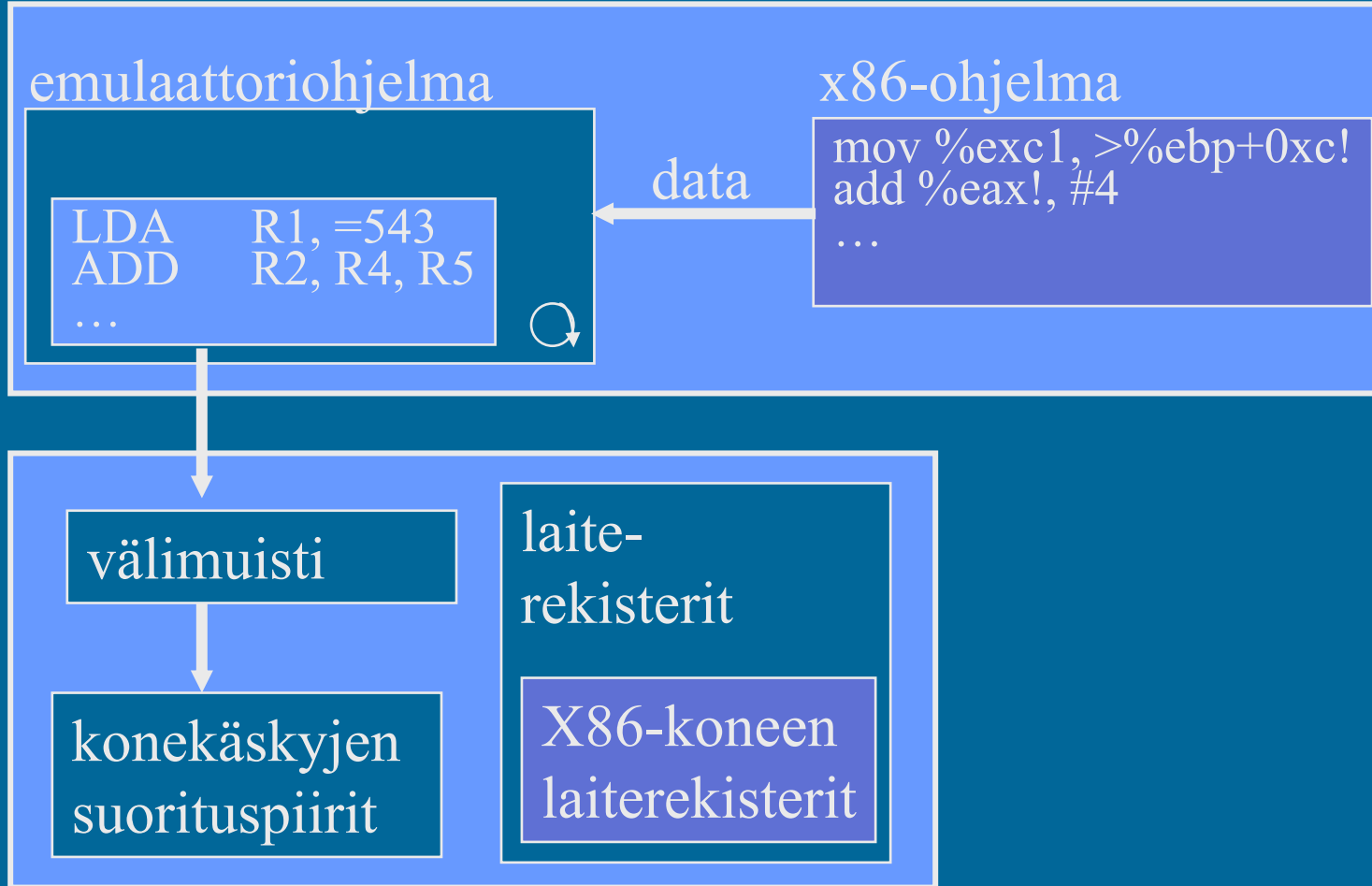
```
movl %esp, %ebp  
subl $4, %esp  
pushl %eax
```

