



ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΔΥΤΙΚΗΣ ΑΤΤΙΚΗΣ

ΣΧΟΛΗ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ

ΤΜΗΜΑ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ ΚΑΙ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ

Πρόγραμμα Μεταπτυχιακών Σπουδών «Πληροφορική και Εφαρμογές»

Αρχές Ψηφιακής Τεχνολογίας

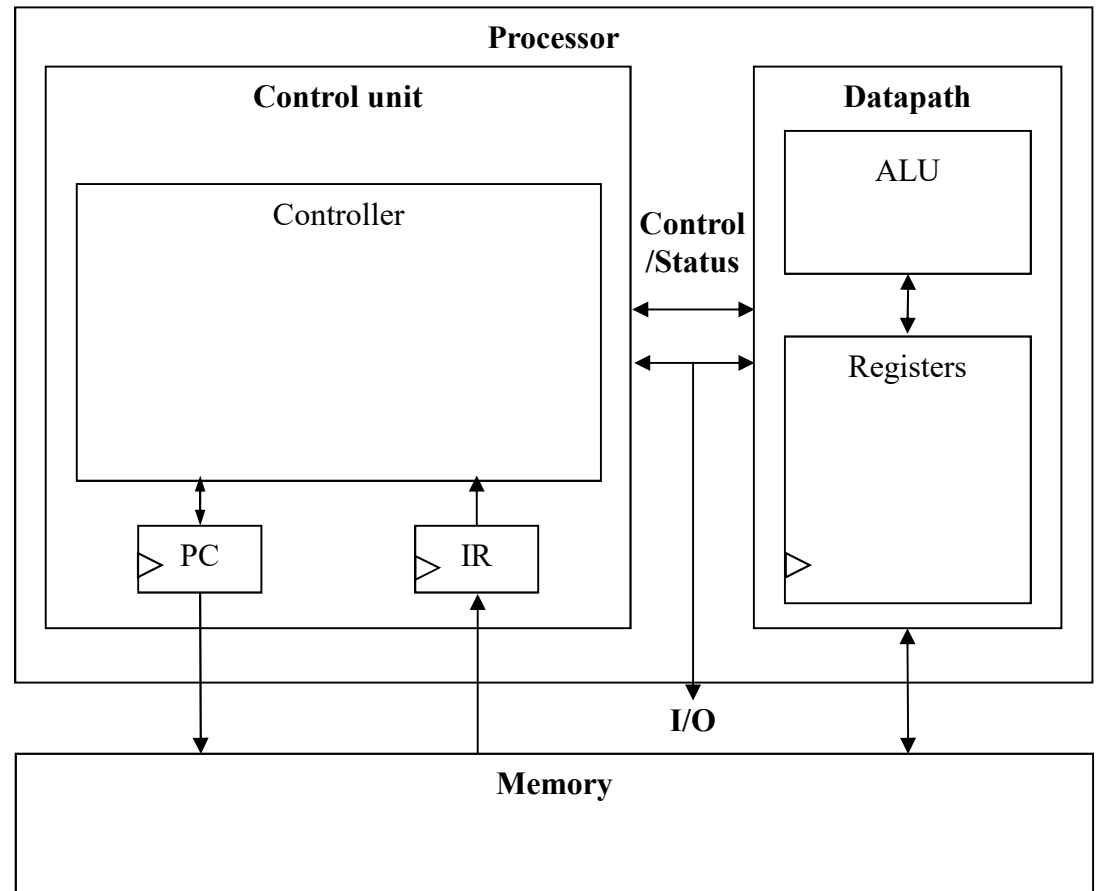
Επεξεργαστές γενικού σκοπού



Γιάννης Βογιατζής
2018-2019

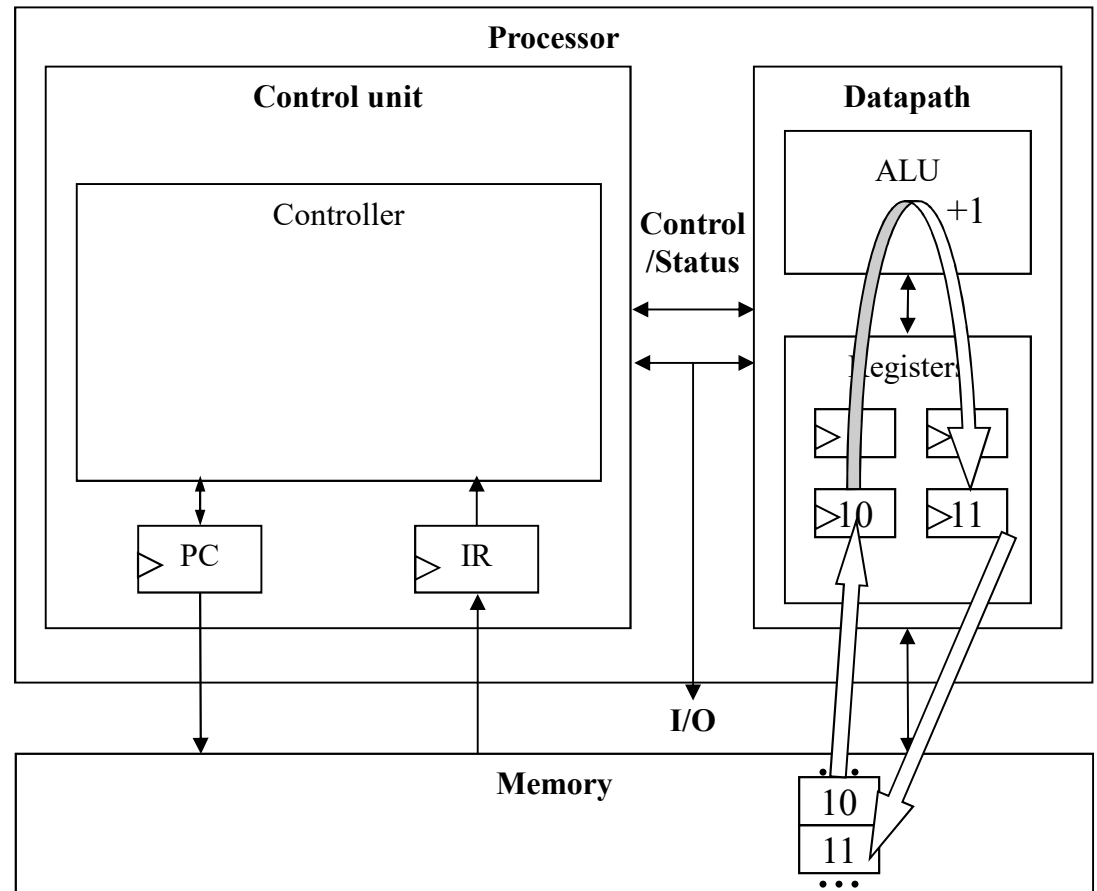
Βασική αρχιτεκτονική

- Control unit και datapath
 - Το datapath είναι γενικό
 - Η μονάδα ελέγχου δεν αποθηκεύει τον αλγόριθμο.
 - Ο αλγόριθμος προγραμματίζεται στη μνήμη



