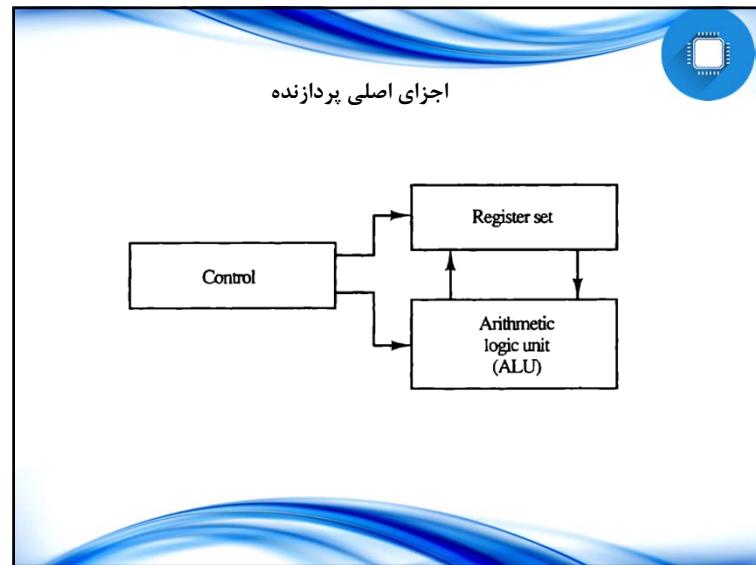
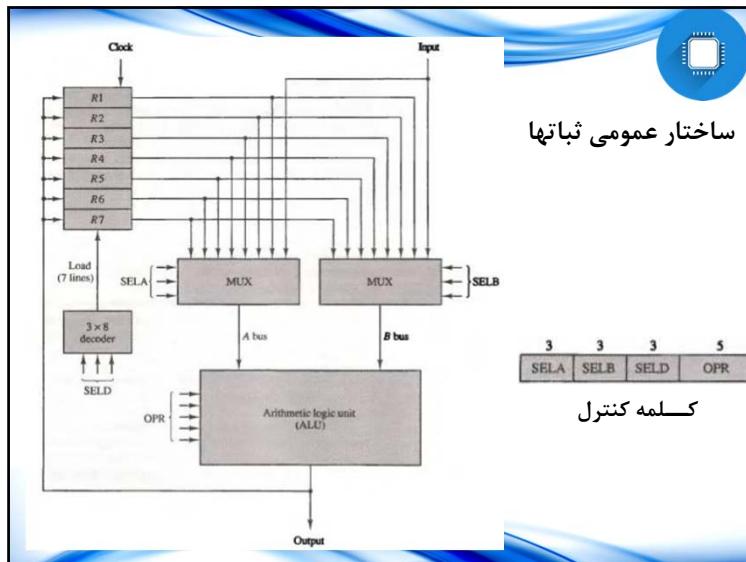