data

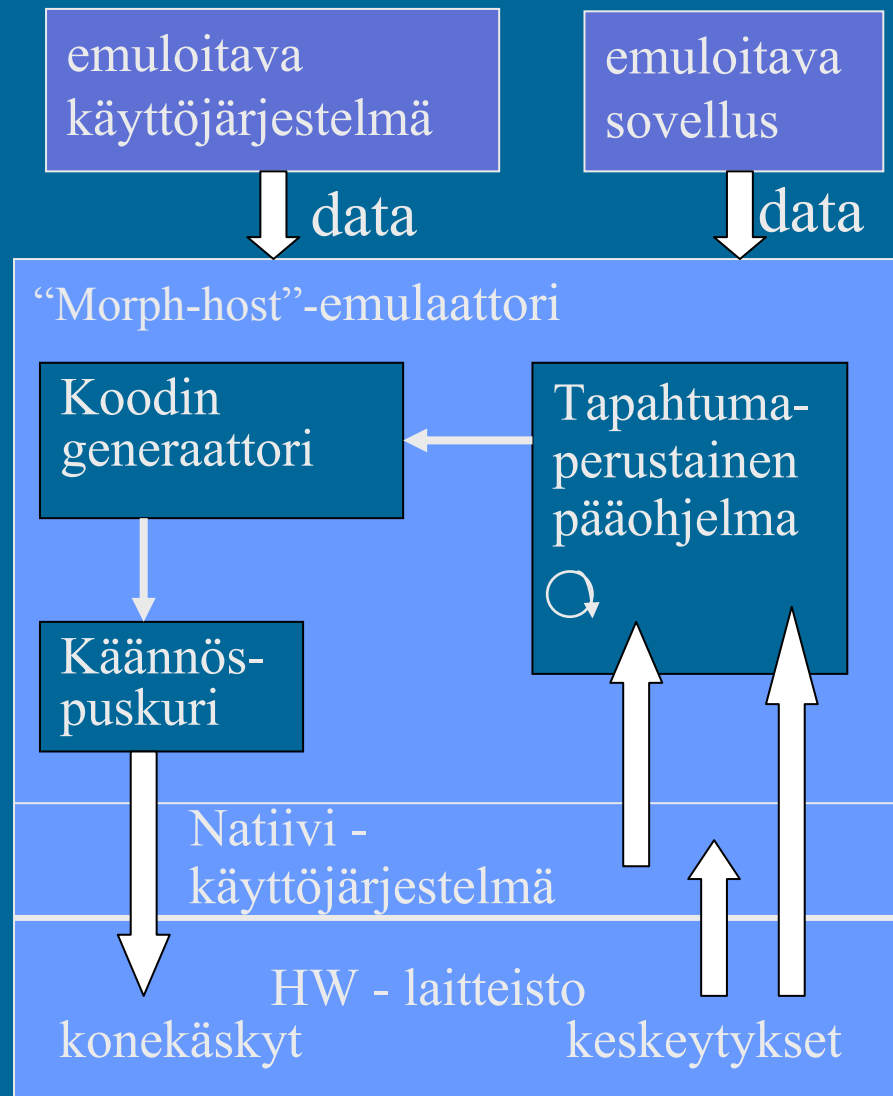


# Crusoe-emulaattorin suoritus

muisti

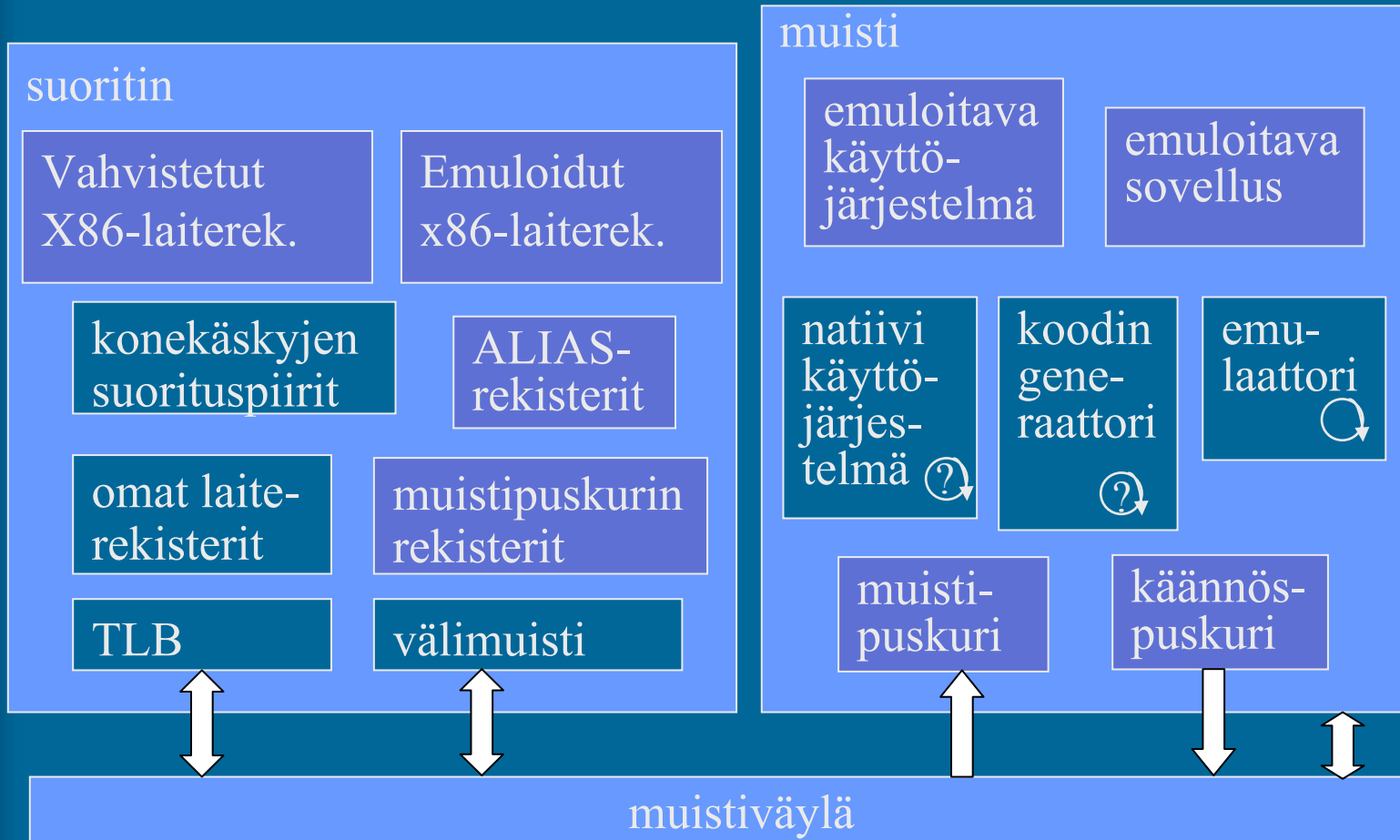


# Crusoe-suorittimen looginen rakenne





# Crusoe-suorittimen fyysinen rakenne



# -- Jakson 11 loppu --