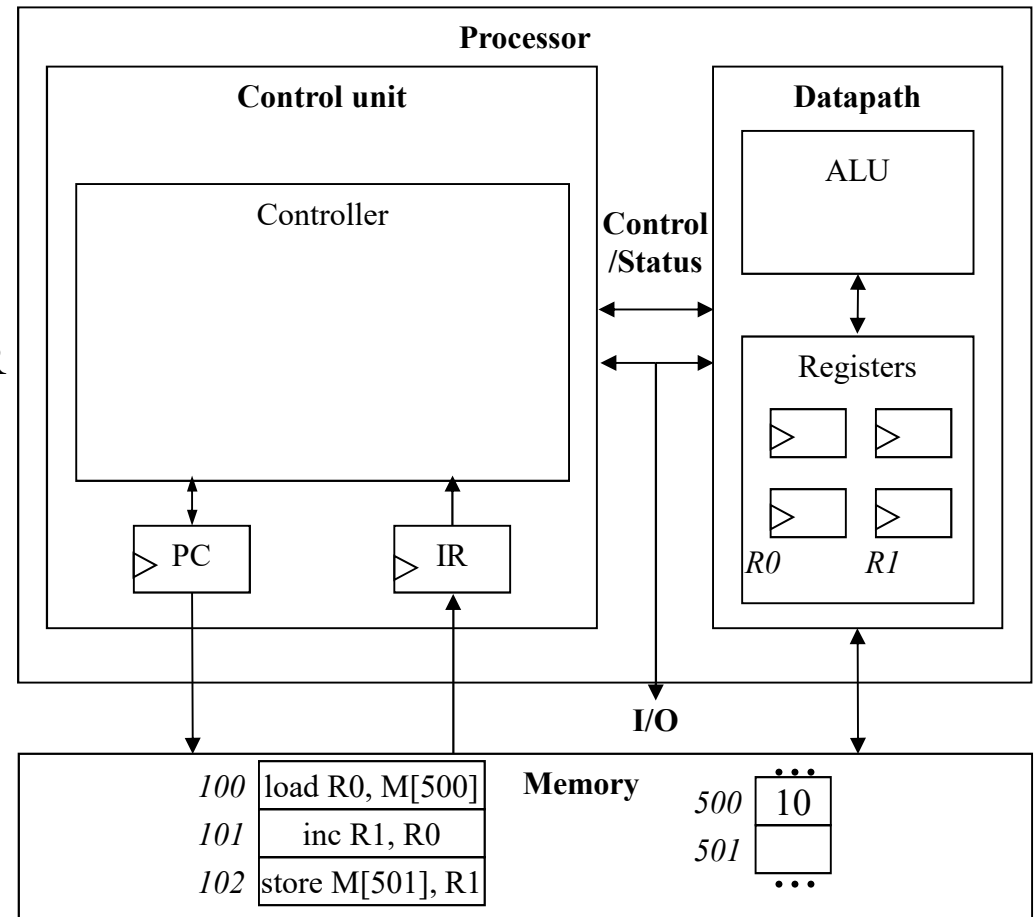
Λειτουργίες Datapath

- Load
 - Read memory location into register
- ALU operation
 - Input certain registers through ALU, store back in register
- Store
 - Write register to memory location



Control Unit

- Control unit: διαμορφώνει τις λειτουργίες του datapath
 - Οι εντολές αποθηκεύονται στη μνήμη
- Κύκλος εντολής – σπάει σε sub-operations, κάθε μία σε ένα κύκλο, π.χ.:
 - Fetch: φέρε επόμενη εντολή από IR
 - Decode: αποφασίζω τι σημαίνει η εντολή
 - Fetch operands: μεταφορά δεδομένων από τη μνήμη
 - Execute: μετακίνηση δεδομένων μέσα στην ALU
 - Store results: αποθήκευση δεδομένων από τους καταχωρητές στη μνήμη



Απλό σύνολο εντολών

Assembly instruct.	First byte	Second byte	Operation
MOV Rn, direct	0000 Rn	direct	$Rn = M(\text{direct})$
MOV direct, Rn	0001 Rn	direct	$M(\text{direct}) = Rn$
MOV @Rn, Rm	0010 Rn	Rm	$M(Rn) = Rm$
MOV Rn, #immed.	0011 Rn	immediate	$Rn = \text{immediate}$
ADD Rn, Rm	0100 Rn	Rm	$Rn = Rn + Rm$
SUB Rn, Rm	0101 Rn	Rm	$Rn = Rn - Rm$
JZ Rn, relative	0110 Rn	relative	$PC = PC + \text{relative}$ (only if Rn is 0)

⏟
opcode
⏟
operands

Q1: Πόσες εντολές μπορούμε να έχουμε;

Q2: Πόσους καταχωρητές μπορούμε να έχουμε;

Q3: Πόση μνήμη μπορούμε να δούμε;

Απλό πρόγραμμα

C program

```
int total = 0;
for (int i=10; i!=0; i--)
    total += i;
// next instructions...
```

Equivalent assembly program

```
0  MOV R0, #0;    // total = 0
1  MOV R1, #10;   // i = 10
2  MOV R2, #1;    // constant 1
3  MOV R3, #0;    // constant 0

Loop: JZ R1, Next; // Done if i=0
5  ADD R0, R1;    // total += i
6  SUB R1, R2;    // i--
7  JZ R3, Loop;   // Jump always



Next: // next instructions...
```

Assembly instruct.	First byte	Second byte	Operation
MOV Rn, direct	0000 Rn	direct	Rn = M(direct)
MOV direct, Rn	0001 Rn	direct	M(direct) = Rn
MOV @Rn, Rm	0010 Rn	Rm	M(Rn) = Rm
MOV Rn, #immed.	0011 Rn	immediate	Rn = immediate
ADD Rn, Rm	0100 Rn	Rm	Rn = Rn + Rm
SUB Rn, Rm	0101 Rn	Rm	Rn = Rn - Rm
JZ Rn, relative	0110 Rn	relative	PC = PC+ relative (only if Rn is 0)

opcode
operands

Σχεδιασμός επεξεργαστή Γενικού σκοπού

Άσκηση: Υλοποιήστε σε FSMD τον επεξεργαστή που υλοποιεί το σύνολο εντολών

Assembly instruct.	First byte	Second byte	Operation
MOV Rn, direct	0000 Rn	direct	$Rn = M(\text{direct})$
MOV direct, Rn	0001 Rn	direct	$M(\text{direct}) = Rn$
MOV @Rn, Rm	0010 Rn	Rm	$M(Rn) = Rm$
MOV Rn, #immed.	0011 Rn	immediate	$Rn = \text{immediate}$
ADD Rn, Rm	0100 Rn	Rm	$Rn = Rn + Rm$
SUB Rn, Rm	0101 Rn	Rm	$Rn = Rn - Rm$
JZ Rn, relative	0110 Rn	relative	$PC = PC + \text{relative}$ (only if Rn is 0)
	<div style="display: flex; justify-content: space-around; align-items: center;">  opcode  operands </div>		

