



## 5 Ниво на архитектурата на инструкциското множество (L2)

---

- Интерфејс (посредник) помеѓу софтверот и хардверот
  - Програмите напишани во различни јазици од високо ниво се преведуваат до една заедничка форма – **ниво на архитектурата на инструкциското множество (ISA)** – хардверот, потоа, непосредно ги извршува
  - „архитектура на машината“; „асемблерски јазик“ (некоректно!)
- При појавата на нова машина, најчесто поставувани прашања од страна на потенцијалните корисници се:
  - „Дали е компатибилна со нејзиниот претходник?“
  - „Дали на неа можат да се извршуваат истите оперативни системи?“
  - „Дали на неа можат да се извршуваат сите постојни апликативни програми, без дополнителни измени?“

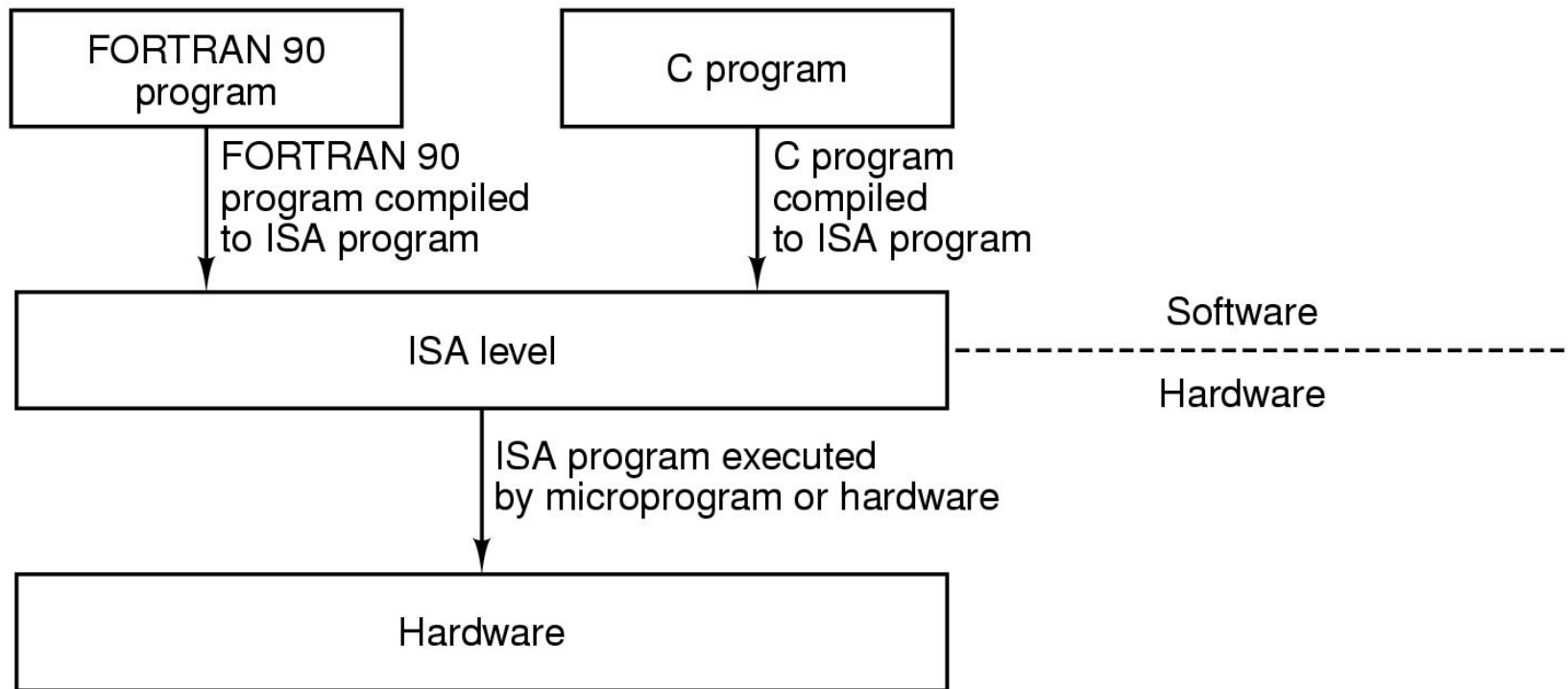


## 5 Ниво на архитектурата на инструкциското множество (L2)

---

- Токму поради тоа, архитектите настојуваат архитектурата на инструкциското множество да биде **назад компатибилна (backward compatible)**
  - Преминот од дизајн со микропрограма кон директно хардверско извршување, или додавањето на нов проток (pipeline), суперскаларни карактеристики (или, што и да е друго), не претставува проблем се додека архитектурата на инструкциското множество е **компатибилна** со претходната

# 5 Ниво на архитектурата на инструкциското множество (L2)





## 5.1.1 Карактеристики на нивото на архитектурата на инструкциското множество

---

- За да може да произведе код на нивото на инструкциското множество, оној што пишува преведувач (compiler) мора да знае:
  - Каков е **меморискиот модел**?
  - Колку и кои **регистри** се на располагање?
  - Кои **типови на податоци** се на располагање?
  - Кои **инструкции** се на располагање?
- Сите овие информации, заедно, го дефинираат (определуваат) **нивото на архитектурата на инструкциското множество**
- Кај повеќето машини, се разликуваат најмалку два режими (начини) на работа:
  - **Kernel mode** – наменет за извршување на оперативниот систем и овозможува извршување на **сите** инструкции