جلسه دهم: طراحی پردازنده  
فصل هشتم کتاب موریس مانو - واحد پردازش مرکزی





### جدول انتخاب ثباتها

Encoding of Register Selection Fields

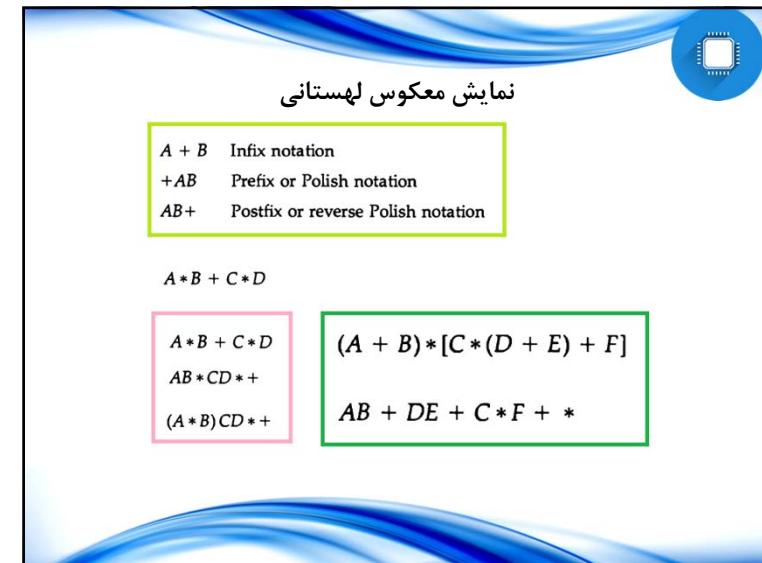
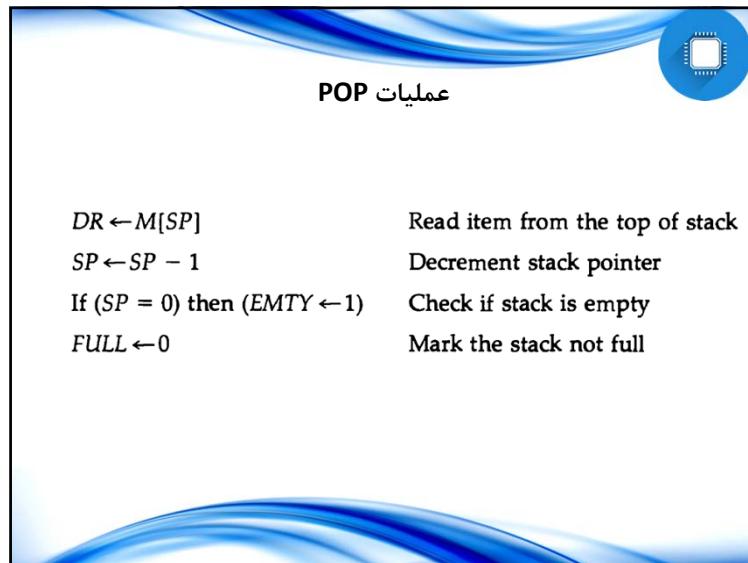
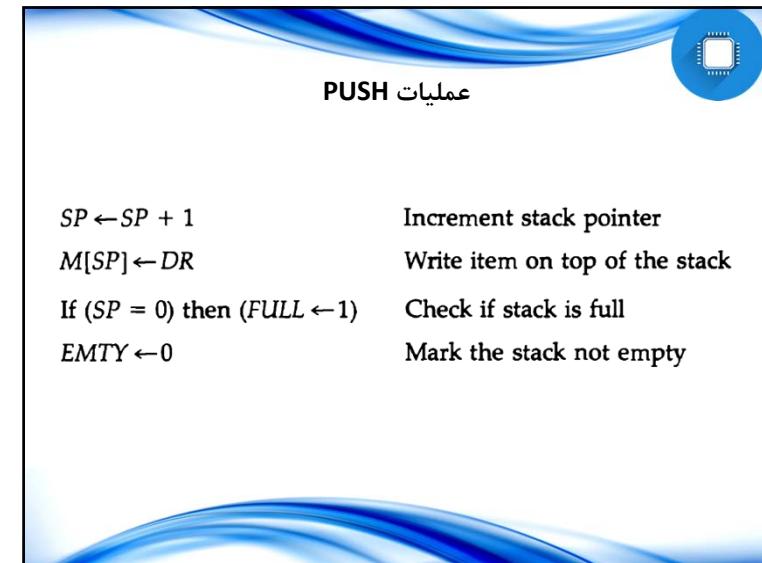
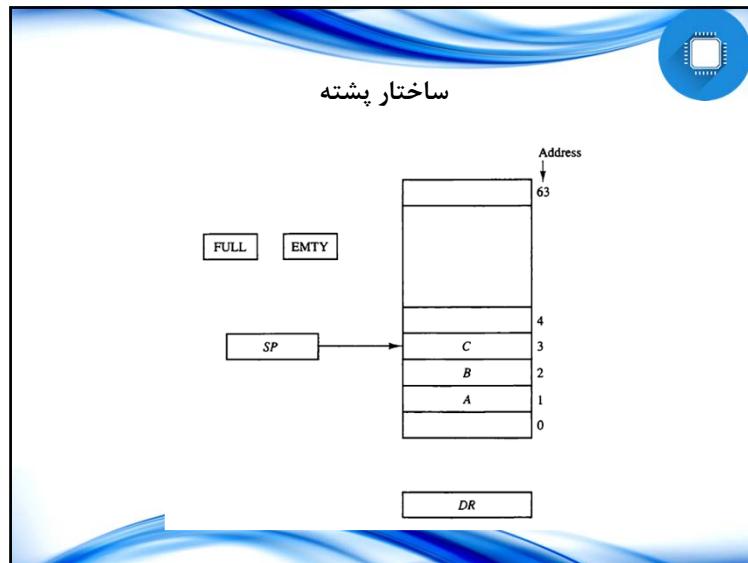
Binary Code	SELA	SELB	SELD
000	Input	Input	None
001	R1	R1	R1
010	R2	R2	R2
011	R3	R3	R3
100	R4	R4	R4
101	R5	R5	R5
110	R6	R6	R6
111	R7	R7	R7