Σχεδιασμός απλού επεξεργαστή

Assembly instruct.	First byte	Second byte	Operation
MOV Rn, direct	0000 Rn	direct	$R_n = M(\text{direct})$
MOV direct, Rn	0001 Rn	direct	$M(\text{direct}) = R_n$
MOV @Rn, Rm	0010 Rn	Rm	$M(R_n) = R_m$
MOV Rn, #immed.	0011 Rn	immediate	$R_n = \text{immediate}$
ADD Rn, Rm	0100 Rn	Rm	$R_n = R_n + R_m$
SUB Rn, Rm	0101 Rn	Rm	$R_n = R_n - R_m$
JZ Rn, relative	0110 Rn	relative	$PC = PC + \text{relative}$ (only if R_n is 0)

opcode
operands

Declarations:

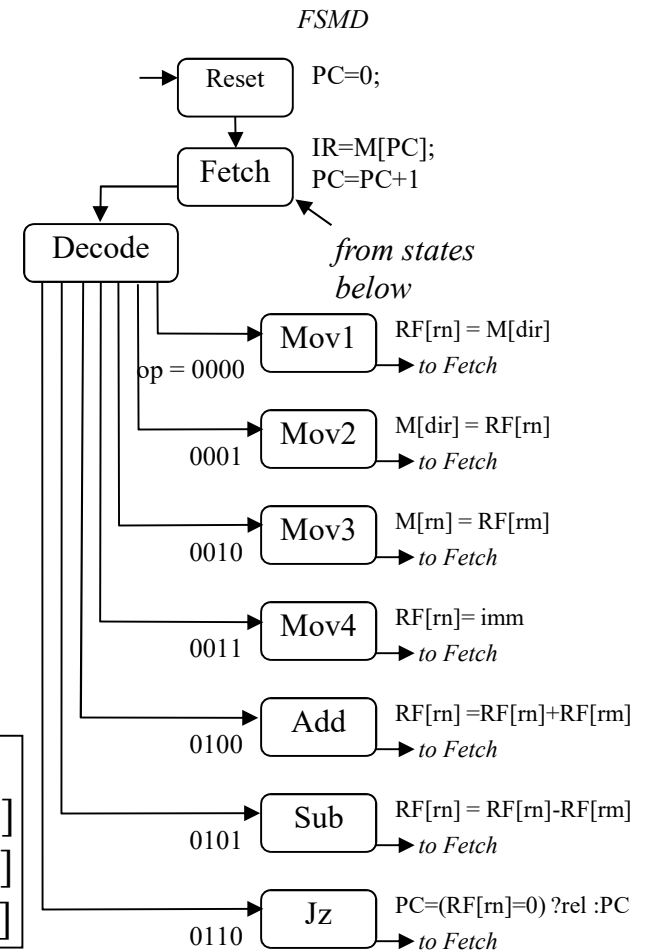
```

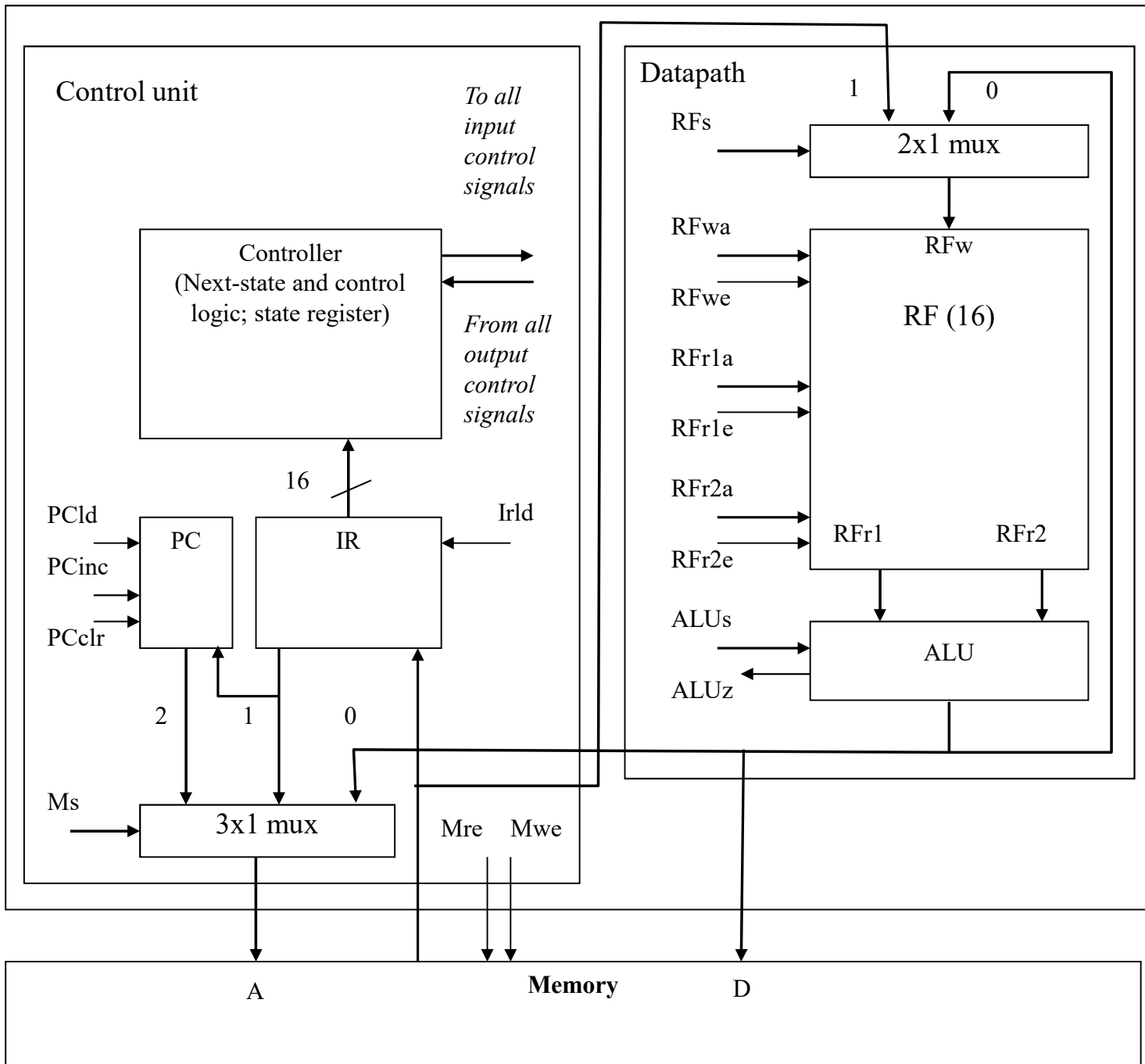
bit PC[16], IR[16];
bit M[64k][16], RF[16][16];
    
```

