

Програмни модели за работа с процесорни инструкции (Част 2)

I. Въведение

Основната цел на настоящото упражнение е в неговия край Вие да можете да:

- Създавате условни процесорни инструкции (сравнение и преход).
- Създавате итеративни цикли от процесорни инструкции.
- Използвате косвена адресация за достъп до данните в паметта.

Това упражнение е предназначено да илюстрира различните концепции в програмния модел и набора от инструкции при различните видове процесори.

II. Процесорни симулатори

Използването на симулатори спомага за по-доброто разбиране на теоретичните концепции, които се описват по време на лекциите. Симулаторите осигуряват визуално и анимирано представяне на механизмите на работа на системите и дават възможност на обучаващите се да наблюдават отвътре самата работа на тези системи, която освен че остава скрита за потребителите, е и трудно и ли дори невъзможно да се представи по друг начин. Освен това чрез използването на симулатори се позволява на обучаващите се да експериментират и изследват различните технологични аспекти на системите, без да се налага да инсталират и конфигурират реални системи.

III. Основни аспекти

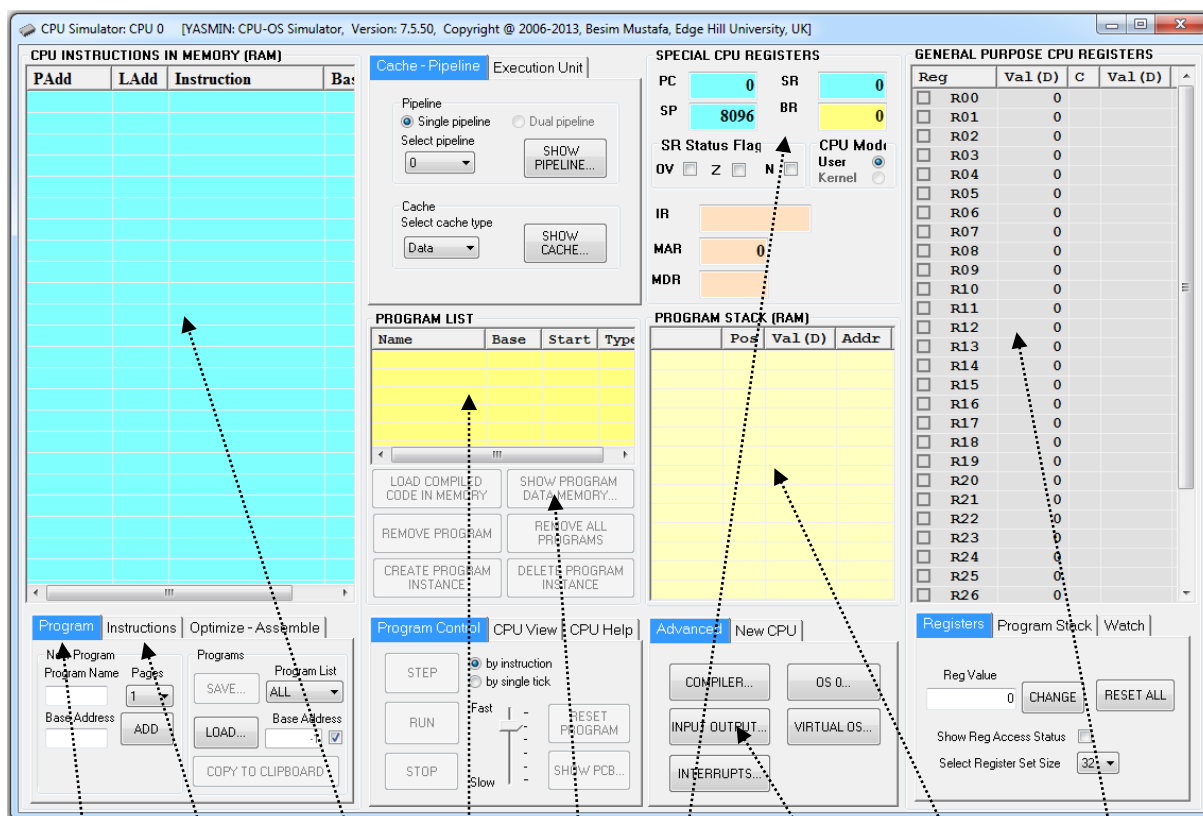
Програмният модел на компютърните архитектури дефинира архитектурните компоненти от ниско ниво, които участват пряко в работата на:

- Набор от инструкции на процесора
- Регистрите на процесора
- Различните видове адресиране на инструкциите и данните в тях

Програмният модел дефинира и взаимодействията между описаните по-горе компоненти. Всъщност именно програмния модел от ниско ниво е това, което позволява програмните изчисления.

IV. Описание на симулатора

Основният програмен прозорец на симулатора е съставен от няколко елемента, които представляват различни функционални компоненти в рамките на симулирания процесор.



Елементите от симулатора, които ще се използват по време на днешното упражнение, са описани по-долу. Моля прочете внимателно тяхното описание и ги намерете преди започване на същинската част от настоящото упражнение.

1. Процесорни инструкции в паметта

[illegible]

В този прозорец са показани инструкциите, от които се състои програмата. Те са представени като последователност от инструкционни мнемоники от ниско ниво (асемблерен вид), а не като бинарен код. По този начин кодът става по-ясен и по-лесно четим.

Всяка инструкция се асоциира с два адреса – физически (**PAdd**) и логически (**LAdd**). В този прозорец също се вижда и базовия адрес на всяка инструкция (**Base**). Всички инструкции от една програма имат един и същ базов адрес.

2. Специални процесорни регистри

SPECIAL CPU REGISTERS

PC	0	SR	0
SP	8096	BR	0

SR Status Flag

OV ☐ Z ☐ N ☐

CPU Mode

User ☒ Kernel ☐

IR

MAR

MDR

В този прозорец са показани процесорните регистри, които имат предварително определени специализирани функции.

PC (Program Counter) – съдържа адреса на следващата инструкция, която трябва да се изпълни.

IR (Instruction Register) – съдържа инструкцията, която в момента се изпълнява.

SR (Status Register) – съдържа информация, която се отнася до резултата от последната изпълнена инструкция.

SP (Stack Pointer) – този регистър сочи към стойността, която се намира най-отгоре в програмния стек.

BR (Base Register) – съдържа текущия базов адрес.

MAR (Memory Address Register) – съдържа адреса от паметта, който в момента се достъпва.

MDR (Memory Data Register) – междинен регистър, който съдържа инструкцията, която в момента се изпълнява.

Status bits – битове за статус:

OV (Overflow) – Препълване

Z (Zero) – Нула

N (Negative) – Отрицателен

3. Процесорни регистри

GENERAL PURPOSE CPU REGISTERS			
Reg	Val (D)	C	Val (D)
<input type="checkbox"/> R00	0		
<input type="checkbox"/> R01	0		
<input type="checkbox"/> R02	0		
<input type="checkbox"/> R03	0		
<input type="checkbox"/> R04	0		
<input type="checkbox"/> R05	0		
<input type="checkbox"/> R06	0		
<input type="checkbox"/> R07	0		
<input type="checkbox"/> R08	0		
<input type="checkbox"/> R09	0		
<input type="checkbox"/> R10	0		
<input type="checkbox"/> R11	0		
<input type="checkbox"/> R12	0		
<input type="checkbox"/> R13	0		
<input type="checkbox"/> R14	0		
<input type="checkbox"/> R15	0		
<input type="checkbox"/> R16	0		
<input type="checkbox"/> R17	0		
<input type="checkbox"/> R18	0		
<input type="checkbox"/> R19	0		
<input type="checkbox"/> R20	0		
<input type="checkbox"/> R21	0		
<input type="checkbox"/> R22	0		
<input type="checkbox"/> R23	0		
<input type="checkbox"/> R24	0		
<input type="checkbox"/> R25	0		
<input type="checkbox"/> R26	0		

Registers

Program Stack

Watch

Reg Value

0

CHANGE

RESET ALL

В този прозорец са показани стойностите на всички регистри с общо предназначение. Това са много бързи памети, които се използват за временно съхранение на данни по време на изпълнение на програмата. Най-често се използват за съхранение на променливи, използвани в програмните езици от високо ниво.