  - **User mode** – наменет за извршување на апликативните програми и не дозволува извршување на одредени „чувствителни“ инструкции (на пример, инструкции кои директно манипулираат со кеш меморијата)



## 5.1.3 Регистри

---

- Категории на регистри
  - Регистри со **посебна** намена (special-purpose registers)
  - Регистри со **општа** намена (general-purpose registers) – за чување на вредности на локални променливи и меѓурекултати од пресметувањата, заради брз пристап без обраќање до меморијата
    - Вообичаено, RISC машините имаат најмалку 32 регистри со општа намена



## 5.1.4 Инструкции

---

- Множество машински инструкции – главна карактеристика на нивото на архитектурата на инструкциското множество
  - LOAD / STORE инструкции (во една или во друга форма) – за пренесување на податоци помеѓу меморијата и регистрите
  - MOVE инструкции – за копирање на податоци помеѓу регистрите
  - Аритметички инструкции
  - Логички (Boolean) инструкции
  - Инструкции за споредување на податоци и разгранување

## 5.1.5 Кус осврт кон Java Virtual Machine (JVM)

- Мемориски модел – исто како и кај JVM, дополнет со уште едно подрачје
  - Рамка на локални променливи
  - Stack за операнди
  - Подрачје на методи
  - Подрачје на константи
  - **Heap („Куп“)** – за чување на динамички или мошне големи објекти
    - Пример (Java):
      - `int a[] = new int [4096]`
      - Се алоцира парче од heap-от и се враќа покажувач кон него
      - ЗАБЕЛЕШКА: сите други мемориски обраќања се остваруваат со релативно поместување (offset) во однос на еден од регистрите LV, SP, PC или CPP (без посредство на покажувачи)



## 5.1.5 Кус осврт кон Java Virtual Machine (JVM)

---

- **Garbage collector („собирач на отпадоци“)** – парче софтвер кое бара објекти на heap-от кои повеќе не се во употреба, со цел да ослободи дополнителен мемориски простор (при појава на преполнување на heap-от)
- JVM **нема** регистри со општа намена – чисто stack-организирана машина, со голем број мемориски обраќања, но со едноставна и елегантна архитектура на инструкциското множество