Aliases:

```

op  IR[15..12]    dir  IR[7..0]
rn  IR[11..8]    imm  IR[7..0]
rm  IR[7..4]     rel  IR[7..0]
    
```



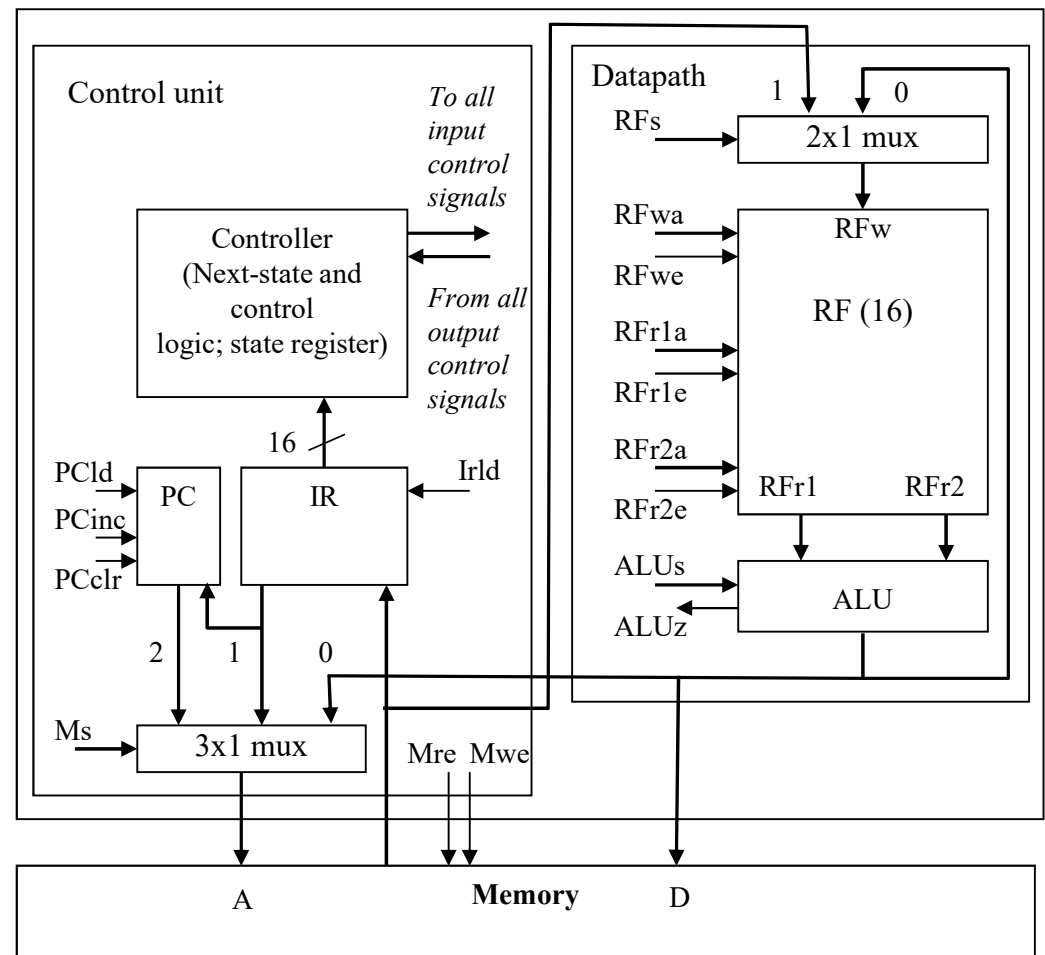


Απλός Επεξεργαστής

Απλός Επεξεργαστής

Q1: Από πόσα bits (πρέπει να) αποτελούνται τα ακόλουθα σήματα:

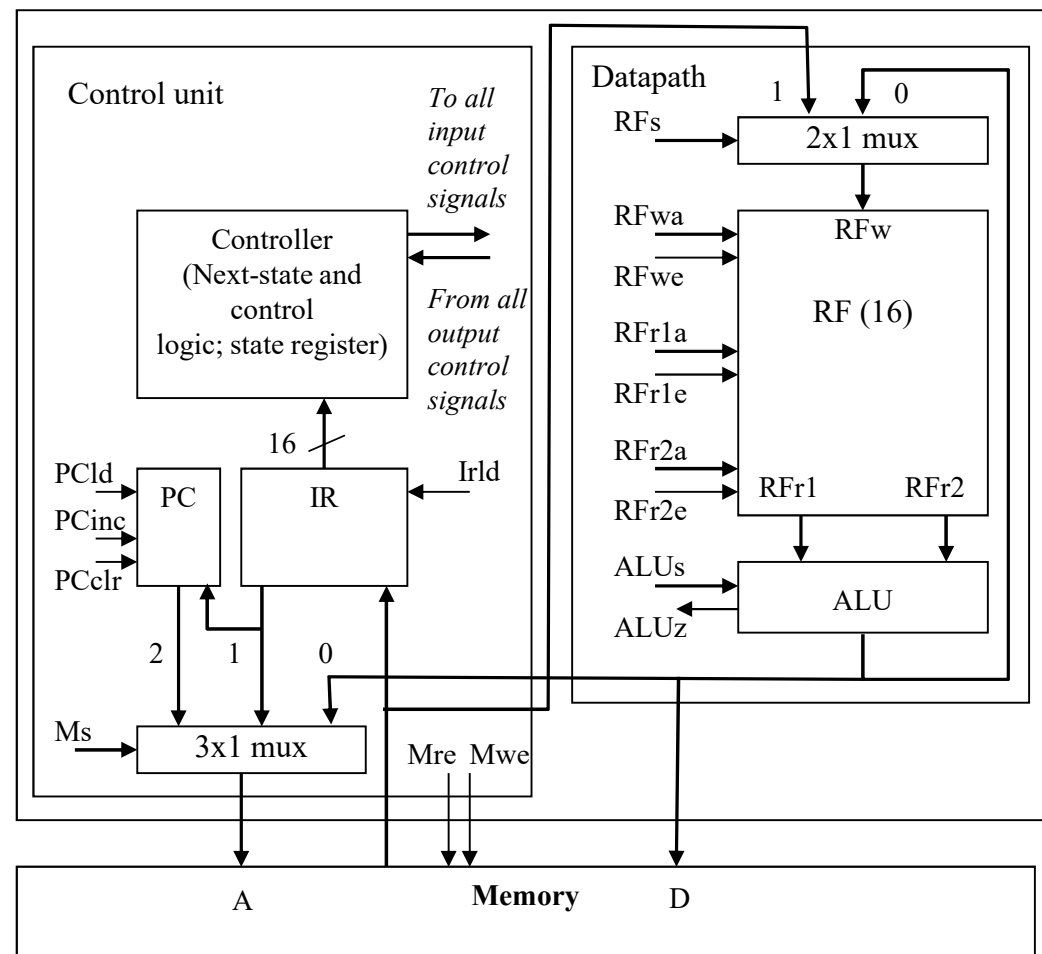
RFwa	PCld
RFwe	PCinc
RFr1a	PCclr
RFr1e	Ms
RFr2a	Irdl
RFr2e	Mre
ALUs	Mwe
ALUZ	A
D	2
RFw	1
RFs	0



Απλός Επεξεργαστής

Q2: Ποια σήματα πρέπει να ενεργοποιηθούν για να:

- ALU => στο A
- ALU => στο D
- Διαβάσουμε τον R3
- Γράψουμε στον R3
- Αυξήσουμε τον PC
- PC => A
- IR => A
- IR => PC
- Φορτώσουμε τον IR

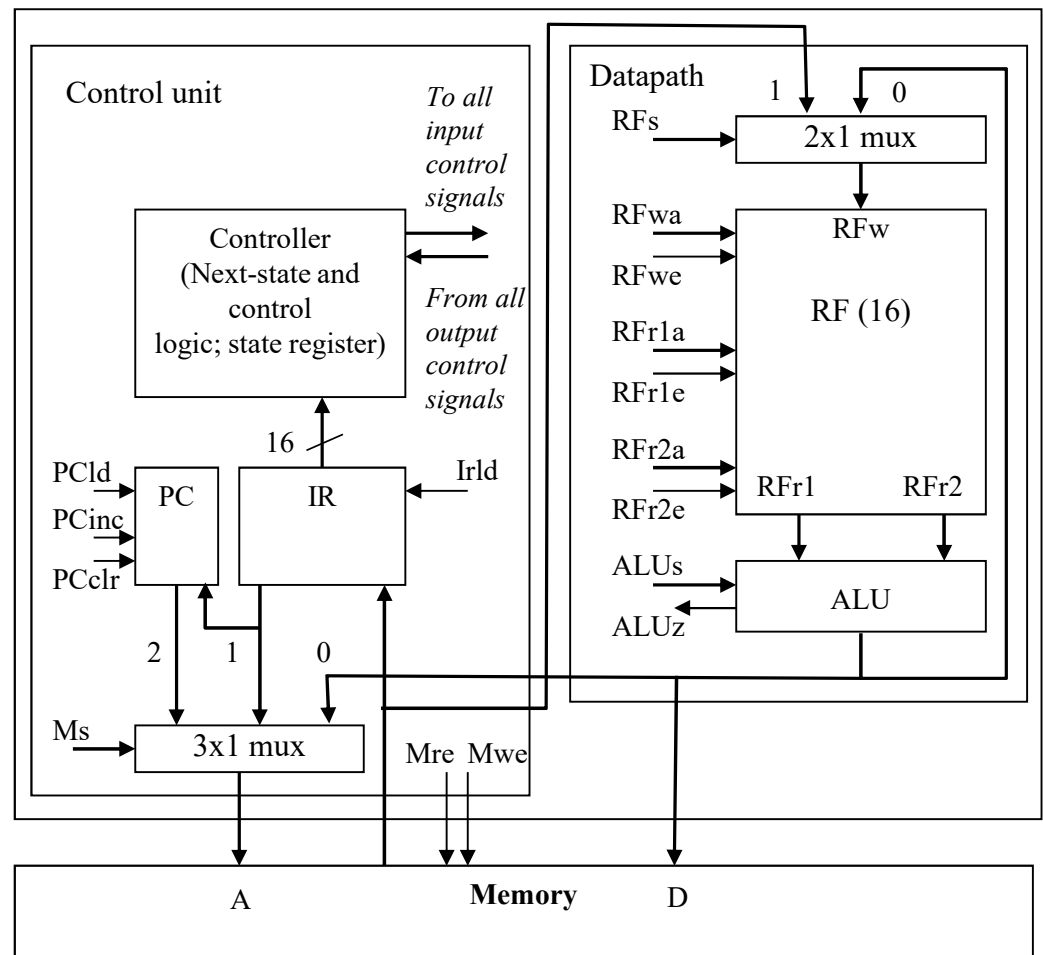


Απλός Επεξεργαστής

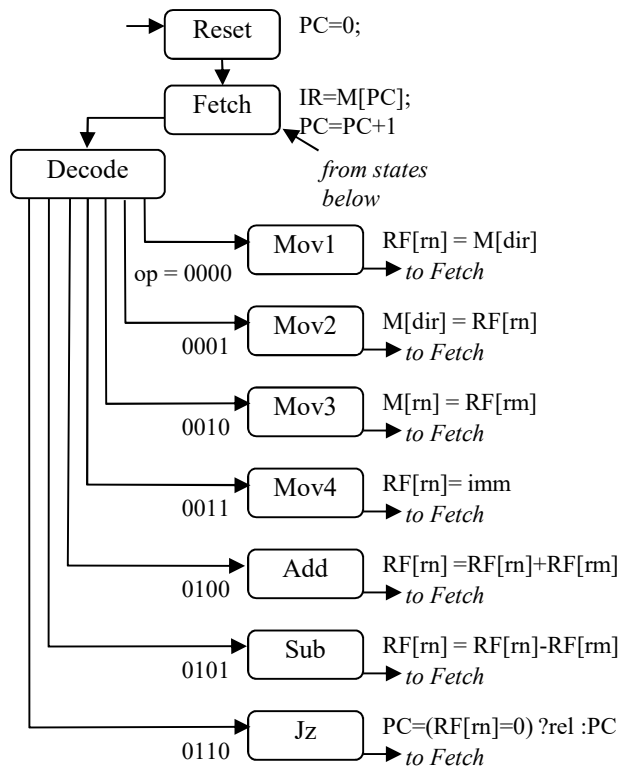
Q3: Τι πρέπει να γίνει σε κάθε μία από τις ακόλουθες εντολές:

Assembly instruct. Operation

MOV Rn, direct	Rn = M(direct)
MOV direct, Rn	M(direct) = Rn
MOV @Rn, Rm	M(Rn) = Rm
MOV Rn, #immed.	Rn = immediate
ADD Rn, Rm	Rn = Rn + Rm
SUB Rn, Rm	Rn = Rn - Rm
JZ Rn, relative	PC = relative (only if Rn is 0)



A Simple Microprocessor

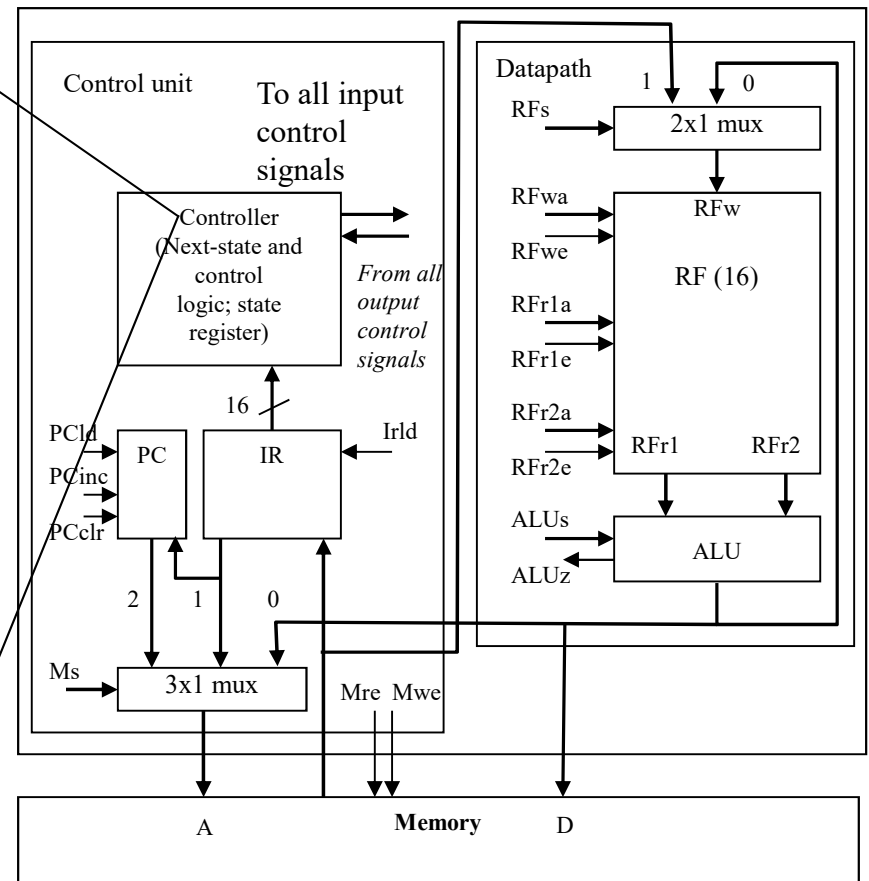


FSMD

Ένας ΠΟΛΥ απλός επεξεργαστής!

$PCclr=1;$
 $MS=10;$
 $Irdl=1;$
 $Mre=1;$
 $PCinc=1;$
 $RFwa=rn; RFwe=1; RFs=01;$
 $Ms=01; Mre=1;$
 $RFr1a=rn; RFr1e=1;$
 $Ms=01; Mwe=1;$
 $RFr1a=rn; RFr1e=1;$
 $Ms=10; Mwe=1;$
 $RFwa=rn; RFwe=1; RFs=10;$
 $RFr1a=rn; RFr1e=1;$
 $RFr2a=rn; RFr2e=1; ALUs=00$
 $RFwa=rn; RFwe=1; RFs=00;$
 $RFr1a=rn; RFr1e=1;$
 $RFr2a=rn; RFr2e=1; ALUs=01$
 $PCld=ALUz;$
 $RFr1a=rn;$
 $RFr1e=1;$

FSM operations that replace the FSMD operations after a datapath is created



Summary

- General-purpose processors
 - Good performance, flexible
- Controller, datapath, and memory
- Structured languages prevail
 - But some assembly level programming still necessary
- Many tools available
 - Including instruction-set simulators, and in-circuit emulators
- ASIPs
 - Microcontrollers, DSPs, network processors, more customized ASIPs
- Choosing among processors is an important step
- Designing a general-purpose processor is conceptually the same as designing a single-purpose processor