

O Computador Neander

▶ A Arquitetura: conjunto de instruções

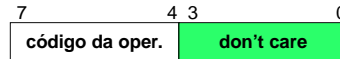
código	instrução	comentário
0000	NOP	Nenhuma operação
0001	STA end	MEM(end) ← AC
0010	LDA end	AC ← MEM(end)
0011	ADD end	AC ← MEM(end) + AC
0100	OR end	AC ← MEM(end) OR AC
0101	AND end	AC ← MEM(end) AND AC
0110	NOT	AC ← NOT AC
1000	JMP end	PC ← end
1001	JN end	IF N=1 THEN PC ← end
1010	JZ end	IF Z=1 THEN PC ← end
1111	HLT	pára processamento

O Computador Neander

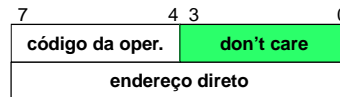
▶ A Arquitetura: formato das instruções

As instruções do Neander possuem um ou dois bytes (ocupam uma ou duas posições de memória)

Instruções com um byte:
NOP, NOT



Instruções com dois bytes:
STA, LDA, ADD, OR, AND,
JMP, JN, JZ



O Computador Neander

▶ A Arquitetura: características gerais

- Largura de dados e endereços de 8 bits
- Dados representados em complemento de 2
- 1 acumulador de 8 bits (AC)
- 1 apontador de programa de 8 bits (PC)
- 1 registrador de estado com 2 códigos de condição: negativo (N) e zero (Z)

O Computador Neander

▶ **A Organização: alguns elementos necessários**

- Um registrador de 8 bits para servir de acumulador
- Um registrador de 8 bits para o PC (registrador-contador)
- Dois flip-flops: um para o código de condição N e outro para Z
- Uma memória de 256 posições (endereços) x 8 bits

O Computador Neander

▶ A Arquitetura: o ciclo de busca (fetch)



▶ A Arquitetura: o ciclo de execução

O Computador Neander

▶ **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

A fase de busca: é igual para todas as instruções

$RI \leftarrow MEM(PC)$

$PC \leftarrow PC + 1$

- Novo elemento é necessário: o **registrador de instrução (RI)**
- **MEM(PC)** corresponde a um acesso à memória, usando o conteúdo do PC como fonte do endereço

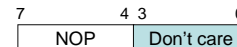
O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução NOP (nenhuma operação)

Simbólico: NOP

RT: -



Passos no nível RT:

Busca: RI ← MEM(PC)

PC ← PC + 1

Execução: nenhuma operação

As transferências indicam quais caminhos de dados devem existir, mas não indicam os caminhos físicos reais entre os elementos (registradores e ULA)

O Computador Neander

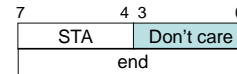
► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução STA (armazena acumulador)

Simbólico: STA end

RT: MEM(end) ← AC

Passos no nível RT:



Busca: RI ← MEM(PC)
PC ← PC + 1

Execução: end ← MEM(PC)
PC ← PC + 1
MEM(end) ← AC

O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução LDA (carrega acumulador)

Simbólico: LDA end

RT: AC \leftarrow MEM(end)

Passos no nível RT:

7	4	3	0
LDA		Don't care	
end			

Busca: RI \leftarrow MEM(PC)

PC \leftarrow PC + 1

Execução: end \leftarrow MEM(PC)

PC \leftarrow PC + 1

AC \leftarrow MEM(end); atualiza N e Z

O Computador Neander

► Arquitetura/Organização: transferências entre regs.

Instrução ADD (soma)

Simbólico: ADD end

RT: $AC \leftarrow MEM(end) + AC$

Passos no nível RT:

7	4	3	0
ADD	Don't care		
end			

Busca: $RI \leftarrow MEM(PC)$

$PC \leftarrow PC + 1$

Execução: $end \leftarrow MEM(PC)$

$PC \leftarrow PC + 1$

$AC \leftarrow AC + MEM(end)$; atualiza N e Z

O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução OR (“ou” lógico, bit a bit)

Simbólico: OR end

RT: $AC \leftarrow MEM(\text{end}) \text{ OR } AC$

Passos no nível RT:

7	4	3	0
OR		Don't care	
end			

Busca: $RI \leftarrow MEM(PC)$

$PC \leftarrow PC + 1$

Execução: $end \leftarrow MEM(PC)$

$PC \leftarrow PC + 1$

$AC \leftarrow AC \text{ OR } MEM(\text{end});$ atualiza N e Z

O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução AND (“e” lógico, bit a bit)

Simbólico: AND end

RT: AC ← MEM(end) AND AC

Passos no nível RT:

7	4	3	0
AND		Don't care	
end			

Busca: RI ← MEM(PC)

PC ← PC + 1

Execução: end ← MEM(PC)

PC ← PC + 1

AC ← AC AND MEM(end); atualiza N e Z

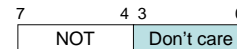
O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução NOT (complementa acumulador)

Simbólico: NOT

RT: AC ← NOT AC



Passos no nível RT:

Busca: RI ← MEM(PC)

PC ← PC + 1

Execução: AC ← NOT(AC); atualiza N e Z

O Computador Neander

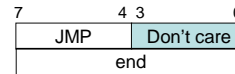
► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução JMP (desvio incondicional - jump)

Simbólico: JMP end

RT: PC ← end

Passos no nível RT:



Busca: RI ← MEM(PC)

PC ← PC + 1

Execução: end ← MEM(PC)

PC ← end

O Computador Neander

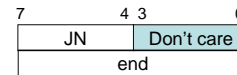
► Arquitetura/Organização: transferências entre regs.

Instrução JN (desvio condicional - jump on negative)

Simbólico: JN end

RT: IF N = 1 THEN PC ← end

Passos no nível RT:



Se N=1 (desvio ocorre)

Busca: RI ← MEM(PC)
PC ← PC + 1

Execução: end ← MEM(PC)
PC ← end

Se N=0 (desvio não ocorre)

Busca: RI ← MEM(PC)
PC ← PC + 1

Execução: end ← MEM(PC)
PC ← PC + 1

a rigor, desnecessário

O Computador Neander

► Arquitetura/Organização: transferências entre regs.

Instrução JZ (desvio condicional - jump on zero)

Simbólico: JZ end

RT: IF Z = 1 THEN PC ← end

Passos no nível RT:

7	4 3	0
JZ	Don't care	
end		

Se Z=1 (desvio ocorre)

Busca: RI ← MEM(PC)
PC ← PC + 1

Execução: end ← MEM(PC)
PC ← end

Se Z=0 (desvio não ocorre)

Busca: RI ← MEM(PC)
PC ← PC + 1

Execução: end ← MEM(PC)
PC ← PC + 1

a rigor, desnecessário

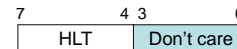
O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução HLT (término de execução - halt)

Simbólico: HLT

RT: --



Passos no nível RT:

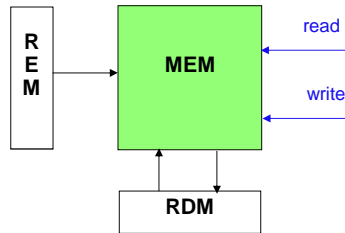
Busca: $RI \leftarrow \text{MEM}(\text{PC})$

$\text{PC} \leftarrow \text{PC} + 1$

Execução: parar o processamento

O Computador Neander

► Organização do Sistema de Memória



O Computador Neander

► Arquitetura/Organização

Operações com a memória

$x \leftarrow \text{MEM}(y)$ descreve uma **leitura** da memória, que é realizada pelos seguintes passos:

1. $\text{REM} \leftarrow y$ copia y (que é um endereço) para o REM
2. Read ativação de uma operação de leitura da memória
3. $x \leftarrow \text{RDM}$ copia o conteúdo de RDM para x

- REM é o **registrador de endereços da memória**
- RDM é o **registrador de dados da memória**

O Computador Neander

► Arquitetura/Organização

Operações com a memória

$MEM(y) \leftarrow x$ descreve uma **escrita** da memória, que é realizada pelos seguintes passos:

1. $REM \leftarrow y$ copia y (que é um endereço) para o REM
2. $RDM \leftarrow x$ copia x (que é um dado) para o RDM
3. write ativação de uma operação de **escrita** na memória

O Computador Neander

▶ **Arquitetura/Organização**

Operações com a memória

Observações (1)

- Após a leitura do PC, seu conteúdo deve ser incrementado, para apontar para a próxima posição
- O incremento do PC pode ser feito a qualquer instante após a transferência do PC para o REM
- O incremento do PC pode ser feito em paralelo com outras operações

O Computador Neander

▶ **Arquitetura/Organização**

Operações com a memória

Observações (2)

- Um desvio condicional que não se realiza não necessita ler o valor do endereço de desvio
- Ou seja, basta incrementar o PC

O Computador Neander

▶ **Arquitetura/Organização**

Então, detalhando mais as transferências entre registradores...