## 5.2 Типови на податоци

---

- Нумерички типови на податоци
  - Цели броеви (integer) – 8, 16, 32 или 64 бита
    - 32-битен цел број без знак (unsigned): 0 до  $2^{32}-1$
    - 32-битен цел број со знак:  $-2^{31}$  до  $2^{31}-1$
  - Броеви со подвижна запирка (floating-point) – 32, 64 или 128 бита
  - Бинарно кодирани декадни броеви (binary coded decimals; BCD)
- Ненумерички типови на податоци
  - Знаци (character)
  - Низи од знаци (string)
  - Логички вредности (Boolean)
  - Показувачи (pointer) – машински адреси



## 5.3 Формати на инструкции

- Една инструкция се состои од:
  - код на операцијата (opcode)
  - дополнителни информации (адреси)
    - од каде доаѓаат операндите
    - каде треба да се запишат резултатите

- Можни формати на инструкции:

- Нула-адресни

- Дво-адресни

Едно-адресни

Три-адресни



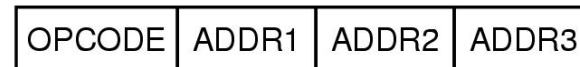
(a)



(b)



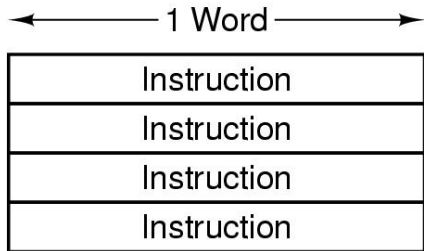
(c)



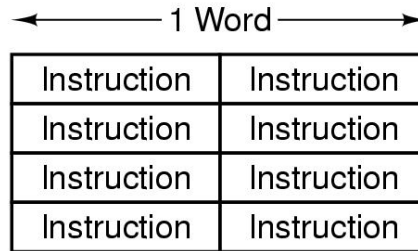
(d)

## 5.3 Формати на инструкции

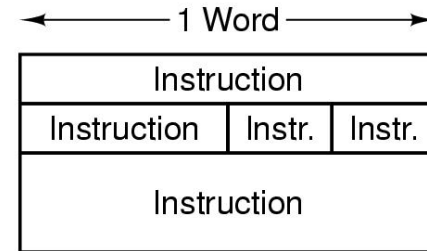
- Должина на инструкциите
  - Инструкции со различна должина
  - Инструкции со иста должина – едноставно декодирање, но загуба на мемориски простор (сите инструкции треба да бидат долги колку најдолгата)



(a)



(b)

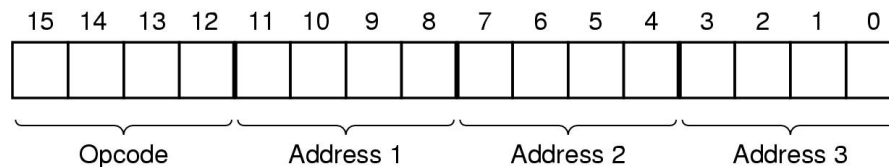


(c)

## 5.3.2 Кодови на операциите

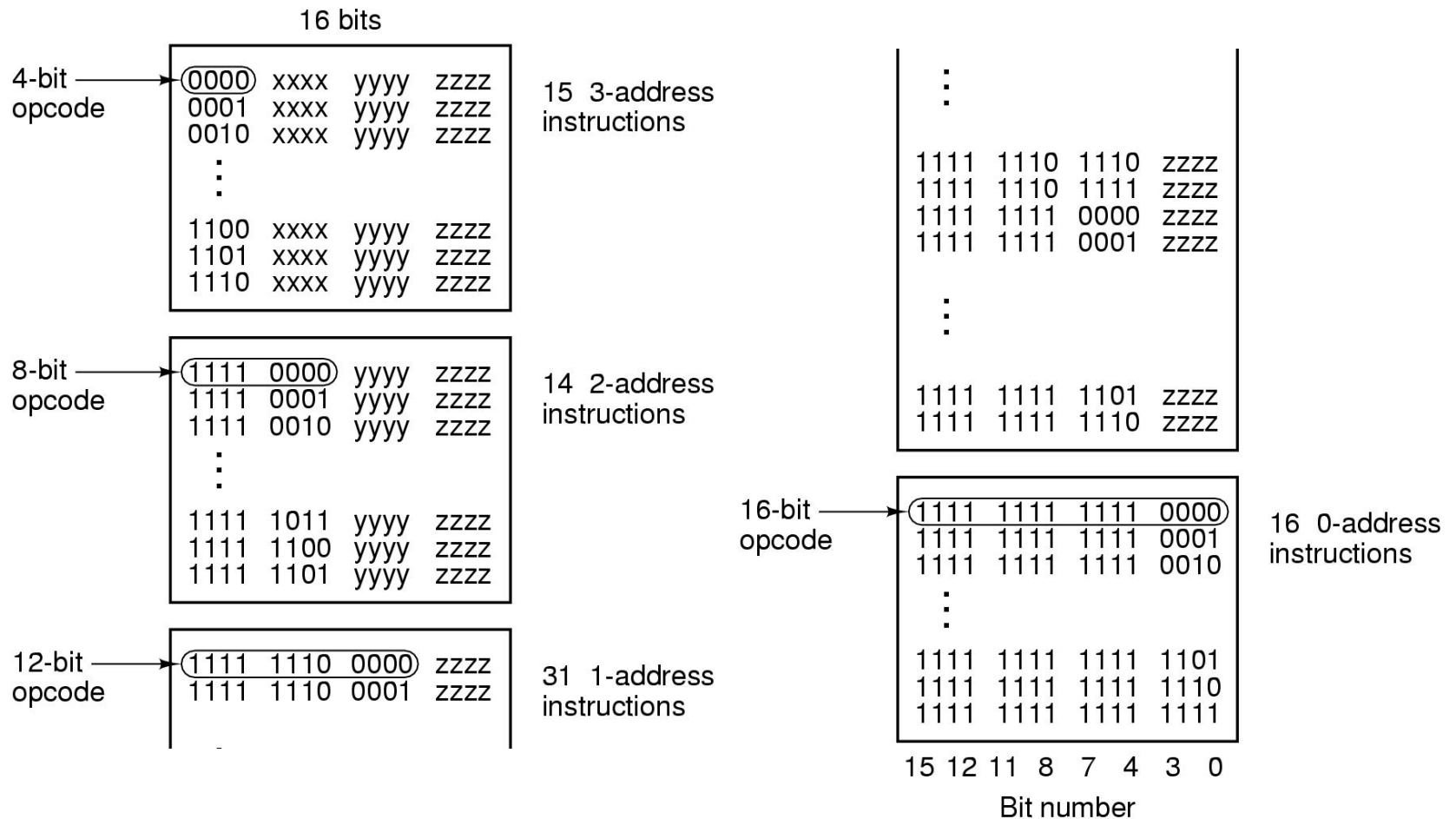
- Пософистицирана шема – **кодови кои се прошируваат (expanding opcode)**
- ПРИМЕР 1:

- Должина на инструкциите = 16 бита
- Должина на адресите = 4 бита



- Инструкции
  - 15 три-адресни
  - 14 дво-адресни
  - 31 едно-адресни
  - 16 нула-адресни

## 5.3.2 Кодови на операциите





## 5.3.2 Кодови на операциите

### ■ ПРИМЕР 2:

- Должина на инструкциите = 8 бита
- Должина на адресите = 2 бита
- Инструкции
  - 2 три-адресни
  - 6 дво-адресни
  - 7 едно-адресни
  - 4 нула-адресни

**00** xx yy zz

**01** xx yy zz

**10 00** yy zz

**10 01** yy zz

**10 10** yy zz

**10 11** yy zz

**11 00** yy zz

**11 01** yy zz

**11 10 00** zz

**11 10 01** zz

**11 10 10** zz

**11 10 11** zz

**11 11 00** zz

**11 11 01** zz

**11 11 10** zz

**11 11 11 00**

**11 11 11 01**

**11 11 11 10**

**11 11 11 11**