ULA → processa duas ou mais operações aritméticas, relacionais e lógicas

Duas arquiteturas básicas:

- 1) Convencional
- 2) Pipeline \rightarrow semelhante a linha de produção

Arquitetura → variantes:

- a) Mux's + funções Booleanas (MSI)
- b) Funções Booleanas de dois níveis
- c) Funções Booleanas multi-nível
- d) Funções lógicas transistorizadas (porta complexa)

ULA → processa duas ou mais operações aritméticas, relacionais e lógicas

Vamos estudar

Arquitetura:

1) Convencional

Arquitetura → variantes:

- a) Mux's + funções Booleanas (MSI)
- b) Funções Booleanas de dois níveis
- c) Funções Booleanas multi-nível

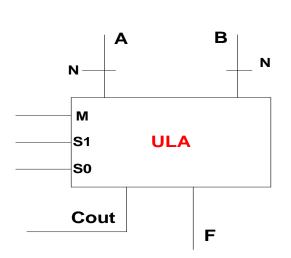
Estilos de projeto:

- a) Rede Iterativa
- b) Funções MSI

Estilos de projeto:

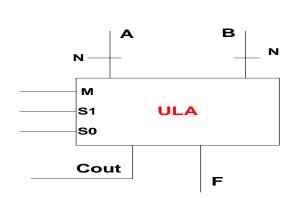
a) Rede iterativa; b) Funções MSI

Exemplo-1:

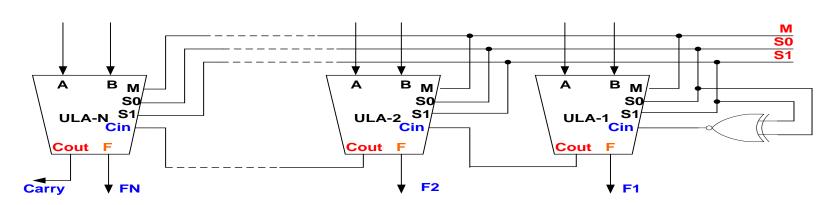


Seleção M. S4. S0	Operação (A, B)
M S1 S0	
0 0 0	A mais 1; Se Cin-0=1
0 0 1	A menos 1; Se Cin- ₀ =0
0 1 0	A mais B mais Cin-0
0 1 1	B menos A; Se Cin- ₀ =1
1 0 0	Transferência de A
1 0 1	Complemento e transf. de A
1 1 0	Lógica XOR
1 1 1	Lógica XNOR

Estilos de projeto: Rede iterativa



Seleção	Operação (A, B)	
M S1 S0		
0 0 0	A mais 1; Se Cin-₀=1	
0 0 1	A menos 1; Se Cin-o=0	
0 1 0	A mais B mais Cin-o	
0 1 1	B menos A; Se Cin-₀=1	
1 0 0	Transferência de A	
1 0 1	Complemento e transf. de A	
1 1 0	Lógica XOR	
1 1 1	Lógica XNOR	



ULA Ripple Carry

Projeto da célula básica: Rede Iterativa Técnica: síntese por operação (XOR)

Seleção M S1 S0	Operação (A, B)	Função F	Função Cout
0 0 0	A mais 1; Se Cin- ₀ =1	A ⊕Cin	A Cin
0 0 1	A menos 1; Se Cin-0=0	_A ⊕Cin	A + Cin
0 1 0	A mais B mais Cin-o	A ⊕B ⊕Cin	A B + (A ⊕B) Cin
0 1 1	B menos A; Se Cin-0=1	Ā ⊕B ⊕Cin	ĀB+(Ā⊕B) Cin
1 0 0	Transferência de A	A	X
1 0 1	Complemento e transf. de A	Ā	X
1 1 0	Lógica XOR	A ⊕B	X
1 1 1	Lógica XNOR	A⊕B	X

Projeto de ULA (unidade lógica e aritmética) Técnica: síntese por operação (XOR)

Seleção M S1 S0	Operação (A, B)	Função F	Função Cout
0 0 0	A mais 1; Se Cin-o=1	A ⊕Cin	A Cin
0 0 1	A menos 1; Se Cin-0=0	_A ⊕Cin	A + Cin
0 1 0	A mais B mais Cin-o	A ⊕B ⊕Cin	A B + (A ⊕B) Cin
0 1 1	B menos A; Se Cin-0=1	Ā ⊕B ⊕Cin	$\overline{A} B + (\overline{A \oplus B}) Cin$
1 0 0	Transferência de A	A	X
1 0 1	Complemento e transf. de A	Ā	χ
1 1 0	Lógica XOR	A ⊕B	X
111	Lógica XNOR	A ⊕B	Х

Como obter as funções

Sabendo que: Si=Ai⊕Bi⊕Cin e Ri=Ai'⊕Bi⊕Bin Cout=AiBi + (Ai⊕Bi)Cin / Bout=A'B + (Ai⊕Bi)'Bin

A mais 1 → A ⊕B(0)⊕Cin → soma zero em B, elimina o operando B: A⊕Cin

Para Cout \rightarrow AB(0) + (A \oplus B(0))Cin \rightarrow 0 + ACin

A menos 1 → A ⊕B(1)⊕Cin → soma hum em B, decrementa A: A'⊕Cin

Para Cout \rightarrow $AB(1) + (A \oplus B(1))Cin$ $A + A'Cin \rightarrow A + Cin$

Projeto de ULA (unidade lógica e aritmética) Técnica: síntese por operação (XOR)

Seleção M S1 S0	Operação (A, B)	Função F	Função Cout
0 0 0	A mais 1; Se Cin-o=1	A ⊕Cin	A Cin
0 0 1	A menos 1; Se Cin-o=0	_A ⊕Cin	A + Cin
0 1 0	A mais B mais Cin-o	A ⊕B ⊕Cin	A B + (A ⊕B) Cin
0 1 1	B menos A; Se Cin-0=1	Ā ⊕B ⊕Cin	ĀB+(Ā⊕B) Cin
1 0 0	Transferência de A	A	Х
1 0 1	Complemento e transf. de A	Ā	Х
1 1 0	Lógica XOR	A ⊕B	Х
111	Lógica XNOR	A ⊕B	χ

Como obter as funções

Sabendo que: Si=Ai⊕Bi⊕Cin e Ri=Ai'⊕Bi⊕Bin Cout=AiBi + (Ai⊕Bi)Cin / Bout=A'B + (Ai⊕Bi)'Bin

Para B menos A → fazendo por soma e usando complemento de 2, temos:

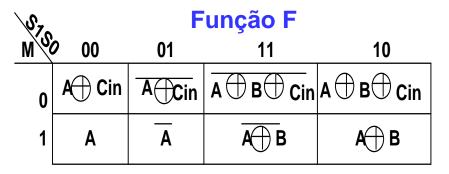
- 1) A' complemento de 1 e
- 2) complemento de 2 -> soma Cin-0=1

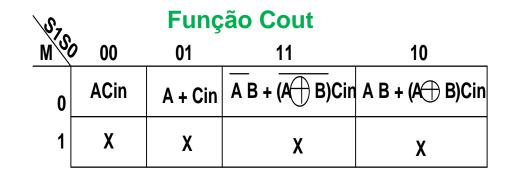
Onde: Ai'⊕Bi → (Ai⊕Bi)'

Rede iterativa: célula básica -> usando XOR

Seleção	Operação (A, B)	Função F	Função Cout
M S1 S0	Operação (A, D)	Í	
0 0 0	A mais 1; Se Cin-o=1	A ⊕Cin	A Cin
0 0 1	A menos 1; Se Cin-o=0	— A ⊕Cin	A + Cin
0 1 0	A mais B mais Cin-o	A ⊕B ⊕Cin	A B + (A ⊕B) Cin
011	B menos A; Se Cin-₀=1	Ā ⊕B ⊕Cin	$\overline{A} B + (\overline{A \oplus B}) Cin$
1 0 0	Transferência de A	A	X
1 0 1	Complemento e transf. de A	Ā	X
110	Lógica XOR	A ⊕B	X
111	Lógica XNOR	A ⊕B	X