O Computador Neander

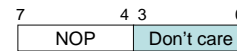
► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução NOP (nenhuma operação)

Simbólico: NOP

RT: -

Passos no nível RT:



Busca:	REM ← PC Read; PC ← PC + 1 RI ← RDM
Execução:	nenhuma operação

O Computador Neander

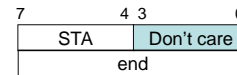
► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução STA (armazena acumulador)

Simbólico: STA end

RT: MEM(end) ← AC

Passos no nível RT:



Busca: REM ← PC
 Read; PC ← PC + 1
 RI ← RDM

Execução: REM ← PC
 Read; PC ← PC + 1
 REM ← RDM
 RDM ← AC
 Write

O Computador Neander

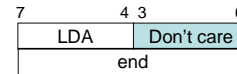
► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução LDA (carrega acumulador)

Simbólico: LDA end

RT: AC ← MEM(end)

Passos no nível RT:



Busca:

REM ← PC
Read; PC ← PC + 1
RI ← RDM

Execução:

REM ← PC
Read; PC ← PC + 1
REM ← RDM
Read
AC ← RDM; atualiza N e Z

O Computador Neander

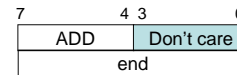
► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução ADD (soma)

Simbólico: ADD end

RT: $AC \leftarrow \text{MEM}(\text{end}) + AC$

Passos no nível RT:



Busca: $REM \leftarrow PC$
 Read; $PC \leftarrow PC + 1$
 $RI \leftarrow RDM$

Execução: $REM \leftarrow PC$
 Read; $PC \leftarrow PC + 1$
 $REM \leftarrow RDM$
 Read
 $AC \leftarrow AC + RDM$; atualiza N e Z

O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução OR (“ou” lógico, bit a bit)

Simbólico: OR end

RT: AC ← MEM(end) OR AC

7	4	3	0
OR		Don't care	
end			

Passos no nível RT:

Busca: REM ← PC
Read; PC ← PC + 1
RI ← RDM

Execução: REM ← PC
Read; PC ← PC + 1
REM ← RDM
Read
AC ← AC OR RDM; atualiza N e Z

O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução AND (“e” lógico, bit a bit)

Simbólico: AND end

RT: AC ← MEM(end) AND AC

7	4 3	0
AND	Don't care	
end		

Passos no nível RT:

Busca:

REM ← PC
 Read; PC ← PC + 1
 RI ← RDM

Execução:

REM ← PC
 Read; PC ← PC + 1
 REM ← RDM
 Read
 AC ← AC AND RDM; atualiza N e Z

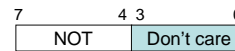
O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução NOT (complementa acumulador)

Simbólico: NOT

RT: AC ← NOT AC



Passos no nível RT:

Busca: REM ← PC
Read; PC ← PC + 1
RI ← RDM

Execução: AC ← NOT(AC); atualiza N e Z

O Computador Neander

► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução JMP (desvio incondicional - jump)

Simbólico: JMP end

RT: PC \leftarrow end

Passos no nível RT:

7	4	3	0
JMP		Don't care	
end			

Busca:

- REM \leftarrow PC
- Read; PC \leftarrow PC + 1
- RI \leftarrow RDM

Execução:

- REM \leftarrow PC
- Read
- PC \leftarrow RDM

O Computador Neander

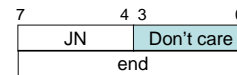
► Arquitetura/Organização: transferências entre regs.

Instrução JN (desvio condicional - jump on negative)

Simbólico: JN end

RT: IF N = 1 THEN PC ← end

Passos no nível RT:



Se N=1 (desvio ocorre)

Busca: REM ← PC
Read; PC ← PC + 1
RI ← RDM

Execução: REM ← PC
Read
PC ← RDM

Se N=0 (desvio não ocorre)

Busca: REM ← PC
Read; PC ← PC + 1
RI ← RDM

Execução: PC ← PC + 1

O Computador Neander

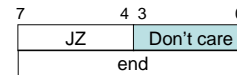
► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução JZ (desvio condicional - jump on zero)

Simbólico: JZ end

RT: IF Z = 1 THEN PC ← end

Passos no nível RT:



Se Z=1 (desvio ocorre)

Busca: REM ← PC
 Read; PC ← PC + 1
 RI ← RDM

Execução: REM ← PC
 Read
 PC ← RDM

Se Z=0 (desvio não ocorre)

Busca: REM ← PC
 Read; PC ← PC + 1
 RI ← RDM

Execução: PC ← PC + 1

O Computador Neander

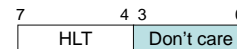
► **Arquitetura/Organização:** transferências entre regs.

Instrução HLT (término de execução - halt)

Simbólico: HLT

RT: --

Passos no nível RT:



Busca: $REM \leftarrow PC$
 $Read; PC \leftarrow PC + 1$
 $RI \leftarrow RDM$

Execução: parar o processamento