جدول عملکرد		
Encoding of ALU Operations		
OPR Select	Operation	Symbol
00000	Transfer A	TSFA
00001	Increment A	INCA
00010	Add A + B	ADD
00101	Subtract A - B	SUB
00110	Decrement A	DECA
01000	AND A and B	AND
01010	OR A and B	OR
01100	XOR A and B	XOR
01110	Complement A	COMA
10000	Shift right A	SHRA
11000	Shift left A	SHLA

### مثالهایی از ریز عملیاتها در پردازنده

Examples of Microoperations for the CPU

Symbolic Designation					
Microoperation	SELA	SELB	SELD	OPR	Control Word
$R1 \leftarrow R2 - R3$	R2	R3	R1	SUB	010 011 001 00101
$R4 \leftarrow R4 \vee R5$	R4	R5	R4	OR	100 101 100 01010
$R6 \leftarrow R6 + 1$	R6	—	R6	INCA	110 000 110 00001
$R7 \leftarrow R1$	R1	—	R7	TSFA	001 000 111 00000
$\text{Output} \leftarrow R2$	R2	—	None	TSFA	010 000 000 00000
$\text{Output} \leftarrow \text{Input}$	Input	—	None	TSFA	000 000 000 00000
$R4 \leftarrow \text{sh1 } R4$	R4	—	R4	SHLA	100 000 100 11000
$R5 \leftarrow 0$	R5	R5	R5	XOR	101 101 101 01100



دو مثال از نمایش معکوس لہستانی

$$E^*(A+B^*C+D)$$

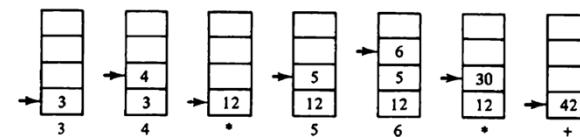
E A B C \* + D + \*

$$(A+B*C)+D*E$$

**A B C \* + D E \* +**

کاربرد پشته در محاسبات

Stack operations to evaluate  $3 \cdot 4 + 5 \cdot 6$



$$(3 * 4) + (5 * 6)$$

**34 \* 56 \* +**

دستورالعمل های سه آدرسی

## Three-Address Instructions

<b>ADD</b>	<b>R1, A, B</b>	$R1 \leftarrow M[A] + M[B]$
<b>ADD</b>	<b>R2, C, D</b>	$R2 \leftarrow M[C] + M[D]$
<b>MUL</b>	<b>X, R1, R2</b>	$M[X] \leftarrow R1 * R2$

دستورالعمل های دو آدرسی

## Two-Address Instructions

MOV	R1, A	$R1 \leftarrow M[A]$
ADD	R1, B	$R1 \leftarrow R1 + M[B]$
MOV	R2, C	$R2 \leftarrow M[C]$
ADD	R2, D	$R2 \leftarrow R2 + M[D]$
MUL	R1, R2	$R1 \leftarrow R1 * R2$
MOV	X, R1	$M[X] \leftarrow R1$

## دستورالعمل های یک آدرسی

### One-Address Instructions

LOAD	A	$AC \leftarrow M[A]$
ADD	B	$AC \leftarrow AC + M[B]$
STORE	T	$M[T] \leftarrow AC$
LOAD	C	$AC \leftarrow M[C]$
ADD	D	$AC \leftarrow AC + M[D]$
MUL	T	$AC \leftarrow AC * M[T]$
STORE	X	$M[X] \leftarrow AC$

## دستورالعملهای بدون آدرس (مبتنی بر پشته)

### Zero-Address Instructions

PUSH	A	$TOS \leftarrow A$
PUSH	B	$TOS \leftarrow B$
ADD		$TOS \leftarrow (A + B)$
PUSH	C	$TOS \leftarrow C$
PUSH	D	$TOS \leftarrow D$
ADD		$TOS \leftarrow (C + D)$
MUL		$TOS \leftarrow (C + D) * (A + B)$
POP	X	$M[X] \leftarrow TOS$

## CISC , RISC مقایسه

### CISC

- Complex Instructions
- Emphasis on hardware
- Includes multi-clock complex instructions
- Memory-to-memory: "LOAD" and "STORE" incorporated in instructions
- Small code sizes, high cycles per second
- Transistors used for storing complex instructions

### RISC

- Simpler Instructions broken down
- Emphasis on software
- Single-clock, reduced instruction only
- Register to register: "LOAD" and "STORE" are independent instructions
- Low cycles per second, large code sizes
- Spends more transistors on memory registers

## معماری فون نویمان