Броят на регистрите с общо предназначение варира в зависимост от архитектурата на процесора. Някои процесори имат повече такива регистри (напр. 128 регистъра), докато други по-малко (напр. 8 регистъра). Във всички случаи обаче те имат еднаква функция.

В този прозорец са показани имената на всички регистри с общо предназначение (**Reg**), техните текущи стойности (**Val**) и някои допълнителни елементи, които са резервирани за системата. Допълнително има възможност за ръчна промяна на стойността на всеки един от регистрите. Това става като най-напред се избере дадения регистър, след което в полето **Reg Value** се запише новата стойност и се натисне бутона **CHANGE**.

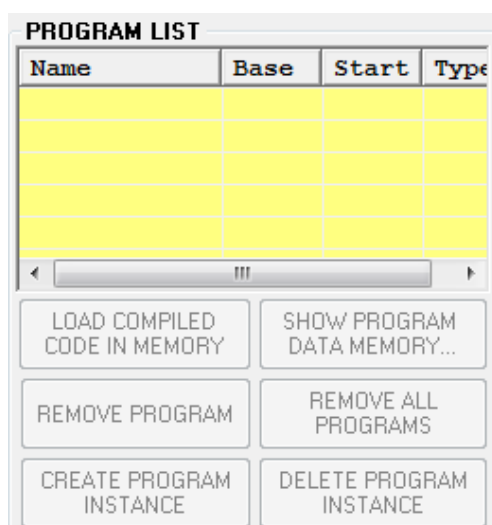
4. Програмен стек

[illegible]

Програмният стек е друго място, където временно се съхраняват данни по време на изпълнение на програмата. Структурата на стека е от тип LIFO (Last-In-First-Out). Той често се използва като средство за избягване на прекъсванията и извикване на подпрограми. Всяка програма има свой собствен стек.

Процесорните инструкции PSH (Push) и POP се използват за въвеждане и извличане на данни от върха на стека.

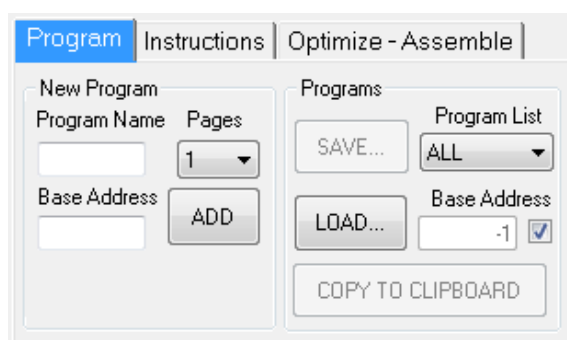
5. Списък на програмите



В този прозорец се визуализират създадените от нас програми.

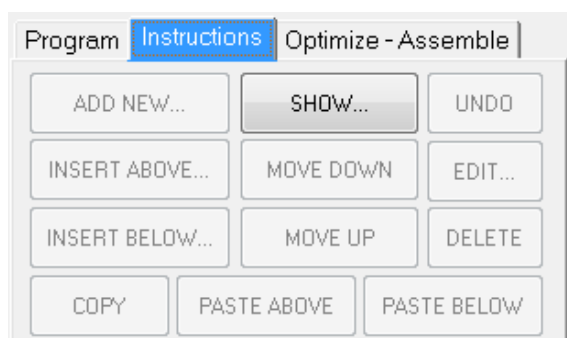
Бутонът **REMOVE PROGRAM** се използва за премахване на избрана програма от списъка, а чрез бутона **REMOVE ALL PROGRAMS** се премахват всички програми от списъка. Трябва да се има в предвид, че когато една програма се премахне от този списък, се премахват и всички нейни инструкции от Списъка с инструкциите.