Mapa de Karnaught reduzido

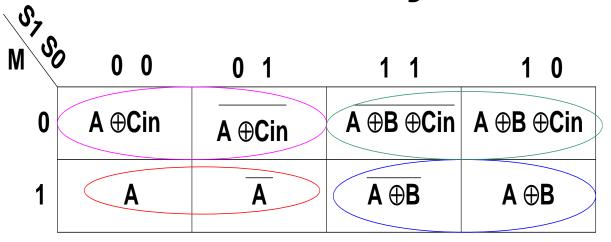




Rede iterativa: célula básica

Usando a técnica de Mapa-K-reduzido

Arquitetura: Mux's + Função com XOR

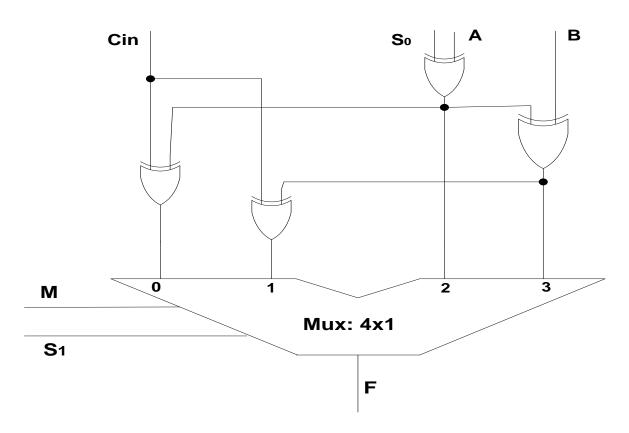


 $F=\overline{M} \ \overline{S_1}(A \oplus Cin \oplus S_0) + \overline{M} \ S_1(A \oplus B \oplus Cin \oplus S_0) + \overline{M} \ \overline{S_1}(A \oplus S_0) + \overline{M} \ S_1(A \oplus B \oplus S_0)$

Termo: M'S1'(S0'(A \oplus Cin)+S0(A \oplus Cin)') \rightarrow M'S1'(A \oplus Cin \oplus S0)

Rede iterativa: célula básica

Arquitetura: Mux + lógica XOR

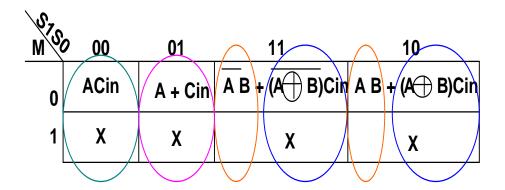


Rede iterativa: célula básica

Arquitetura: Mux + lógica XOR

W/S	00	01	11	10
0	ACin	 	AB+(AB)Cin	A B + (A B)Cin
1	Х	Х	Х	Х

1/2)
S1'S0'ACin + S1'S0(A+Cin)
S1'(S0'ACin + S0A + S0Cin)
S1'(S0'ACin+S0Cin (A+A') + S0A)
S1'(S0'ACin + S0ACin + S0A'Cin+S0A)
S1'(S0A(Cin +1) + Cin(S0'A+S0A'))
S1'(S0A + Cin(A⊕S0))

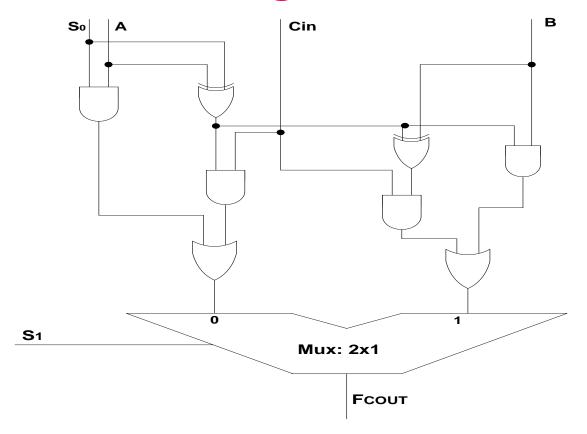


```
3)
S1(S0Cin(A⊕B)' + S0'Cin(A⊕B))
S1Cin(S0⊕A⊕B)
4)
S1(S0A'B + S0'AB)
S1B(S0⊕A)
```

Frout = $S1'(S0A + Cin(A \oplus S0)) + S1(Cin(S0 \oplus A \oplus B) + B(S0 \oplus A))$

Rede iterativa: célula básica

Arquitetura: Mux + lógica XOR



Projeto de ULA (unidade lógica e aritmética) Rede iterativa: célula básica Arquitotura: Euroão Roglogna multi pívol

Arquitetura: Função Booleana multi-nível

	Seleção M S1 S0		ção	Operação (A, B)	Função F	Função Cout
			S0	Operação (A, B)		
	0	0	0	A mais 1; Se Cin-0=1	A ⊕Cin	A Cin
	0	0	1	A menos 1; Se Cin- ₀ =0	Ā ⊕Cin	A + Cin
	0	1	0	A mais B mais Cin-o	A ⊕B ⊕Cin	A B + (A ⊕B) Cin
	0	1	1	B menos A; Se Cin- ₀ =1	Ā ⊕B ⊕Cin	Ā B + (Ā ⊕B) Cin
	1	0	0	Transferência de A	A	x
	1	0	1	Complemento e transf. de A	Ā	x
	1	1	0	Lógica XOR	A ⊕B	x
	1	1	1	Lógica XNOR	A ⊕ B	x

Rede iterativa: célula básica

Arquitetura: Função Booleana multi-nível

Seleção M S1 S0	Operação (A, B)	Função F	Função Cout
0 0 0	A mais 1; Se Cin-o=1	A ⊕Cin	A Cin
0 0 1	A menos 1; Se Cin-0=0	—————————————————————————————————————	A + Cin
0 1 0	A mais B mais Cin-o	A ⊕B ⊕Cin	A B + (A ⊕B) Cin
0 1 1	B menos A; Se Cin-0=1	Ā ⊕B ⊕Cin	ĀB+(Ā⊕B) Cin
100	Transferência de A	A	X
1 0 1	Complemento e transf. de A	Ā	X
1 1 0	Lógica XOR	A ⊕B	X
1 1 1	Lógica XNOR	A ⊕B	Х

Análise da Função F

Projeto de ULA (unidade lógica e aritmética) Rede iterativa: célula básica

Arquitetura: Função Booleana multi-nível

Seleção M S1 S0		Operação (A, B)		Função F	Função Cout	
	0	0	0	A mais 1; Se Cin-o=1	A ⊕Cin	A Cin
	0	0	1	A menos 1; Se Cin-o=0	—————————————————————————————————————	A + Cin
	0	1	0	A mais B mais Cin-o	A ⊕B ⊕Cin	A B + (A ⊕B) Cin
	0	1	1	B menos A; Se Cin-0=1	Ā ⊕B ⊕Cin	ĀB+(Ā⊕B) Cin
	1	0	0	Transferência de A	A	X
	1	0	1	Complemento e transf. de A	Ā	X
	1	1	0	Lógica XOR	A ⊕B	X
	1	1	1	Lógica XNOR	A ⊕B	X

Análise da Função Cout

```
M'S1'→ S0'(ACin) + S0(A + Cin)→
S0'(ACin) + S0(A + A'Cin) →
AS0 + Cin(S0'A + S0A') →
M'S1"→ AS0 + Cin(A⊕S0)
```

```
M'S1→ S0'(AB + (A⊕B)Cin) + S0(A'B + (A⊕B)'Cin)'→
S0'(AB + (A'B + AB')Cin) +
S0(A'B + (A'B' + AB) Cin →
S0'AB + S0A'B → B(S0 ⊕A)
Cin(S0'AB' + S0'A'B + S0AB + S0A'B') →
Cin(S0⊕A⊕B)
```

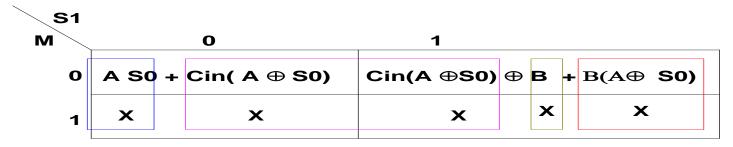
 $M'S1 \rightarrow B(S0 \oplus A) + Cin(S0 \oplus A \oplus B)$

Rede iterativa: célula básica

Arquitetura: Função Booleana multi-nível



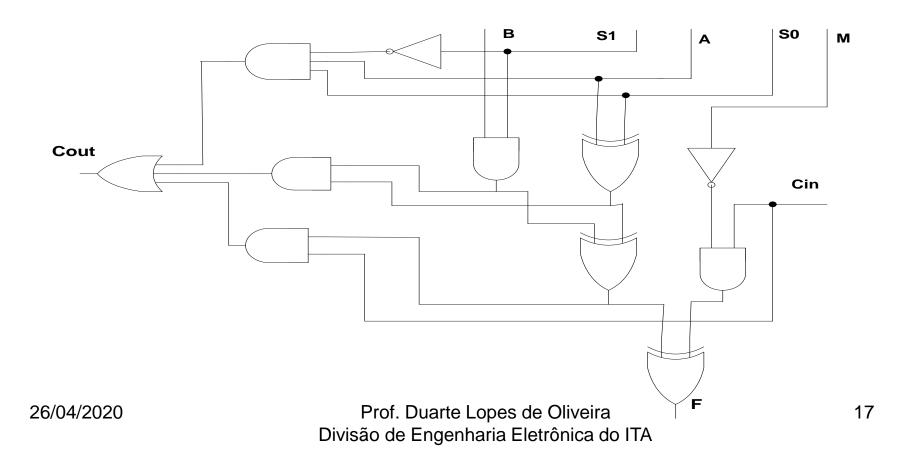
 $F=(S_1B)\oplus (\overline{M} Cin)\oplus (A\oplus S_0)$



Cout=A S₀ $\overline{S_1}$ + S₁ B(S₀ \oplus A) + (BS₁) \oplus (A \oplus S₀) Cin

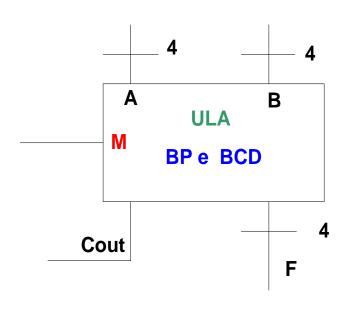
Rede iterativa: célula básica

Arquitetura: Função Booleana multi-nível



Estilos de projeto: b) Funções MSI

Exemplo-2:



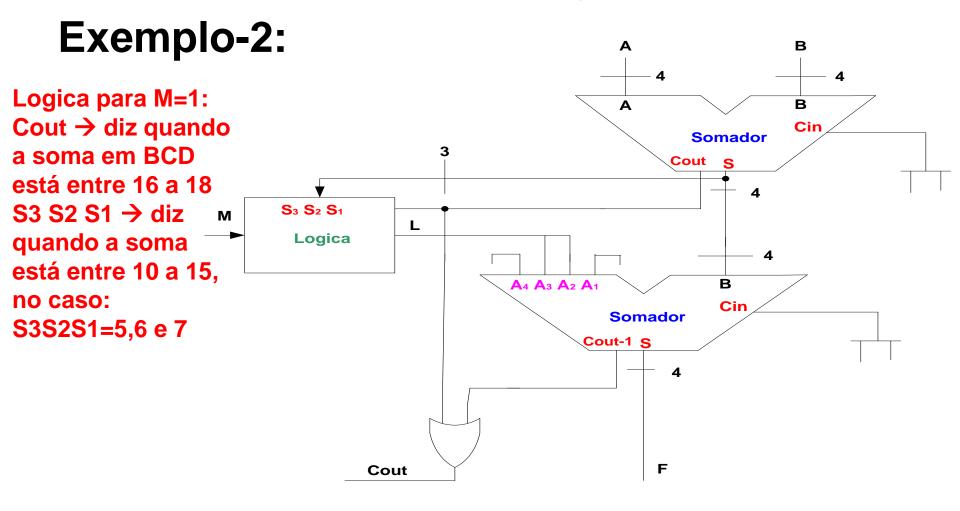
Se M=0→ realiza adição binário puro

Se M=1→ realiza adição BCD

A e B são números naturais

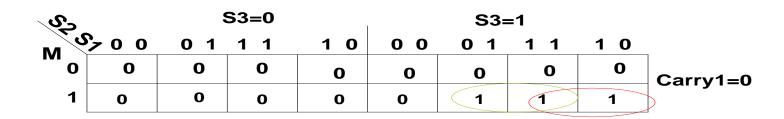
Regra: Soma > 9 em BCD soma 6

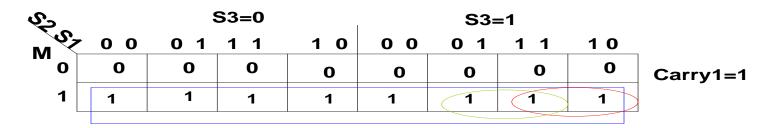
Estilos de projeto: b) Funções MSI



Estilos de projeto: b) Funções MSI

Exemplo-2: lógica

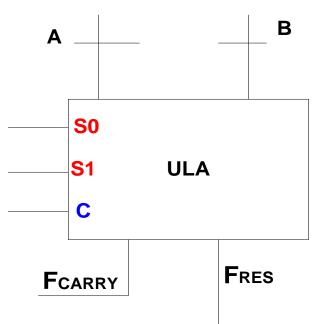




L=M Carry1 + M S3 S1 + M S3 S2

Estilos de projeto: Funções MSI

Exemplo-3:



Sele	eção	
C=0	S0 S1	Operação
0=0	11	A mais B
	0 0	A mais 1
C=1	0 1	B mais 1
	1 0	A menos B

Projeto de ULA (unidade lógica e aritmética) Estilos de projeto: Funções MSI Exemplo-3:

