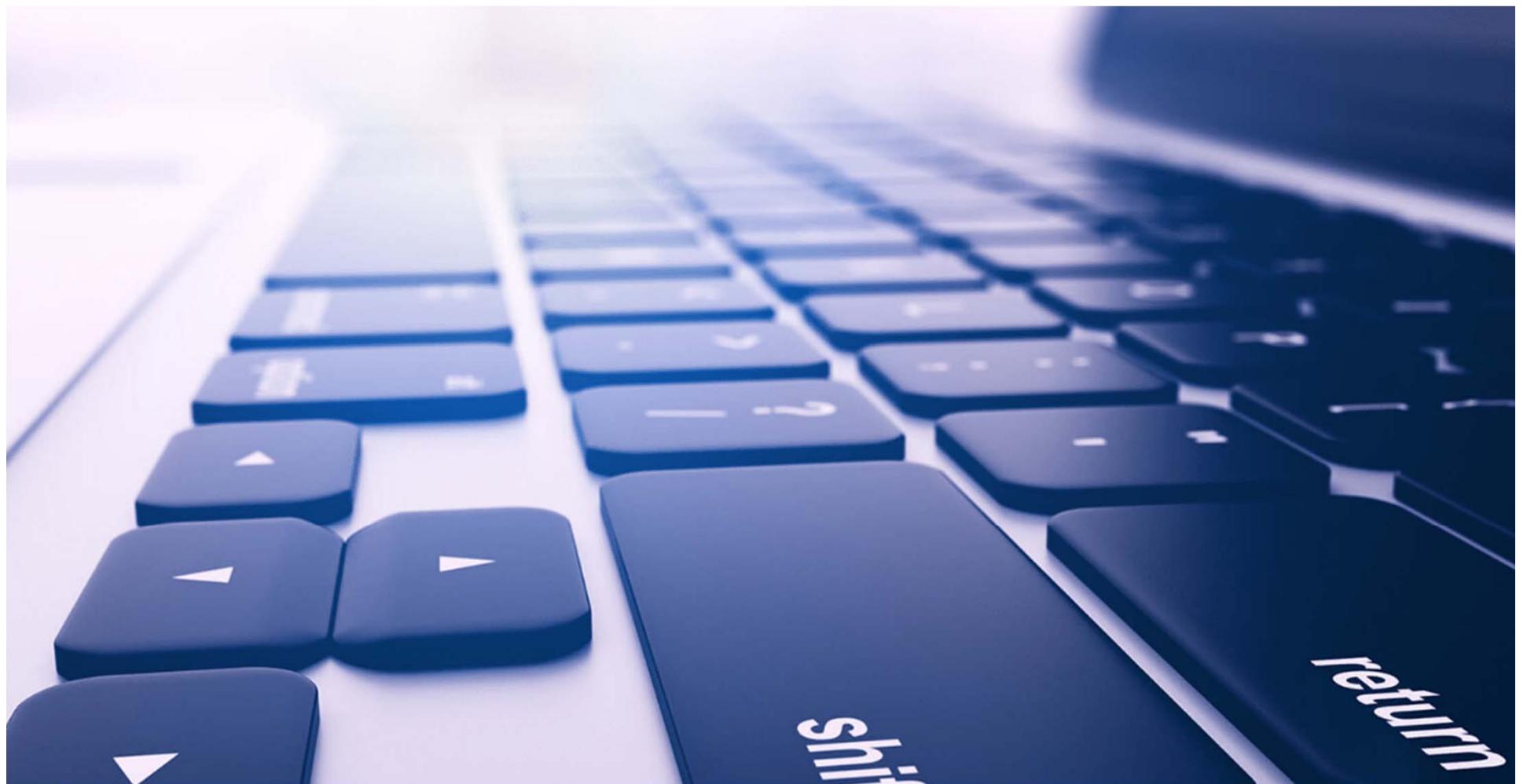


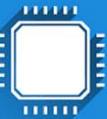


معماری کامپیووتر

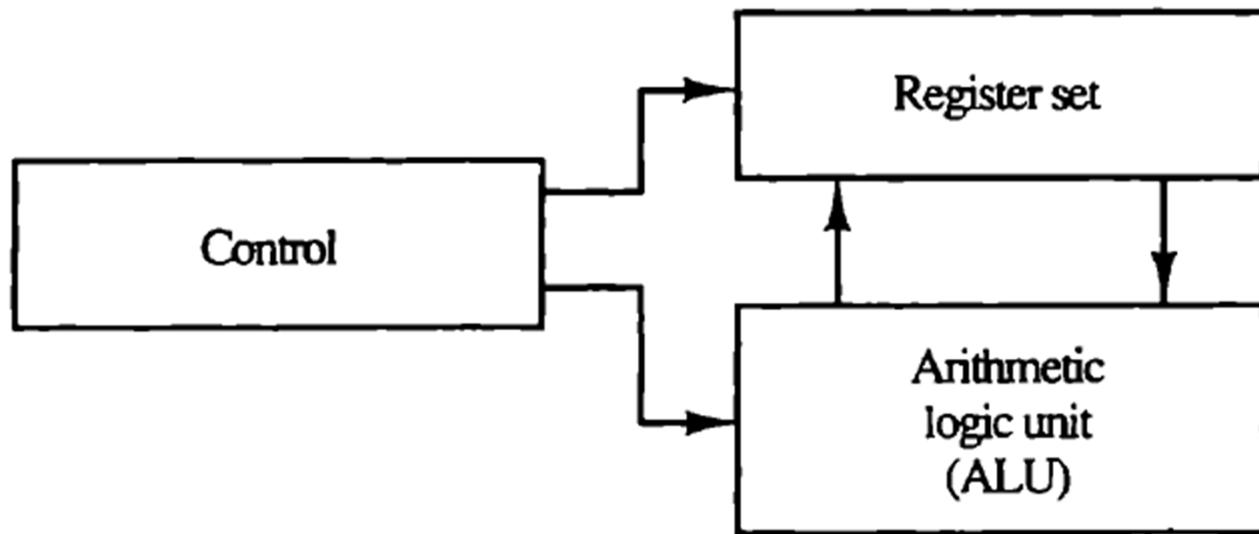
جلسه دهم: طراحی پردازندہ
فصل هشتم کتاب موریس مانو - واحد پردازش مرکزی

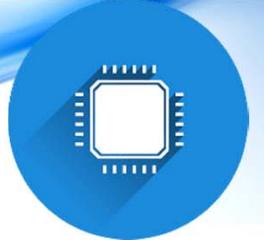


- اجزای اصلی پردازنده
- ساختار عمومی ثباتها
- جداول انتخاب ثبات ها و عملکرد
- ساختار پشته
 - عملیات PUSH
 - عملیات POP
- روش نمایش معکوس لهستانی
- انواع دستورالعملها
 - سه آدرسی
 - دو آدرسی
 - یک آدرسی
 - بدون آدرس
- انواع معماری ها
 - RISC
 - CISC
 - هاروارد
 - فون نویمان

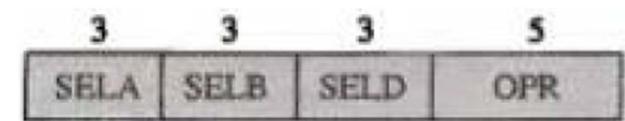
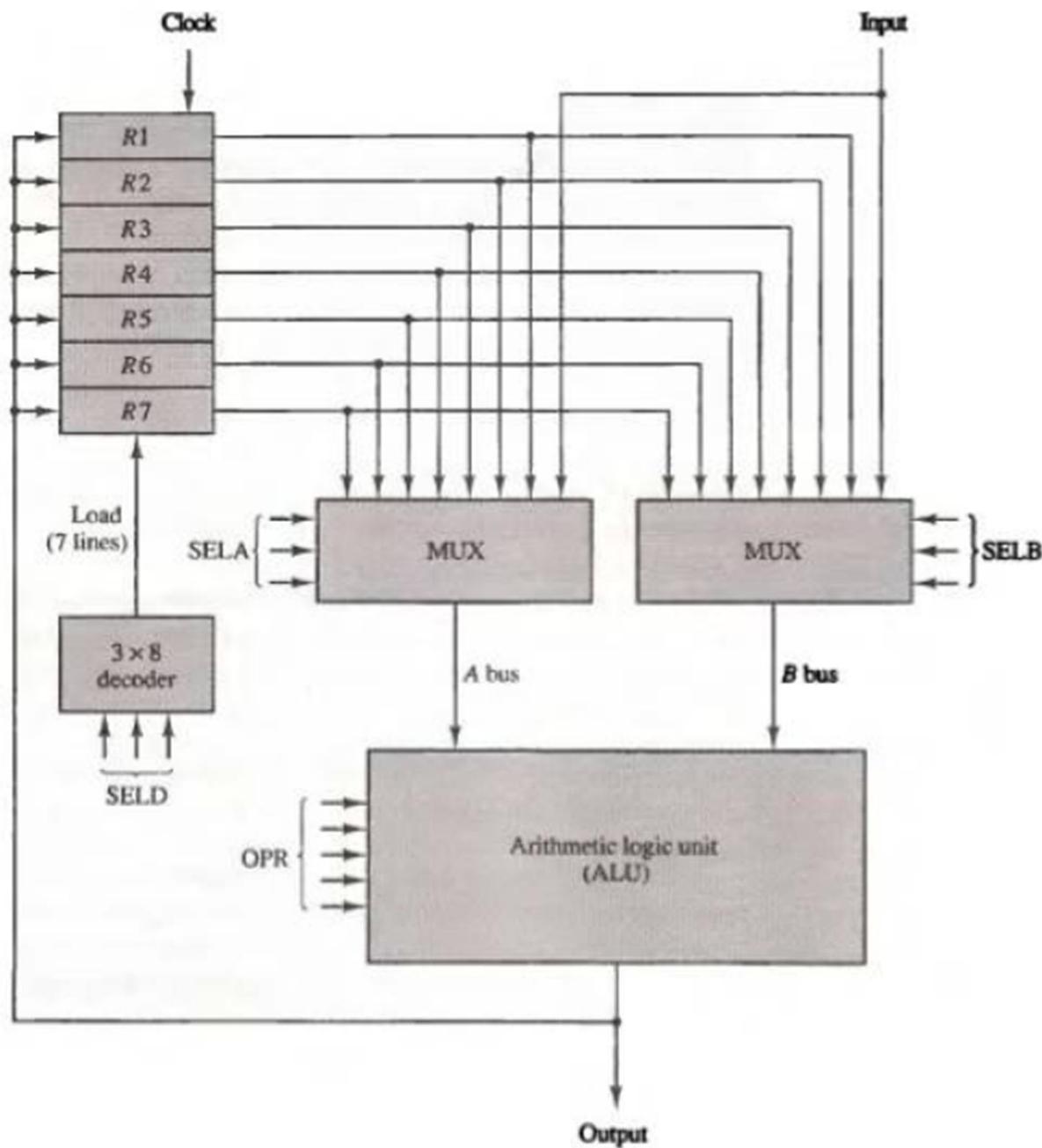


اجزای اصلی پردازنده





ساختار عمومی ثباتها



کلمه کنترل



جدول انتخاب ثباتاتها

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

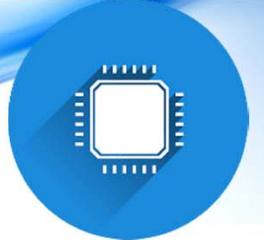
OPR Select	Operation	Symbol
00000	Transfer A	TSFA
00001	Increment A	INCA
00010	Add A + B	ADD
00101	Subtract A – B	SUB
00110	Decrement A	DECA
01000	AND A and B	AND
01010	OR A and B	OR
01100	XOR A and B	XOR
01110	Complement A	COMA
10000	Shift right A	SHRA
11000	Shift left A	SHLA



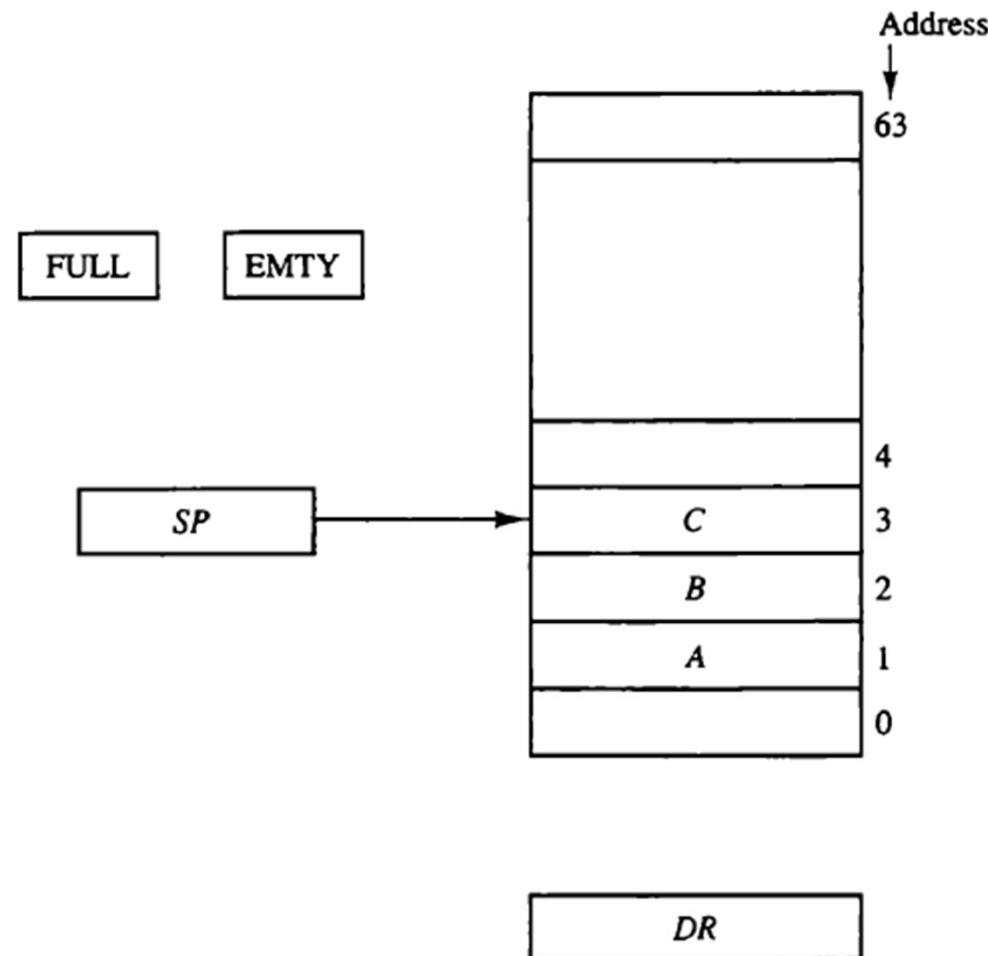
مثالهایی از ریز عملیاتها در پردازنده

Examples of Microoperations for the CPU

Microoperation	Symbolic Designation				Control Word
	SELA	SELB	SELD	OPR	
$R1 \leftarrow R2 - R3$	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
Output $\leftarrow R2$	R2	—	None	TSFA	010 000 000 00000
Output \leftarrow Input	Input	—	None	TSFA	000 000 000 00000
$R4 \leftarrow sh1\ R4$	R4	—	R4	SHLA	100 000 100 11000
$R5 \leftarrow 0$	R5	R5	R5	XOR	101 101 101 01100



ساختار پشته





عمليات PUSH

$SP \leftarrow SP + 1$

$M[SP] \leftarrow DR$

If ($SP = 0$) then ($FULL \leftarrow 1$)

$EMTY \leftarrow 0$

Increment stack pointer

Write item on top of the stack

Check if stack is full

Mark the stack not empty



عمليات POP

$DR \leftarrow M[SP]$

Read item from the top of stack

$SP \leftarrow SP - 1$

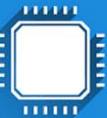
Decrement stack pointer

If ($SP = 0$) then ($EMTY \leftarrow 1$)

Check if stack is empty

$FULL \leftarrow 0$

Mark the stack not full



نمایش معکوس لهستانی

$A + B$ Infix notation

$+AB$ Prefix or Polish notation

$AB+$ Postfix or reverse Polish notation

$A * B + C * D$

$A * B + C * D$

$AB * CD * +$

$(A * B) CD * +$

$(A + B) * [C * (D + E) + F]$

$AB + DE + C * F + *$



دو مثال از نمایش معکوس لهستانی

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

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

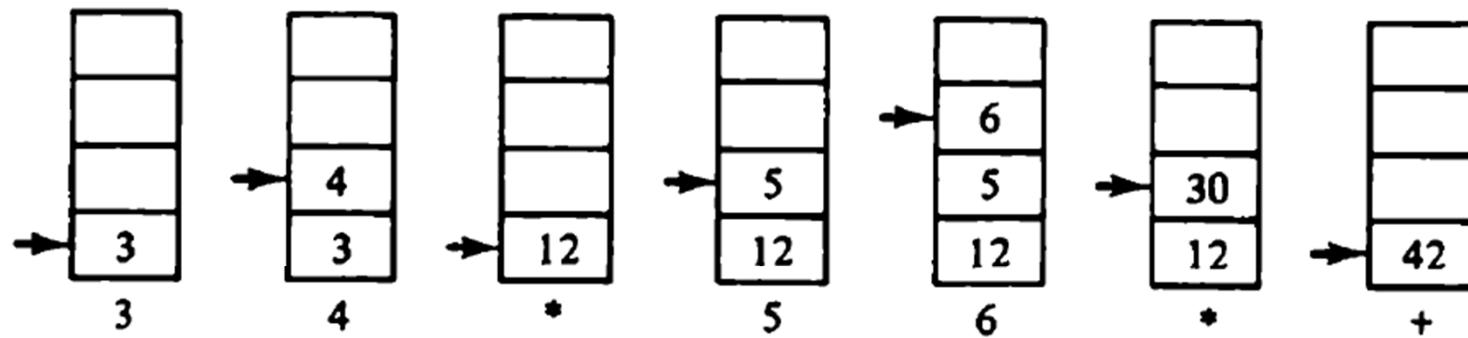
$(A+B^*C)+D^*E$

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



کاربرد پیشته در محاسبات

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



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

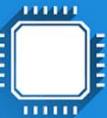
34 * 56 * +



دستورالعمل های سه آدرسی

Three-Address Instructions

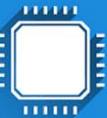
ADD	R1, A, B	$R1 \leftarrow M[A] + M[B]$
ADD	R2, C, D	$R2 \leftarrow M[C] + M[D]$
MUL	X, R1, R2	$M[X] \leftarrow R1 * R2$



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

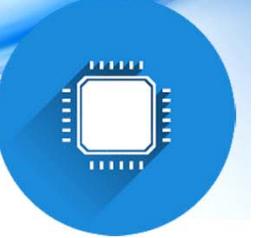
Emphasis on **software**

Single-clock,
reduced instruction only

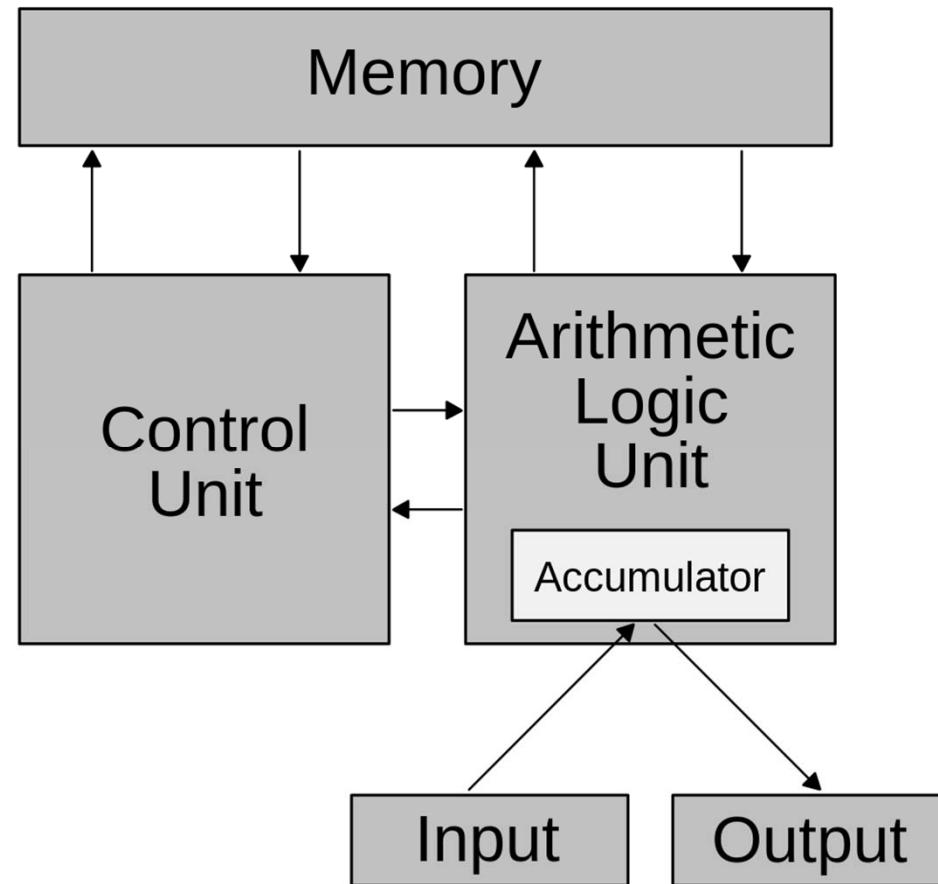
Register to register:
"LOAD" and "STORE"
are independent instructions

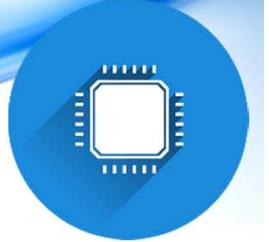
Low cycles per second,
large code sizes

Spends more transistors
on memory registers



معماری فون نویمان





معماری هاروارد