6. Създаване на програма



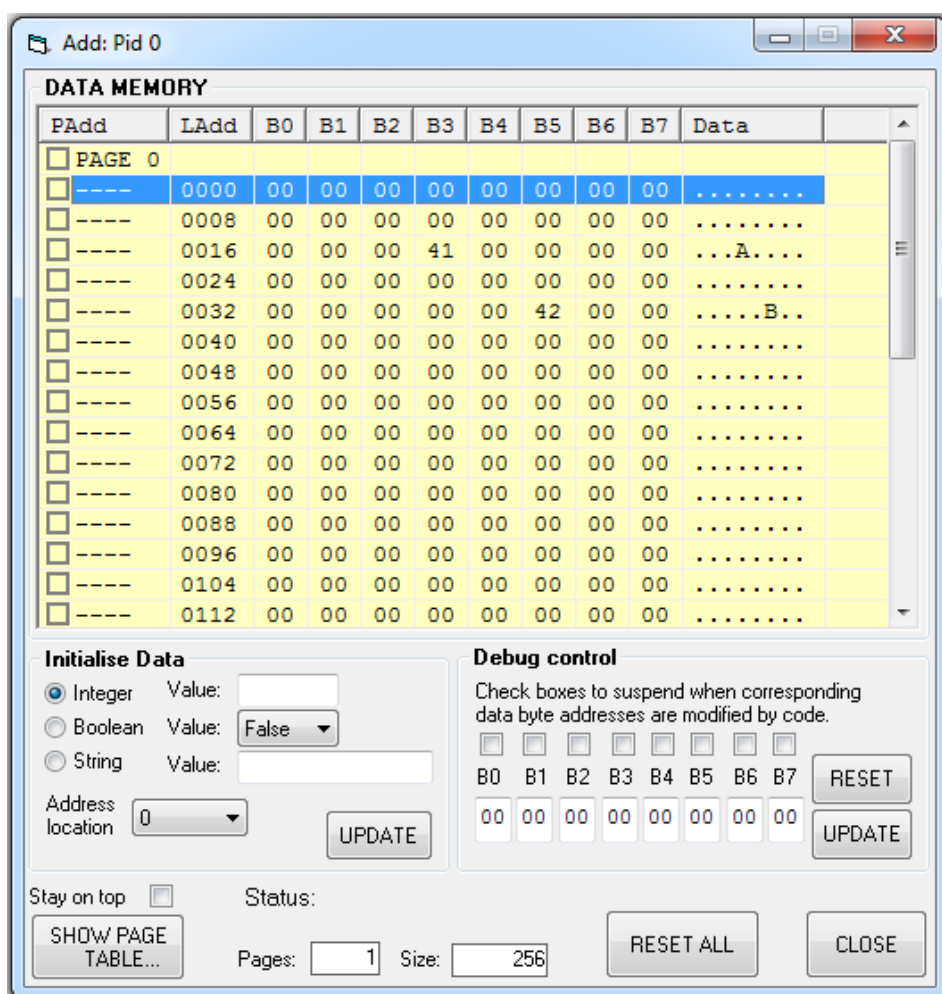
За да се създаде нова програма в полето **Program Name** се изписва нейното име, а в **Base Address** нейния базовия адрес. Чрез бутона **ADD** се създава новата програма и нейното име се появява в Списъка с програмите.

7. Добавяне и редактиране на инструкции



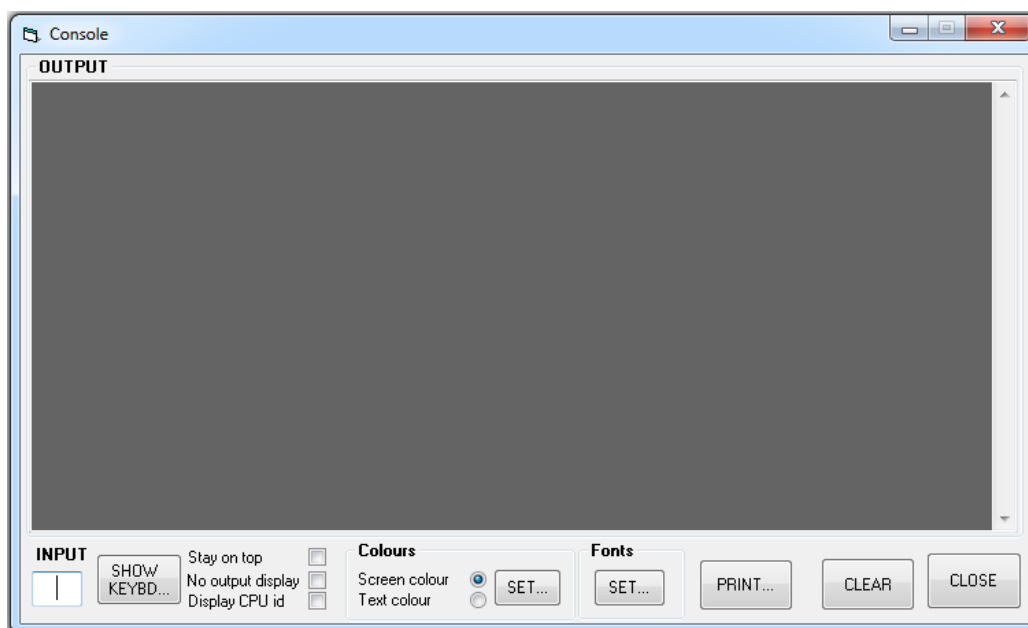
ADD NEW... – добавяне на нова инструкция в програмата
EDIT... – редактиране на избраната инструкция
MOVE DOWN/MOVE UP – преместване на избраната инструкция надолу/нагоре
INSERT ABOVE.../INSERT BELOW... – добавяне на нова инструкция над/под избраната инструкция

8. Карта на паметта



Инструкциите на процесора, които имат достъп до тази част от паметта, която съдържа данни, могат да ги четат и записват на точно определени адреси. Данните могат да се видят в прозореца, показващ страниците на паметта. Този прозорец се визуализира чрез натискането на бутона **SHOW PROGRAM DATA MEMORY...** Колоната **LAddr** показва стартовия адрес на всеки ред от екрана. Всеки ред представлява 8 байта данни. Колоните **B0** до **B7** са байтовете от 0 до 7 на всеки ред. Колоната **Data** показва символите, които съответстват на всеки един от 8-те байта, при положение че могат да се визуализират. Байтовете, които съответстват на символи, които не могат да се визуализират, се показват като точки. Байтовете с данни се визуализират в шестнадесетичен формат. В прозореца по-горе можете да видите записаните данни в адреси 19 и 37. Те съответстват на латинските символи A и B. Симулаторът позволява ръчно да се променят всички данни, записани в паметта.

9. Входно-изходна конзола



Програмите използват входно-изходната конзола за четене и визуализиране на данни, необходими за тяхната работа. Тя се визуализира чрез натискането на бутона **INPUT OUTPUT...**

V. Описание на лабораторното упражнение

За да може да създаваме и изпълняваме инструкции най-напред трябва да създадем програма. В табът **Program** първо въвеждаме **Име на програмата**, а след това и **Базов адрес** (това може да бъде всякакво число, но за това упражнение нека бъде 100). Натискаме бутона **ADD**. Новосъздадената програма с нейното име се появява в Списъка с програмите. Чрез бутона **SAVE...** се записва самата програма и нейните инструкции във файл, а чрез бутона **LOAD...** се зарежда записаната програма в симулатора.

След като сме изпълнили стъпките по-горе може да пристъпим към създаването на инструкции в симулатора. В таба **Instructions** натискаме бутона **ADD NEW...**, след което се появява нов прозорец **Instructions: CPU0**. От там избираме процесорната инструкция и евентуално настройваме нейните параметри, като за всяка инструкция има и кратко описание. В Приложение № 1 към настоящото упражнение има списък от няколко инструкции, както и примери за тяхното използване.

Вече сме готови да започнем същинската част от днешното упражнение. Отговорите на всяка от точките по-долу записвайте в определените за това текстови полета. *Препоръчително е редовно да записвате създадената програма във файл, така че ако симулатора поради някаква причина се повреди, да можете да го рестартирате и да заредите програмата от там, докъдето сте стигнали.*

А. Създаване на цикли чрез използването инструкции за преход и сравнение

1. Създайте условен преход, който установява регистър R03 в 8, ако $R02 > R01$. Използвайте R01 като първи операнд, а R02 като втори.

2. Създайте условен преход, който установява регистър R03 в -5, ако $R02 \leq R01$. Използвайте R01 като първи операнд, а R02 като втори.

3. Създайте условен преход, който установява R03 в 5, ако $R01 = 0$, а в противен случай $R03 = R01 + 1$.

4. Създайте цикъл, който се повтаря 5 пъти и при всяко повторение увеличава стойността на R02 с 2.

5. Създайте цикъл, който се повтаря докато $R04 > 0$. Задайте като начална стойност на R04 числото 8.

6. Създайте цикъл, който се повтаря докато $R05 > R09$. Задайте като начални стойности $R05 = 0$ и $R09 = 12$.

7. Създайте подпрограма, която въвежда числата 8 и 2 най-отгоре в стека. След това извлича двете числа едно по едно от там, събира ги и въвежда резултата отново в стека.

8. Предизвикателство № 1: Въведете 15 числа – от 1 до 15, най-отгоре в стека като използвате инструкцията PSH за това в цикъл. След това във втори цикъл използвайте инструкцията POP да извлечете две числа от върха на стека, да ги съберете и да въведете резултата обратно в стека. Вторият цикъл повтаря всичко това докато остане само едно число в стека, което е финалния резултат, и го запише в произволен регистър.

В. Инструкции за четене и запис в паметта

Инструкциите по-долу се използват за достъп до паметта на програмата. Тя може да се визуализира чрез натискането на бутона SHOW PROGRAM DATA MEMORY...

9. Намерете инструкцията, която съхранява един байт с данни в паметта, и я използвайте за да съхраните числото 65 в адрес 20. Това е пример за директно адресиране в паметта.

--

10. Преместете числото 51 в регистър R04. След това съхранете съдържанието на R04 в адрес 21. Това е пример за директно адресиране чрез използването на регистър.

--

11. Преместете числото 22 в регистър R04. Използвайте информацията от там за да съхраните по косвен начин числото 58 в паметта (трябва да използвате символа @ за това). Това е пример за косвено адресиране чрез използването на регистър.

--

12. Намерете инструкцията, която зарежда един байт данни от паметта в регистър, и я използвайте да заредите числото от адрес 22 в регистър R10.

--

С. Всичко-в-едно

13. Предизвикателство № 2: Създайте цикъл, в който числата от 48 до 57 се съхраняват като данни с големина един байт в паметта, като се започне от адрес 24. Използвайте косвено адресиране чрез регистър за съхранение на числата в паметта.

14. Предизвикателство № 3: Създайте цикъл, в който числата, съхранени в паметта в Точка 13, се копират на различно място в паметта, като се започне от адрес 80. Представете готовия код под формата на протокол за днешното упражнение.

Приложение № 1

Инструкция	Описание
Инструкции за трансфер на данни	
MOV	Премества данни в регистър Премества данни от един регистър в друг регистър MOV #2, R01 – Премества числото 2 в регистър R01 MOV R01, R03 – Премества съдържанието на регистър R01 в R03
LDB	Зарежда байт от паметта в регистър LDB 1022, R03 – Зарежда байт от адрес 1022 в регистър R03 LDB @R02, R05 – Зарежда байт от адреса, който е записан в регистър R02, в регистър R05
LDW	Зарежда дума (2 байта) от паметта в регистър Работи по същия начин като LDB, но се зарежда дума (2 байта) в регистър
STB	Съхранява байт от регистър в паметта STB R07, 2146 – Съхранява байт от регистър R07 в адрес 2146 STB R04, @R08 – Съхранява байт от регистър R04 в адреса, който е записан в регистър R08
STW	Съхранява дума (2 байта) от регистър в паметта Работи по същия начин като STB, но се съхранява дума (2 байта) в регистър
PSH	Въвежда данни най-отгоре в хардуерния стек Въвежда данни от регистър най-отгоре в хардуерния стек PSH #6 – Въвежда числото 6 най-отгоре в стека PSH R03 – Въвежда съдържанието на регистър R03 най-отгоре в стека
POP	Извлича данните, които се намират най-отгоре в хардуерния стек, и ги записва в регистър POP R05 – Извлича данните, които се намират най-отгоре в стека, и ги записва в регистър R05 <i>Ако се опитаме да извлечем данни от празен стек се получава грешка „Препълване на стека (Stack overflow)“</i>
Аритметични инструкции	
ADD	Събира число с регистър Събира регистър с регистър ADD #3, R02 – Събира числото 3 със съдържанието на регистър R02 и записва резултата в R02 ADD R00, R01 – Събира съдържанието на регистър R00 със съдържанието на регистър R01 и записва резултата в R01
SUB	Изважда число от регистър Изважда регистър от регистър
MUL	Умножава число с регистър Умножава регистър с регистър

DIV	Разделя число с регистър Разделя регистър с регистър
Инструкции за контрол на трансфера	
JMP	Безусловен преход към адрес на инструкция JMP 100 – Безусловен преход към адрес 100, където има друга инструкция
JLT	Преход към адрес на инструкция, ако е по-малко от (след последното сравнение)
JGT	Преход към адрес на инструкция, ако е по-голямо от (след последното сравнение)
JEQ	Преход към адрес на инструкция, ако е равно (след последното сравнение) JEQ 200 – Преход към адрес 200, ако при предишното сравнение са сравнени две еднакви числа, т.е. флага Z е установен
JNE	Преход към адрес на инструкция, ако не е равно (след последното сравнение)
MSF	Използва се заедно с инструкцията CAL MSF – Запазва място в програмния стек, където се записва адреса за връщане CAL 1456 – Записва адреса за връщане на запазеното място в програмния стек и прави преход към адрес 1456, където се намира подпрограмата
CAL	Запис на адрес за връщане в програмния стек и преход към адрес на подпрограма Тази инструкция се използва заедно с инструкцията MSF Задължително трябва да има инструкцията MSF преди CAL
RET	Връщане от подпрограма (използва адреса за връщане от стека)
SWI	Софтуерно прекъсване
HLT	Стоп на симулация
Инструкции за сравнение	
CMP	Сравнява число с регистър Сравнява регистър с регистър CMP #5, R02 – Сравнява числото 5 със съдържанието на регистър R02 CMP R01, R03 – Сравнява съдържанието на регистрите R01 и R03 Ако R01 = R03, тогава флага Z се установява Ако R01 < R03, тогава никои от флаговете не се установява Ако R01 > R03, тогава флага N се установява
Инструкции за вход и изход	
IN	Извлича входни данни (ако са налични) от външно входно-изходно устройство
OUT	Изпраща данни към външно входно-изходно устройство OUT 16, 0 – Изпраща данните от адрес 16 към конзолата (втория параметър задължително трябва да бъде 0)