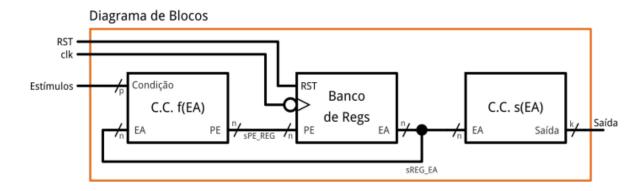
Máquina de Estado

Componentes da Máquina de Estados:

É um autômato finito com vários estados que mudam de acordo com o estado atual e o estímulo recebido e também tem saída(s) de acordo com o estado atual.

Usa dois circuitos combinacionais e um banco de registradores, os C.Cs são o de função de próximo estado, que recebe o estado atual, os estímulos e tem como saída o próximo estado, e o de saída, que a partir do estado atual oferece as saídas do sistema.



Entradas e saídas:

Entradas:

Moeda de 50 centavos (m50);

Moeda de 25 centavos (m25).

Saídas:

Dispenser de chocolates (disp);

Colocar as moedas no cofre (cof);

Devolver as moedas (dev);

Bloquear o recebimento de moedas (m rec).

Estados:

Eoo: 000;

E50: 001;

E25: 010;

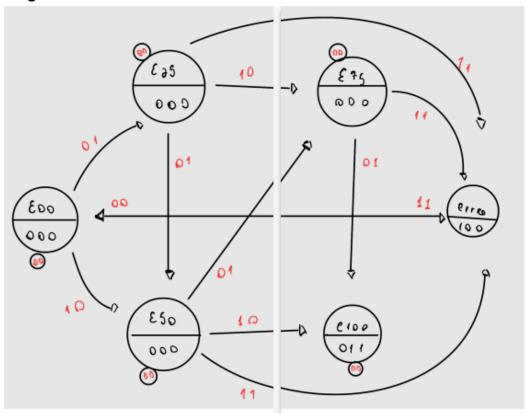
E75: 011;

E100: 100:

Eerro: 111;

ENP:: XXX(101 e 110).

Diagrama de Estados:

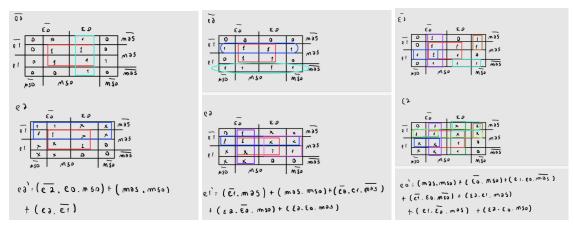


Função de Próximo Estado:

As entradas são os 3 bits do estado atual e os 2 estímulos, as saídas são o próximo estado, como representado na tabela:

EA	E(2)	E(1)	E(0)	M50	M25	PE	E(2)'	E(1)'	E(0)'
E00	0	0	0	0 0 1 1	0 1 0 1	E00 E25 E50 Eerro	0 0 0 1	0 1 0 1	0 0 1 1
E50	0	0	1	0 0 1 1	0 1 0 1	E50 E75 E100 Eerro	0 0 1 1	0 1 0 1	1 1 0 1
E ₂₅	0	1	0	0 0 1 1	0 1 0 1	E25 E50 E75 Eerro	0 0 0 1	1 0 1 1	0 1 1 1
E ₇₅	0	1	1	0 0 1 1	0 1 0 1	E75 E100 Eerro Eerro	0 1 1 1	1 0 1	1 0 1
E100	1	0	0	0 0 1 1	0 1 0	E100 Eerro Eerro Eerro	1 1 1	0 1 1 1	0 1 1 1

ENP	1	0	1	0 0 1 1	0 1 0 1	Х	Х	Х	X
ENP	1	1	0	0 0 1 1	0 1 0 1	Х	X	Х	X
Eerro	1	1	1	0 0 1 1	0 1 0 1	E00 E25 E50 Eerro	0 0 0 1	0 1 0 1	0 0 1 1



Que, depois de simplificar com DVKs, fica assim:

```
pe(2) <= (m50 and m25) or (not ea(2) and ea(0) and m50) or (not ea(2) and ea(1) and ea(0) and m25);

pe(1) <= (not ea(1) and m25) or (m50 and m25) or (not ea(2) and ea(1) and not m25) or (ea(2) and m25);

pe(0) <= (not ea(0) and m50) or (ea(1) and m50) or (ea(0) and not ea(1) and m25) or (not ea(0) and ea(1) and m25) or (ea(0) and ea(2) and not m25 and not m50);</pre>
```

Função de saída:

As entradas são os 3 bits do estado atual, que vem dos registradores.

EA	E(2)	E(1)	E(0)	Disp	Cof	Dev	M_rec
E00	0	0	0	0	0	0	1
E50	0	0	1	0	0	0	1
E ₂₅	0	1	0	0	0	0	1
E ₇₅	0	1	1	0	0	0	1
E100	1	0	0	1	1	0	0
Enp	1	0	1	Х	Х	Х	х

Enp	1	1	0	Х	Х	Х	X
Eerro	1	1	1	0	0	1	0

DVKs:

Dispenser	~E1	~E1	E1	E1
~E2	0	0	0	0
E2	1	х	0	X
	~E0	E0	E0	~E0

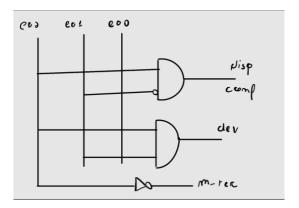
Cofre	~E1	~E1	E1	E1
~E2	0	0	0	0
E2	1	х	0	Х
	~E0	E0	E0	~E0

Devolver	~E1	~E1	E1	E1
~E2	0	0	0	0
E2	0	Х	1	Х
	~E0	E0	E0	~E0

M_rec	~E1	~E1	E1	E1
~E2	1	1	1	1
E2	0	X	0	X
	~E0	E0	E0	~E0

Que, ao simplificar, fica assim:

```
disp <= ea(2) and not ea(1);
cof <= ea(2) and not ea(1);
dev <= ea(1) and ea(2);
m_rec <= not ea(2);</pre>
```



Banco de registradores:

Basicamente, são 3 registradores, um para cada bit de entrada, ou seja, 3 FlipFlops do tipo D, que guardam os bits do estado atual, recebidos da C.C. fPE. As saídas vão para o fPE e o fS, implementado assim:

```
r0 : ffd port map(din(0), clk, '1', cl, dout(0));
r1 : ffd port map(din(1), clk, '1', cl, dout(1));
r2 : ffd port map(din(2), clk, '1', cl, dout(2));
```

Implementação

A máquina de estados foi implementada conforme segue o print:

```
signal spe_reg, sreg_ea : std_logic_vector(2 downto 0);

begin

-- f(ea)
u_fpe : fpe port map(sreg_ea, m25, m50, spe_reg);

-- registradores
u_reg : bancoReg3b port map(spe_reg, rst, clk, sreg_ea);

-- s(ea)
u_fs : fs port map(spe_reg, disp, cof, dev, m_rec);
```

Simulação:

O primeiro teste foi recebendo duas moedas de 25 e uma de 50, transicionando entre os estados E00, E25, E75 e E100, e ativando as saídas de cofre, dispenser e desativando o m_rec.

O segundo foi recebendo duas moedas de 50, indo de E00->E50->E100 e ativando as mesmas saídas.

O terceiro teste foi recebendo duas moedas ao mesmo tempo, m25 <= '1' e m50 <= '1', simulando um erro, e ativando a devolução de moedas:

