# Automação Industrial baseada em PLCs

1ª Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

### **Objectivos:**

- Modelação de sistemas de eventos discretos.
- Análise de sistemas para automação industrial.
- Metodologias para a implementação de soluções em automação industrial.
- Linguagens de programação de PLCs.

### 1<sup>a</sup> aula

# Cap. 1 - Introdução à Automação

- Introdução aos dispositivos utilizados em automação industrial.
- Lógica cablada e lógica programada.
- Introdução às metodologias de descrição de problemas em automação industrial.

### Cap. 2 - Introdução aos PLCs

- Componentes constituíntes dos PLCs.
- Estrutura interna e funcionamento.
- Interfaces de entrada e de saída.
- Interligação entre PLCs.

# Programa da cadeira (cont.):

### Cap. 3 - Linguagens de Programação de PLCs

- •Diagramas de contactos (ladder diagram).
- Descrição dos componentes de uma linguagem típica (DOLOG80 e/ou STEP5).
- Estruturas de controlo de fluxo.

### Cap. 4 - GRAFCET

- A norma GRAFCET.
- Técnicas de modelação utilizando GRAFCET.

### Cap. 5 - Sistemas de Eventos Discretos

- Modelação de sistemas de eventos discretos.
- Autómatos.
- Redes de Petri.

### Programa da cadeira (cont.):

### Cap. 6 - Análise de Sistemas de Eventos Discretos

- Propriedades de SEDs.
- Metodologias para análise de SEDs.

### Cap. 7 - SEDs e Automação Industrial

- Relação GRAFCET/Redes de Petri.
- Análise das soluções de automação industrial por analogia com os sistemas de eventos discretos.

Para existir produção industrial as materias primas e/ou os componentes constituintes dos produtos que se pretendem produzir teem de ser manipulados da forma apropriada.

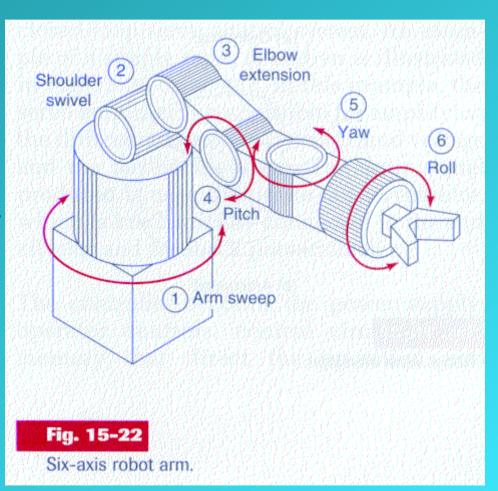
Com a revolução industrial aparecem as máquinas que transformam os produtos. Com o aparecimento do computador passa-se a ter uma forma de comandar automaticamanente os automatismos existentes.



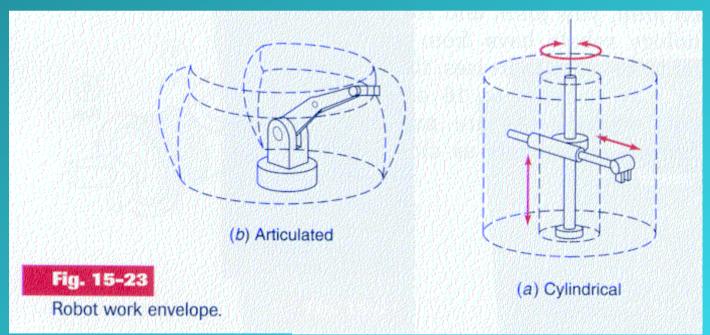
### **Manipuladores Robóticos**

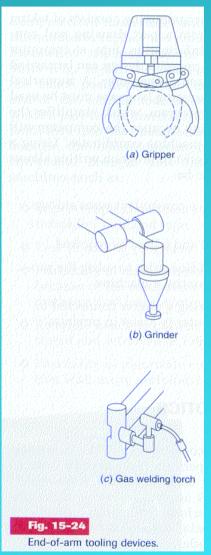
#### Características relevantes:

- •Número de graus de liberdade
- •Juntas de revolução ou prismáticas
- •Programação (linguagem de alto nível, teach pendent, ...)
- •Espaço de trabalho
- •Repetibilidade, precisão
- •Capacidade de carga e robustez.



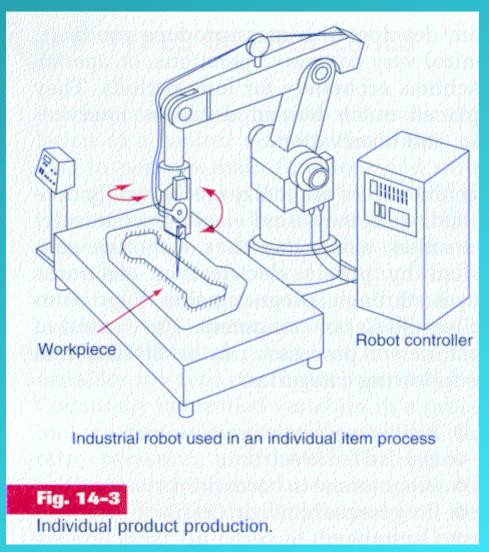
Manipuladores Robóticos (cont.)





**Manipuladores Robóticos (cont.)** 

Incorporação em células de trabalho implica dotar os manipuladores de interfaces para sincronismo, e comando externos.



### Máquinas de Comando Numérico

#### Características relevantes:

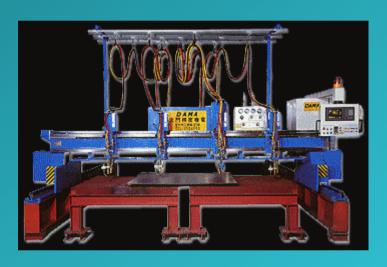
- •Número de graus de liberdade
- •Métodos de interpolação
- •Automatização na carga/descarga e na mudança de ferramentas
- •Programação (linguagem de alto nível, teach pendent, ...)
- •Espaço de trabalho
- •Repetibilidade, precisão.
- •Capacidade de carga e robustez.
- •Interface com o exterior
- •Sincronismo com exterior

### **Exemplos:**

Tornos, Frezadoras, Quinadeiras, ...



Máquinas de Comando Numérico (cont.)







### **Tapetes de Transporte**

### Características relevantes:

- •Automatização na carga/descarga
- •Comando
- •Repetibilidade, precisão.
- •Capacidade de carga e robustez.
- •Interface com o exterior
- •Sincronismo com exterior



### **AGVs (Automatic Guided Vehicles)**

### Características relevantes:

- Automatização na carga/descarga
- •Comando
- •Repetibilidade, precisão.
- •Capacidade de carga e robustez.
- •Interface com o exterior
- •Sincronismo com exterior



# Dispositivos utilizados em automação industrial: AGVs (cont.)

•Frota em operação em fábrica.



### Motores DC, AC e passo-a-passo

### Características relevantes:

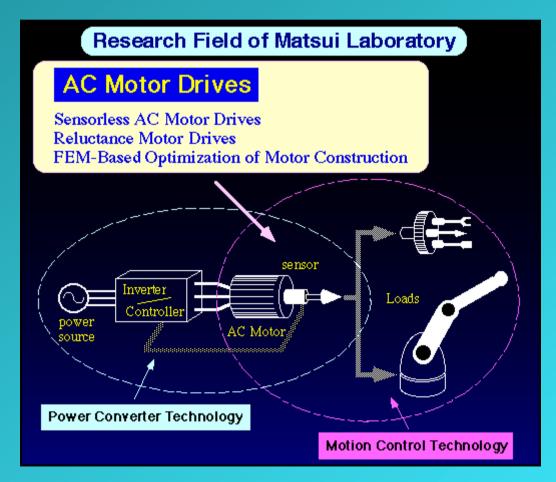
- •Tipo de arranque
- •Tipo de controlo
- •Repetibilidade, precisão.
- •Capacidade de carga e robustez.
- •Interface com o exterior
- •Sincronismo com exterior







Exemplo de motor AC com driver

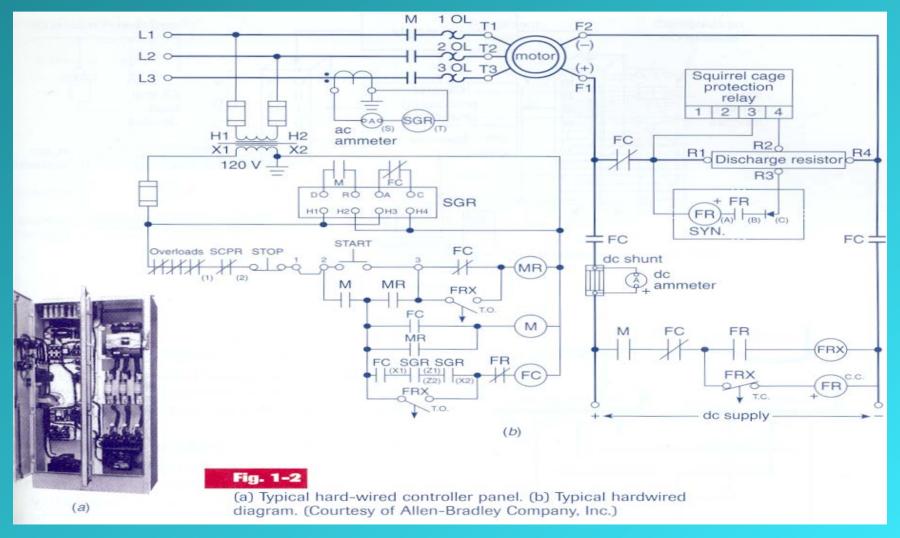


Dispositivos específicos

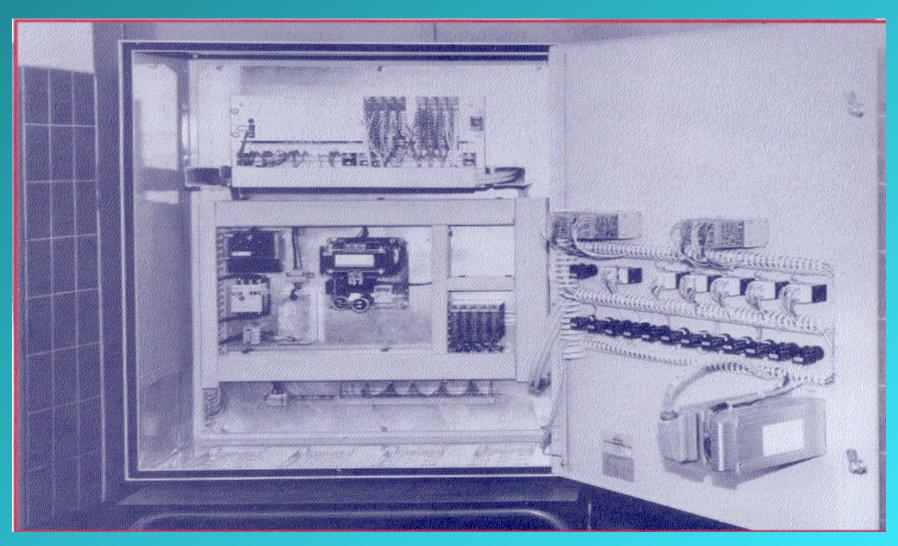
Exemplo: produção de embalagens de aluminio



# Lógica cablada vs



# vs Lógica programada



# Automação Industrial baseada em PLCs

2ª Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

### 2 a Aula

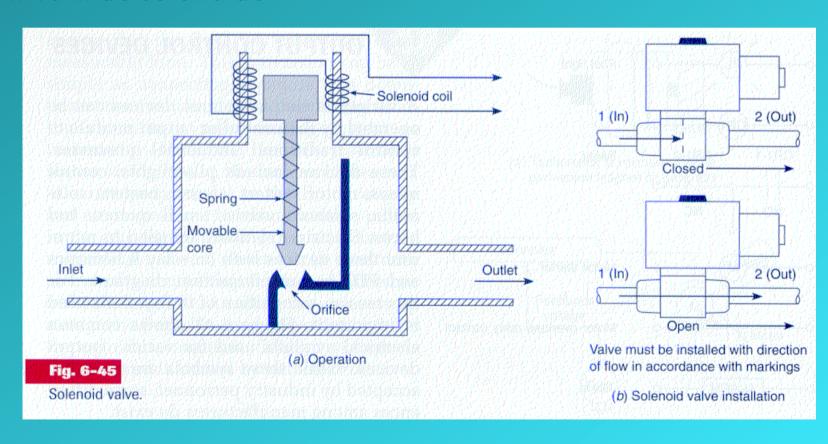
### Cap. 1 - Introdução à Automação

- Introdução aos dispositivos utilizados em automação industrial.
- Lógica cablada e lógica programada.
- Introdução às metodologias de descrição de problemas em automação industrial.

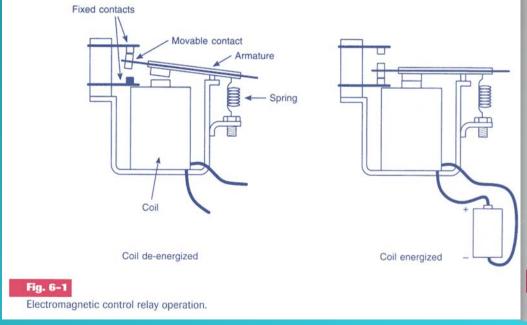
### Cap. 2 - Introdução aos PLCs

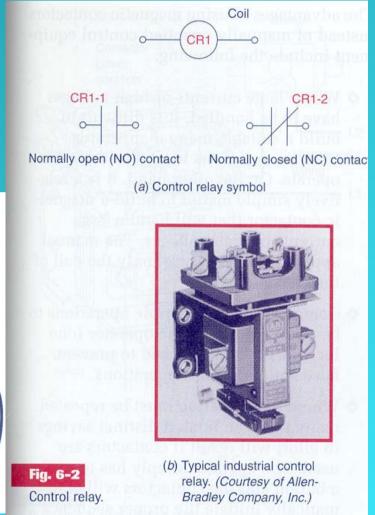
- Componentes constituíntes dos PLCs.
- Estrutura interna e funcionamento.
- Interfaces de entrada e de saída.
- Interligação entre PLCs.

### Válvula de solenoide

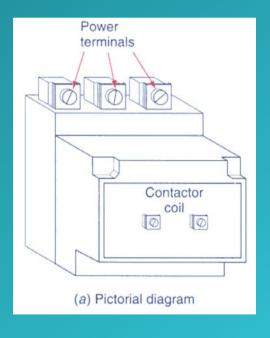


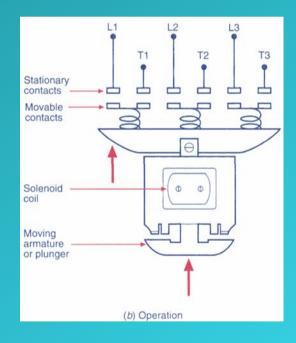
### Relés de comando

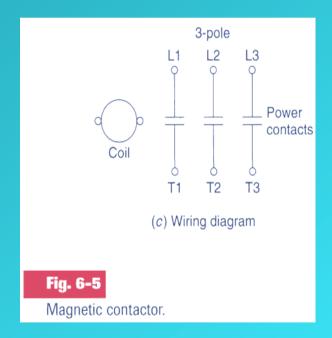




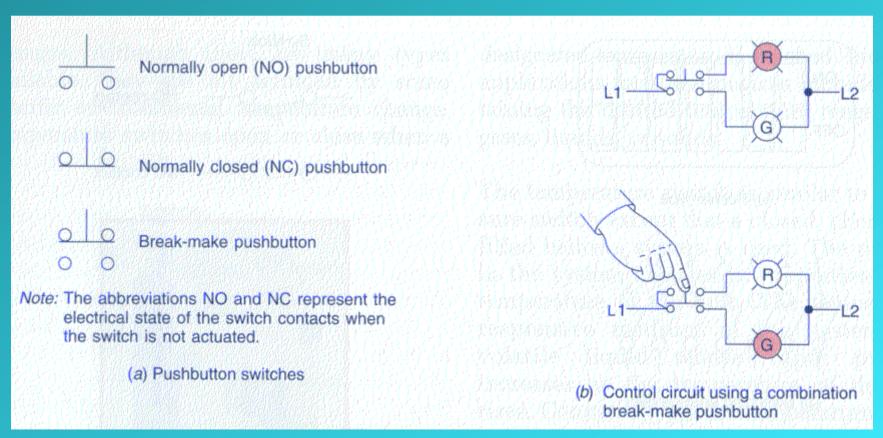
### **Contactor**



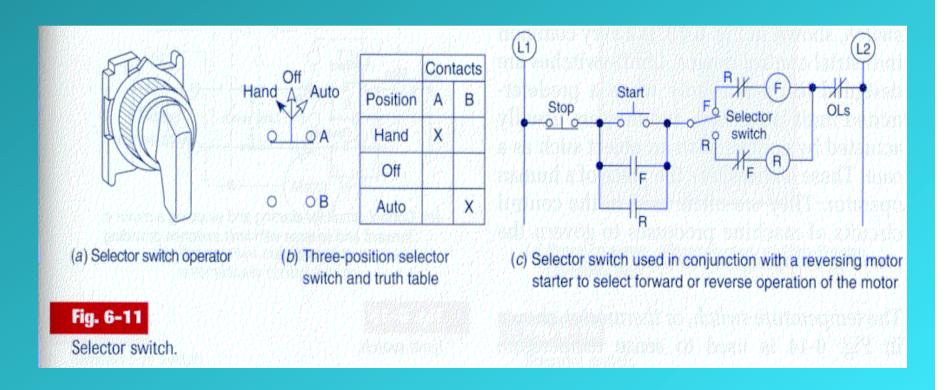




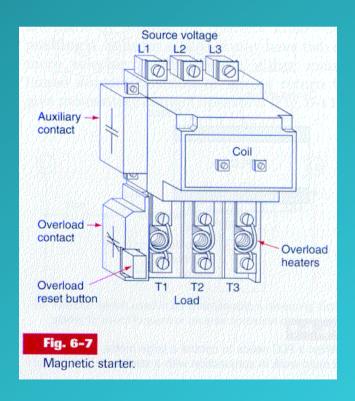
### Butões de pressão

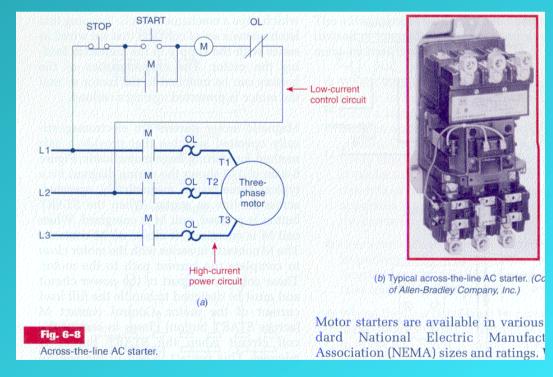


### Interruptor de selecção

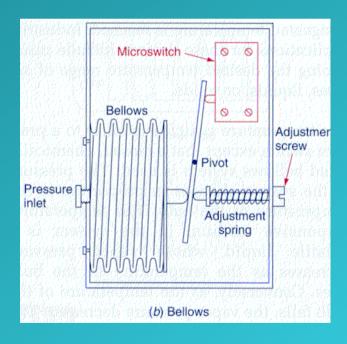


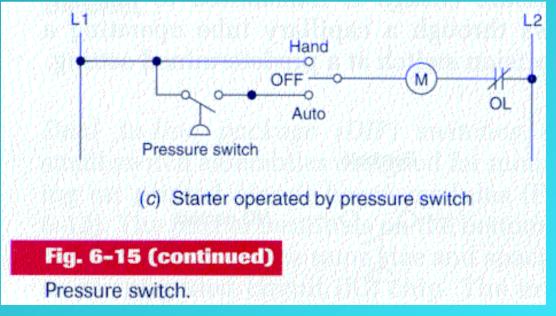
### **Arrancador magnético**



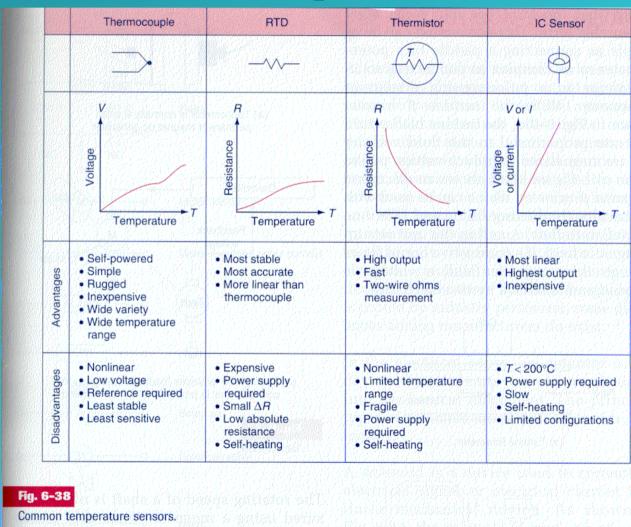


### Sensor de pressão

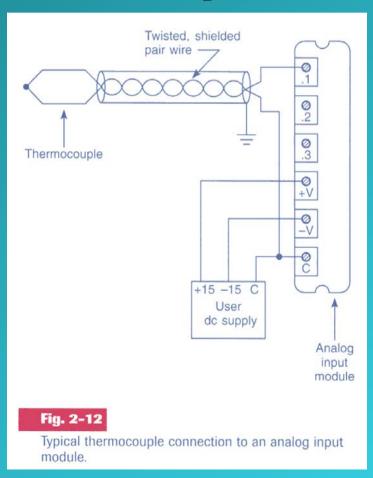




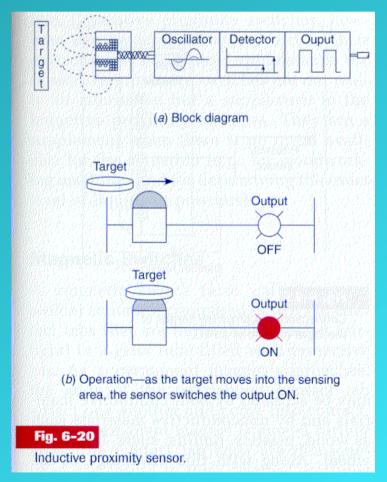
Sensores de temperatura



### **Termopar**

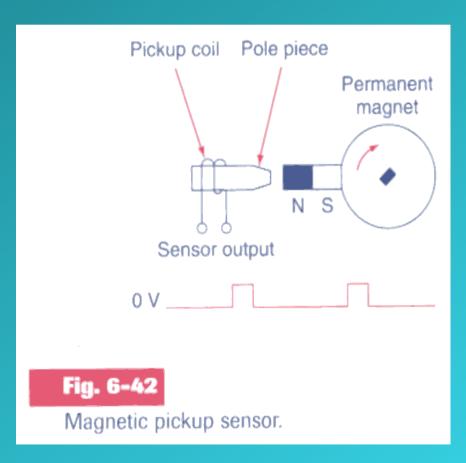


### Detector de proximidade

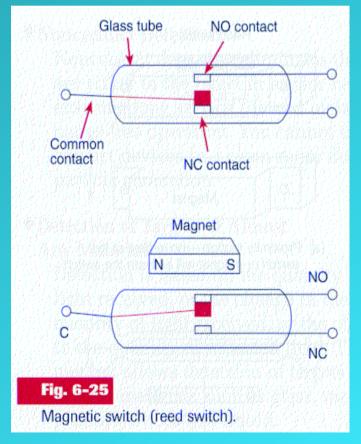


Pág. 11

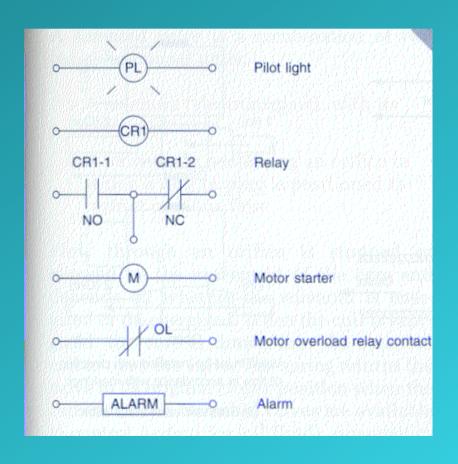
### **Detector magnético**

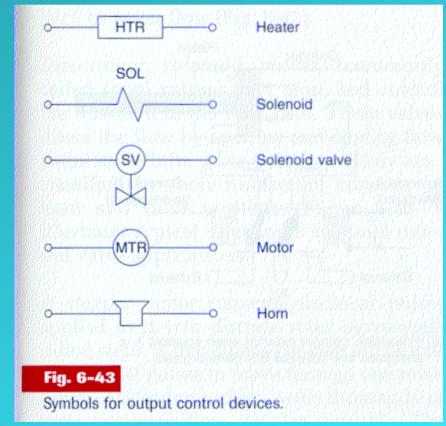


### Interruptor magnético



### Simbolos associados a vários actuadores





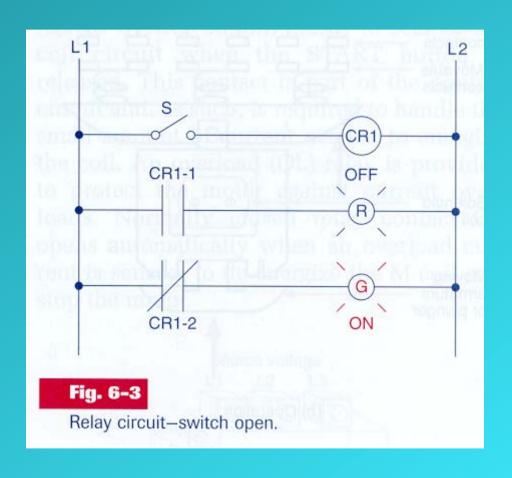
Ladder Diagram

ou

Diagramas em Escada

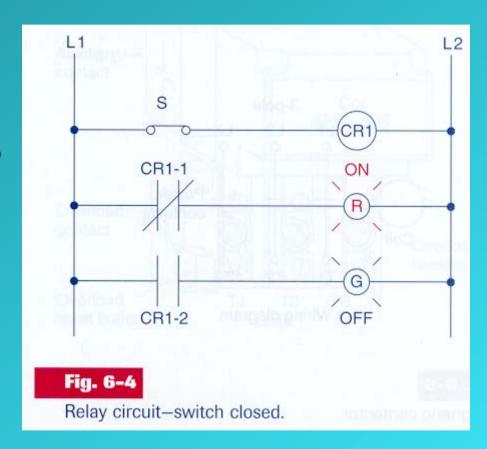
ou

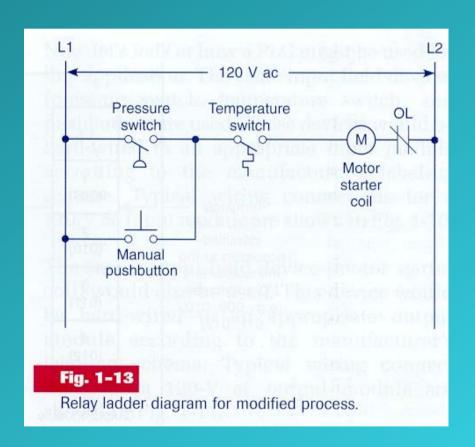
Diagramas de Contactos

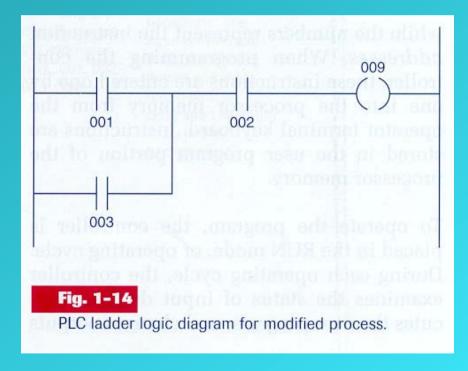


Ladder Diagram (cont.)

Exemplo de funcionamento

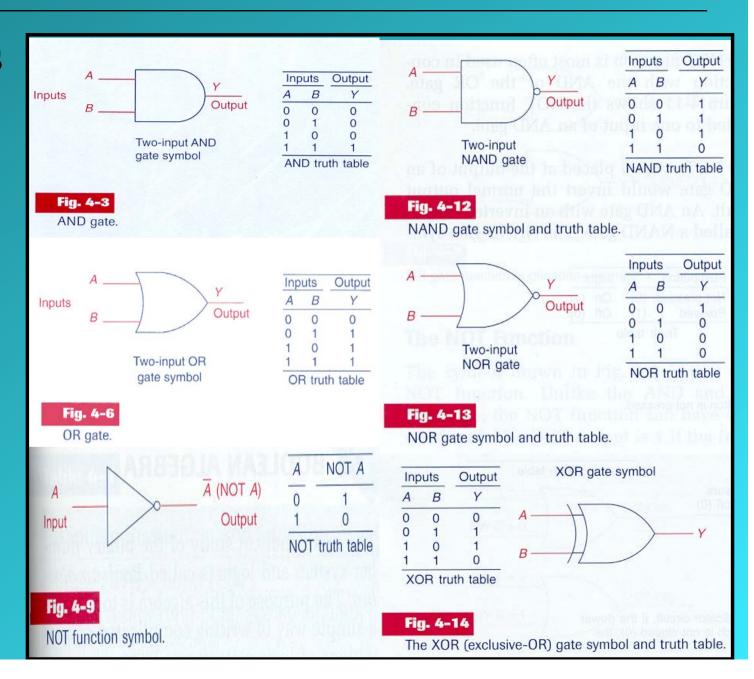






### Cap. 1 - Introdução à Automação

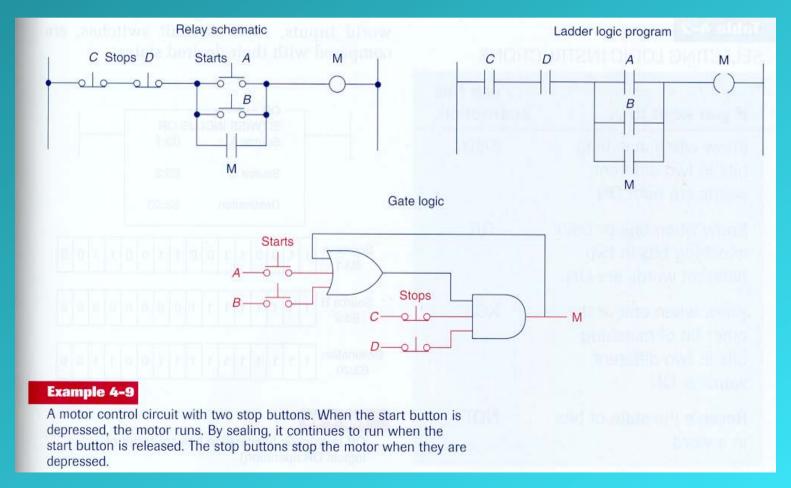
# Funções Lógicas



AI b PLCs

# Metodologias de descrição de problemas em Aut.

### Exemplo



# Automação Industrial baseada em PLCs

3ª Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

### 3 a Aula

### Cap. 1 - Introdução à Automação

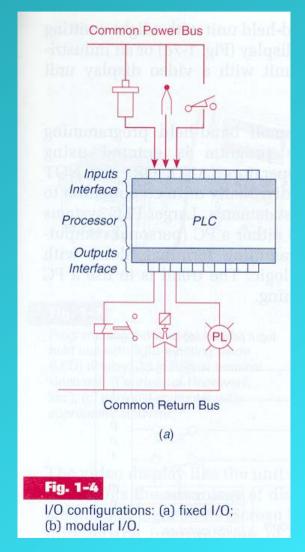
- Introdução aos dispositivos utilizados em automação industrial.
- Lógica cablada e lógica programada.
- Introdução às metodologias de descrição de problemas em automação industrial.

# Cap. 2 - Introdução aos PLCs

- Componentes constituíntes dos PLCs.
- Estrutura interna e funcionamento.
- Interfaces de entrada e de saída.
- Interligação entre PLCs.

É necessária a ligação de dispositivos de entrada (de comando ou sensores) e de saída (para aviso ou de actuação) aos PLCs.

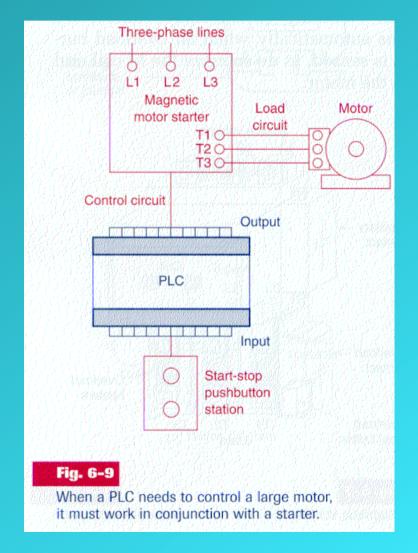
Será no PLC onde é implementado o programa que implementa a solução de automação especificada pelo utilizador.

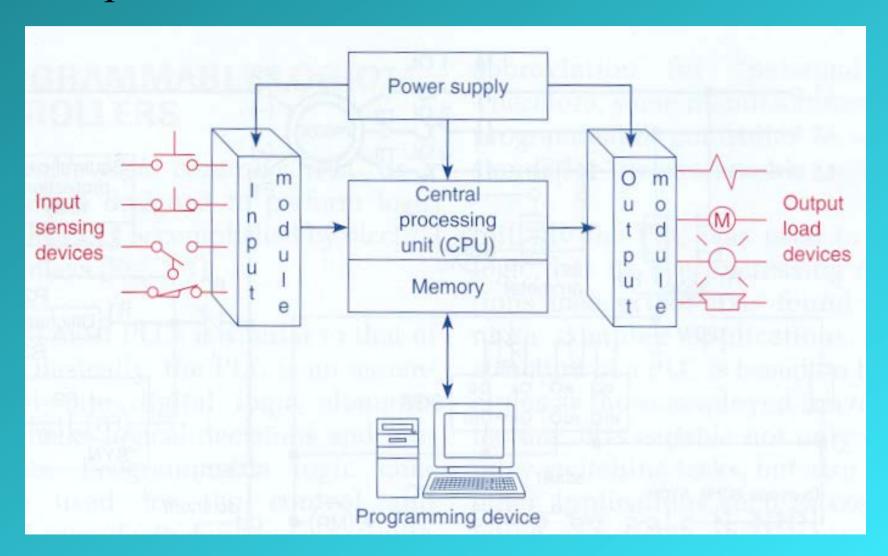


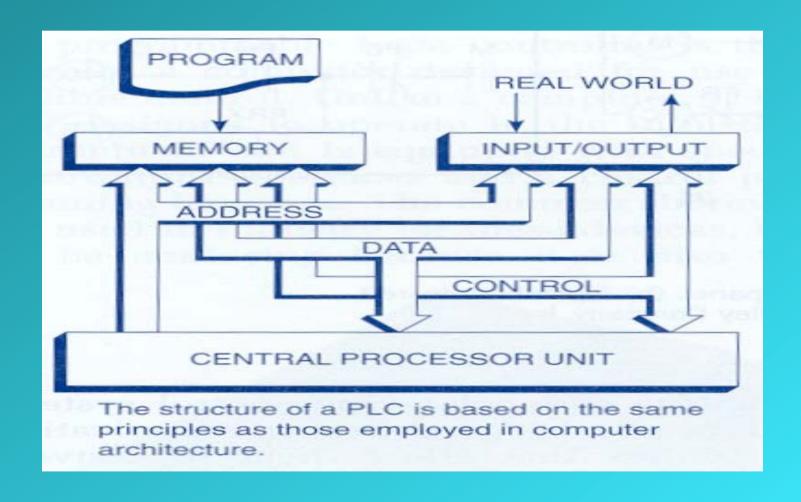
P. Oliveira

### Exemplo:

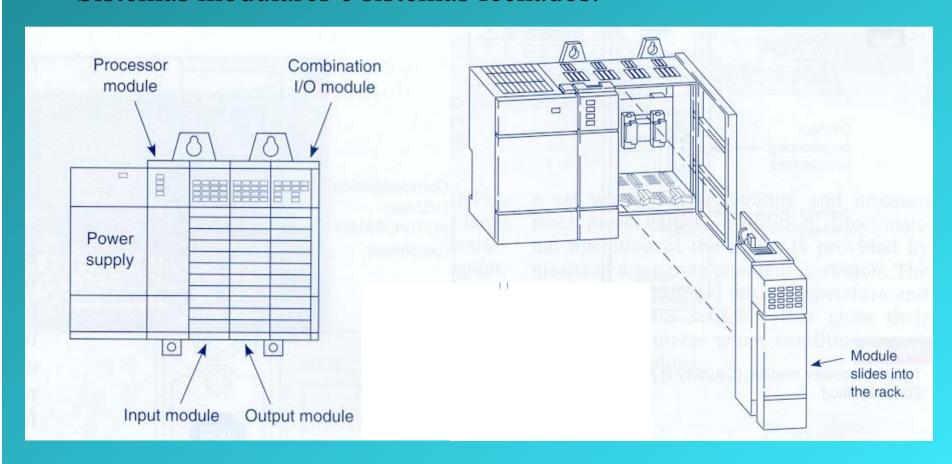
ligação de um motor a partir de uma botoneira, com botões de arranque e de paragem.

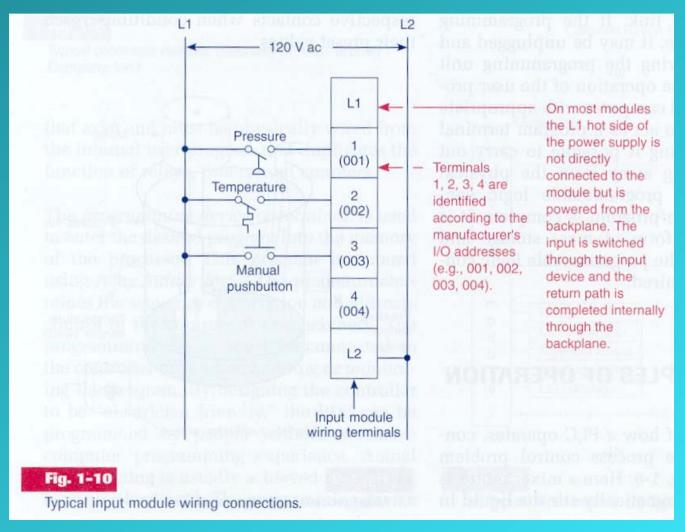


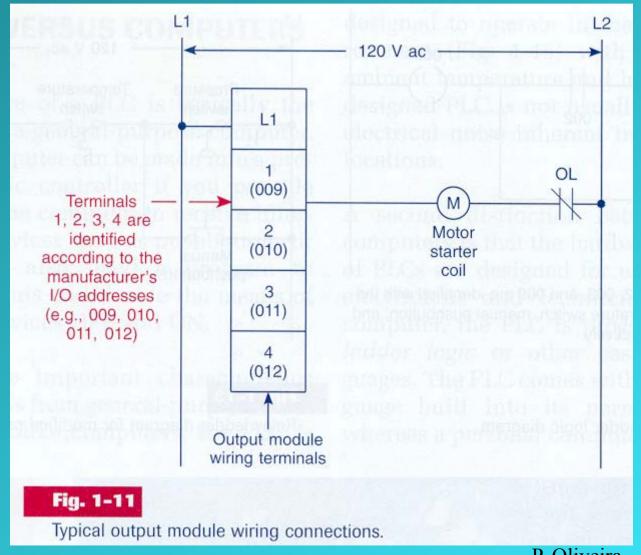


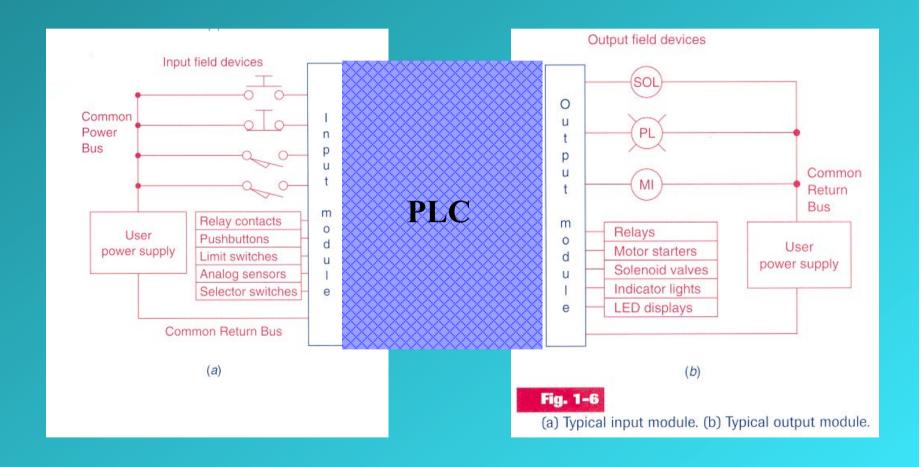


Sistemas modulares e sistemas fechados.

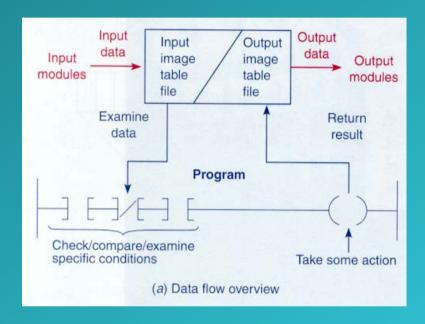




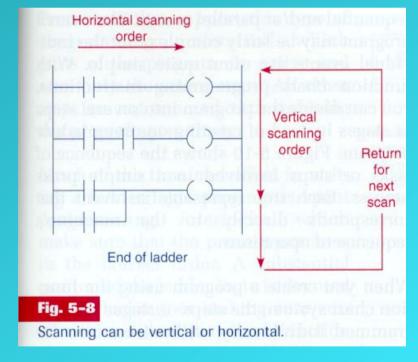




# Estrutura interna e funcionamento.

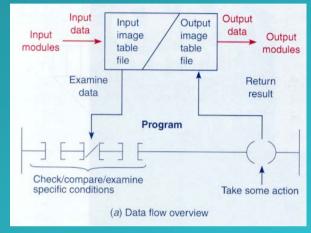


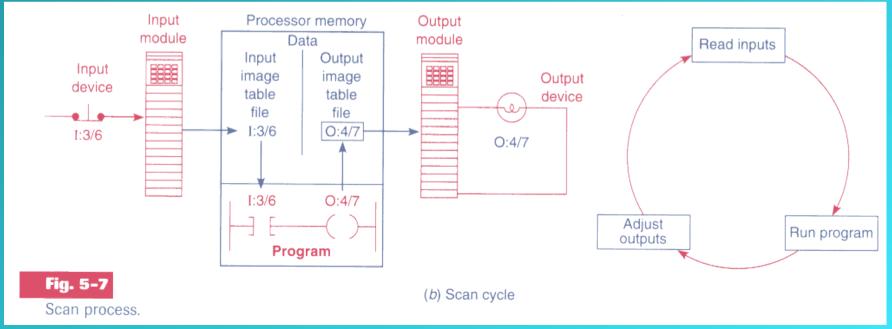
Interface para as entradas e saídas



Scanning de escadas

# Estrutura interna e funcionamento.

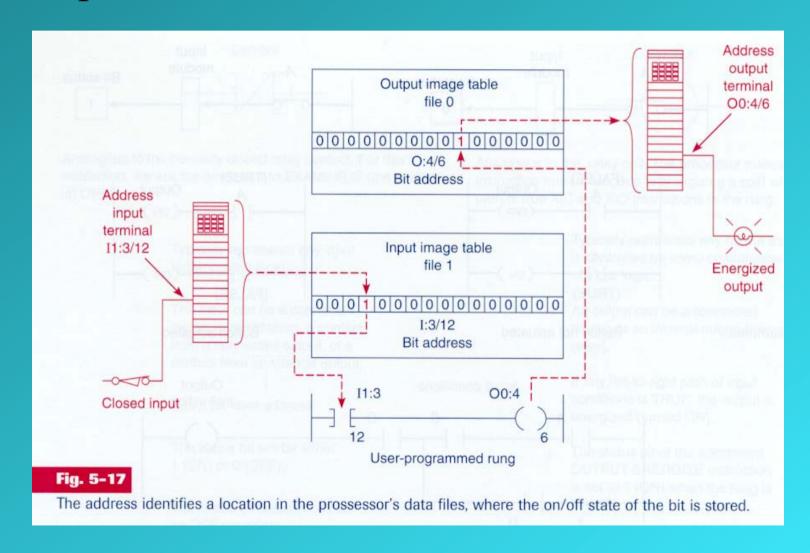




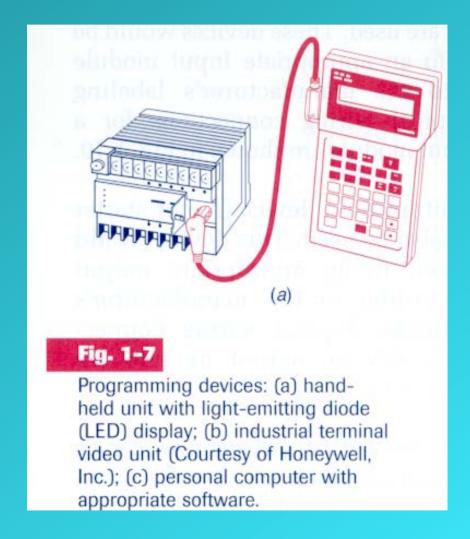
AI b PLCs

P. Oliveira

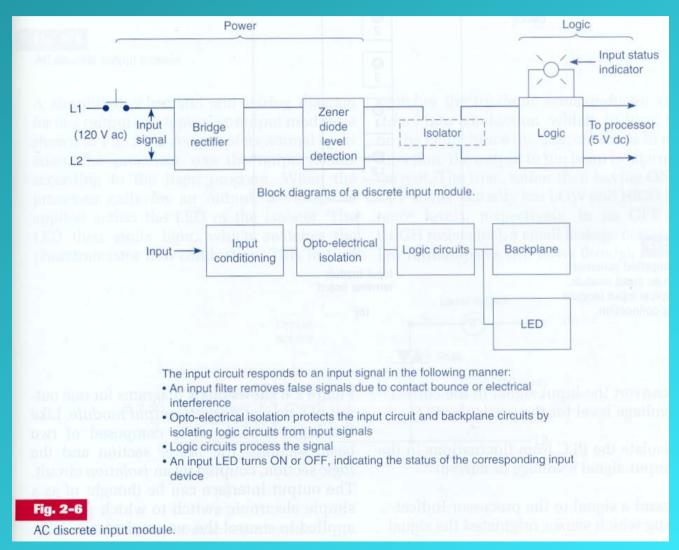
Pág. 12



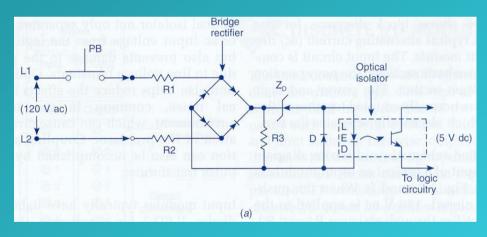
Programação utilizando dispositivos específicos



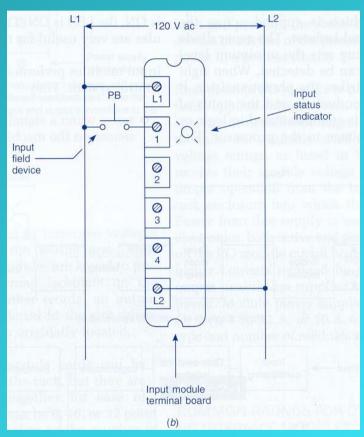
Módulo de entrada AC discreto



Módulo de entrada AC discreto: implementação simplificada

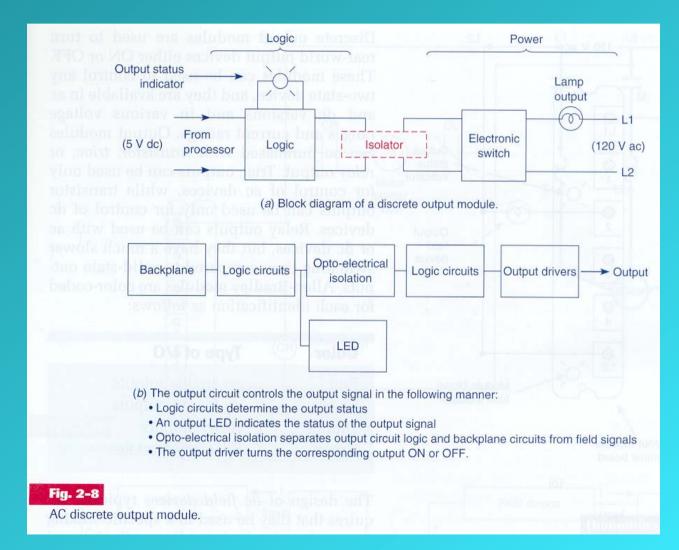


Circuito electrónico

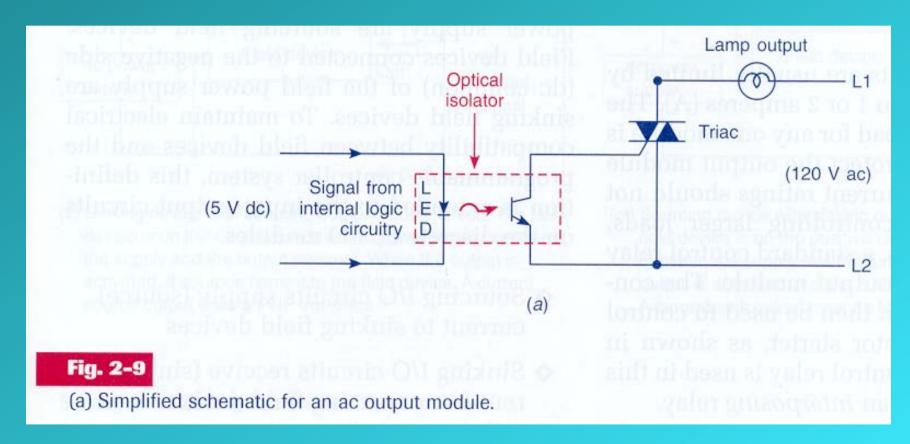


Ligações ao terminais de um PLC

Módulo de saída AC discreto



### Módulo de saída AC discreto



Circuito electrónico

# Automação Industrial baseada em PLCs

4<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

## 4ª Aula

### Cap. 2 - Introdução aos PLCs

- Componentes constituíntes dos PLCs.
- Estrutura interna e funcionamento.
- Interfaces de entrada e de saída.

### Cap. 3 - Linguagens de Programação de PLCs

- •Diagramas de contactos (ladder diagram).
- Descrição dos componentes de uma linguagem típica (DOLOG80 e/ou STEP5).
- Estruturas de controlo de fluxo.

### Cap. 4 - GRAFCET

- A norma GRAFCET.
- Técnicas de modelação utilizando GRAFCET.

  P. Oliveira

# Diagramas de contactos (ladder diagram)

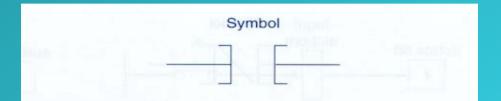
Ladder Diagram

ou

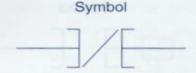
Diagramas em Escada

ou

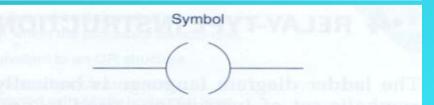
Diagramas de Contactos



Analogous to the normally open relay contact. For this instruction, we ask the processor to EXAMINE IF (the contact is) CLOSED.



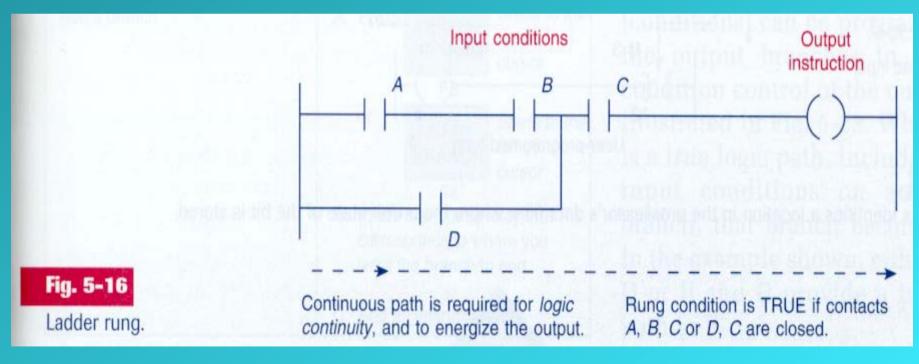
Analogous to the normally closed relay contact. For this instruction, we ask the processor to EXAMINE IF (the contact is) OPEN.

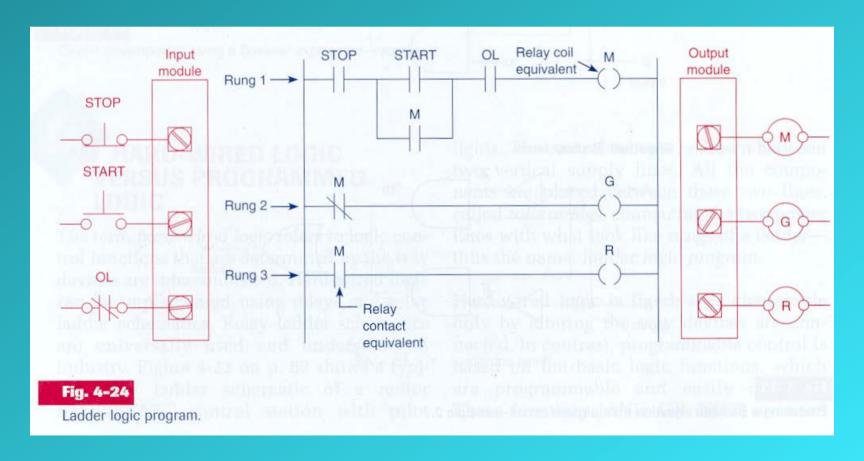


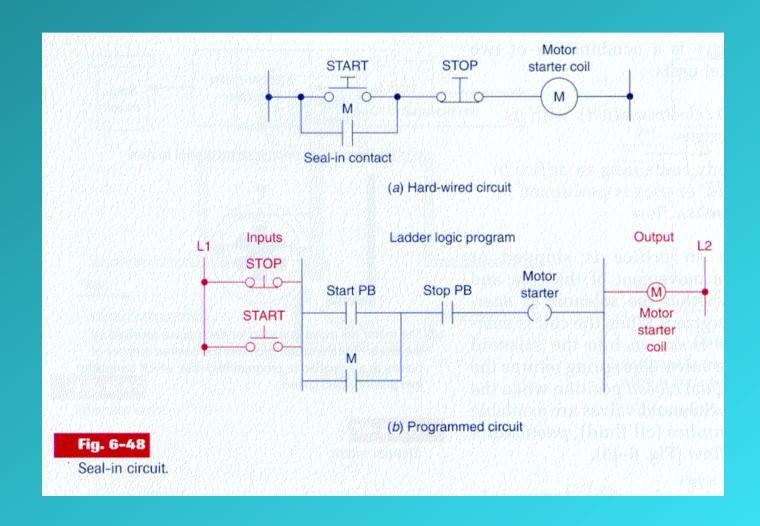
Analogous to the relay coil. The processor makes this instruction true (analogous to energizing a coil) when there is a path of true XIC and XIO instructions in the rung.

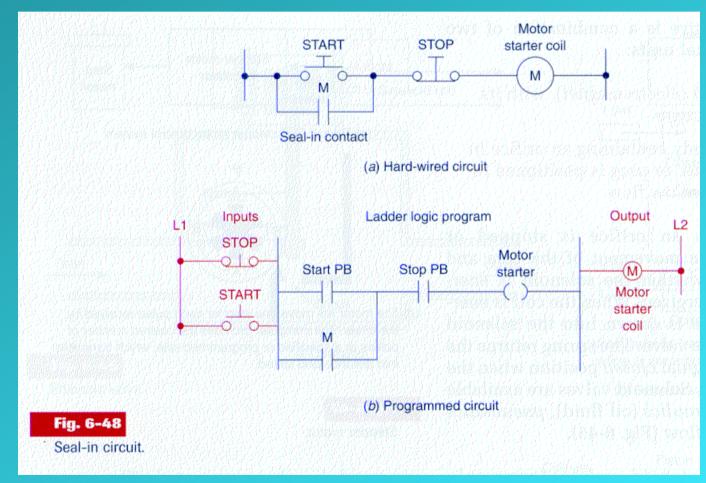
Instruções tipo relé

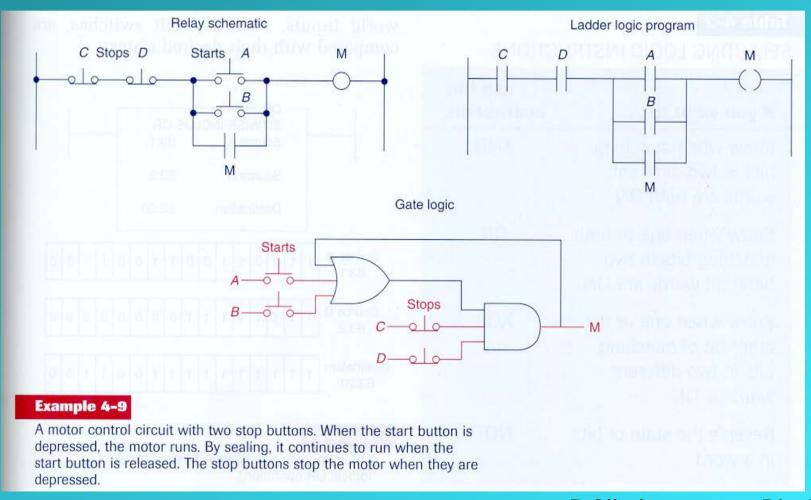
### Exemplo:



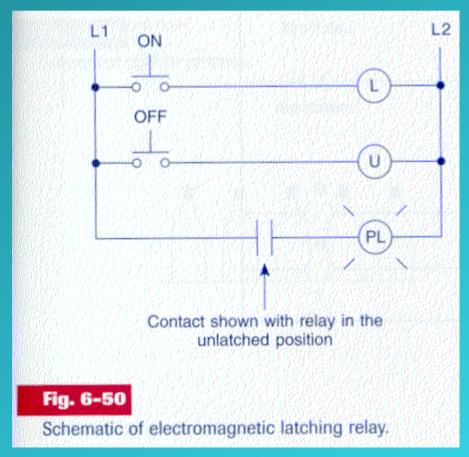


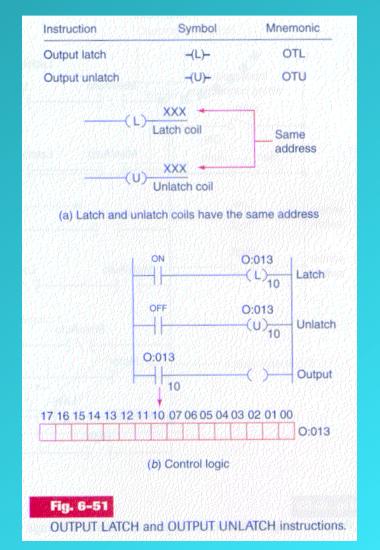




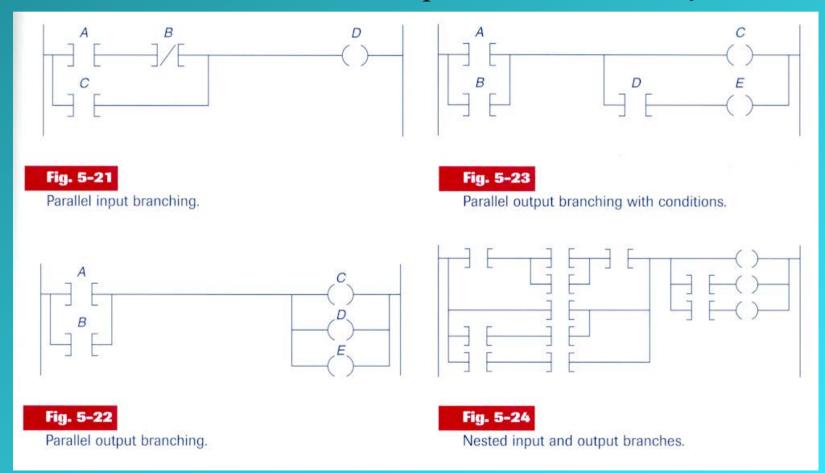


### Relés com latch e unlatch

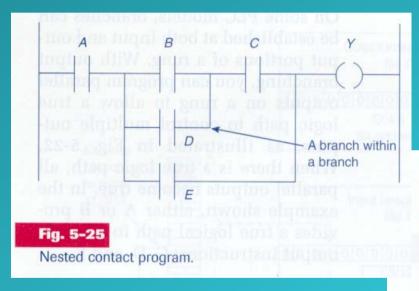




Caso Geral Entradas e Saídas em paralelo, com derivações



Contactos imbrincados e solução alternativa



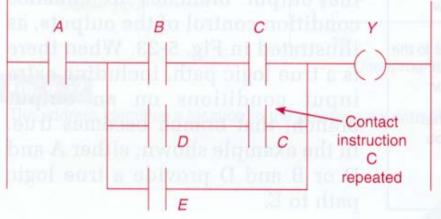
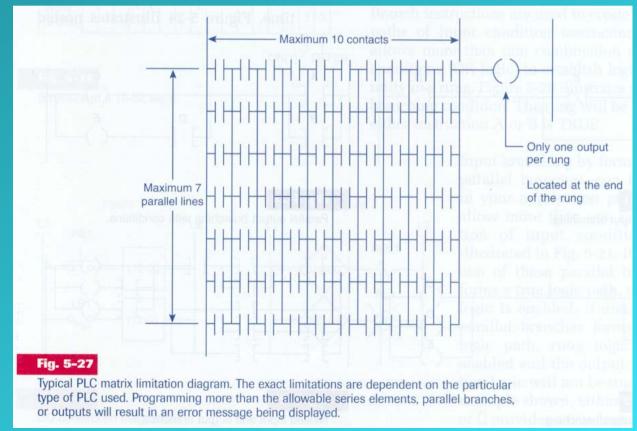


Fig. 5-26 Manual Inglus hon Jugal

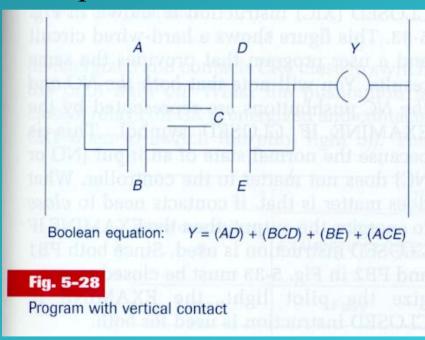
Program required to eliminate nested contact.

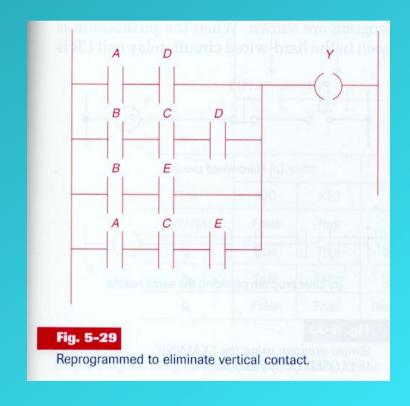
No caso prático de cada PLC existem limitações nas matrizes de ligações a especificar.



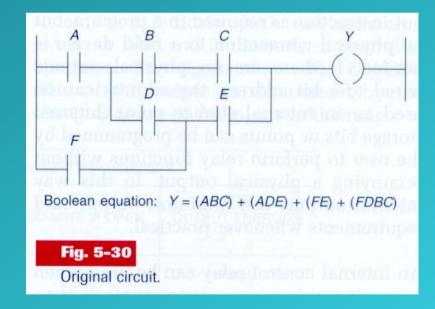
Contactos verticais e solução alternativa

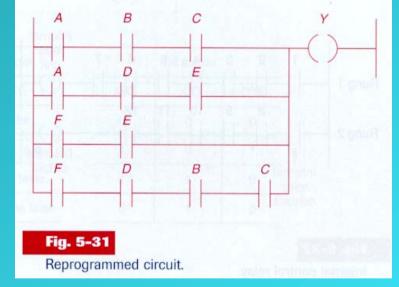
### Exemplo:



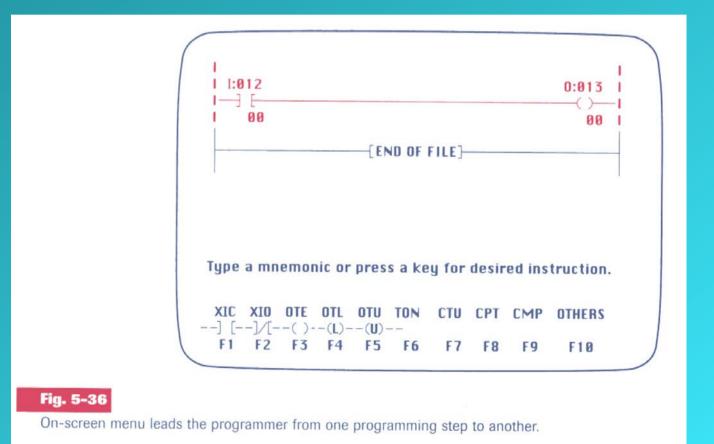


Contactos verticais e solução alternativa outro exemplo...

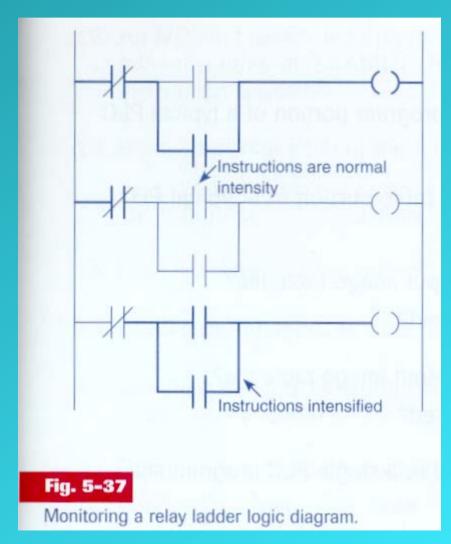




Ferramentas para escrita de programas e ...



Ferramentas para debug de programas



# Automação Industrial baseada em PLCs

5<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

### 5<sup>a</sup> Aula

### Cap. 2 - Introdução aos PLCs

- Componentes constituíntes dos PLCs.
- Estrutura interna e funcionamento.
- Interfaces de entrada e de saída.

### Cap. 3 - Linguagens de Programação de PLCs

- •Diagramas de contactos (ladder diagram).
- Descrição dos componentes de uma linguagem típica (DOLOG80 e/ou STEP5).
- Estruturas de controlo de fluxo.

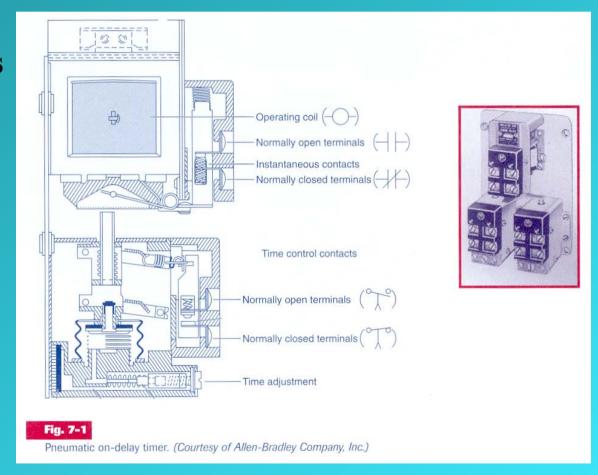
### Cap. 4 - GRAFCET

- A norma GRAFCET.
- Técnicas de modelação utilizando GRAFCET.

  P. Oliveira

**Timers** 

Relés temporizados



### **Timers**

### Relés temporizados

Símbolos utilizados

On-delay symbols

L

Normally open, timed closed contact (NOTC).

Contact is open when relay coil is de-energized.

When relay is energized, there is a time delay in closing. T

Normally closed, timed open contact (NCTO).

Contact is closed when relay coil is de-energized.

When relay is energized, there is a time delay in opening. Off-delay symbols



Normally open, timed open contacts (NOTO).

Contact is normally open when relay coil is de-energized.

When relay coil is energized, contact closes instantly.

When relay coil is de-energized, there is a time delay before the contact opens. oto

Normally closed, timed closed contact (NCTC).

Contact is normally closed when relay coil is de-energized.

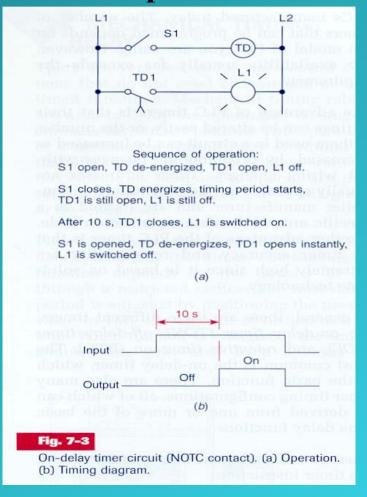
When relay coil is energized, contact opens instantly.

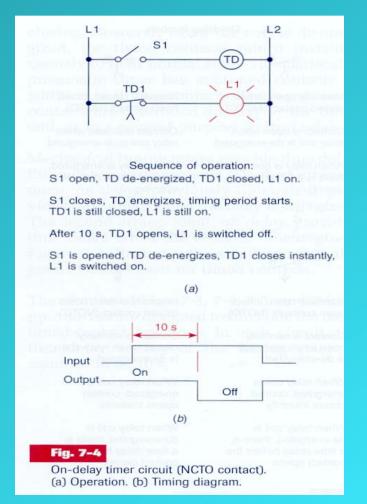
When relay coil is de-energized, there is a time delay before the contact closes.

### Fig. 7-2

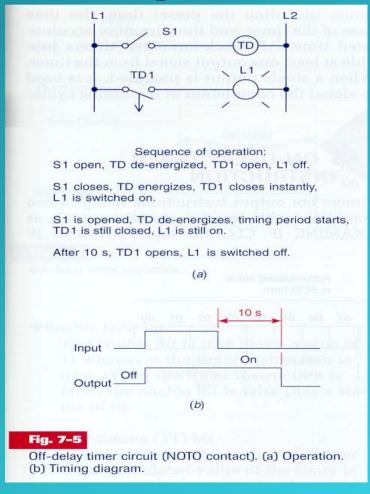
Timed contact symbols.

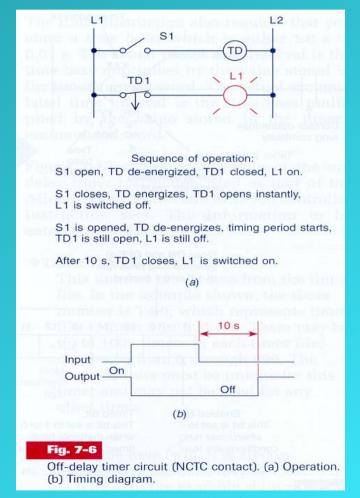
### Timers: exemplos





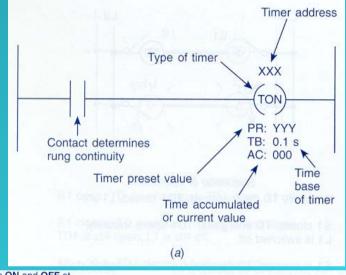
### Timers: exemplos

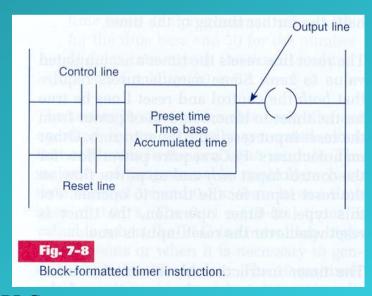


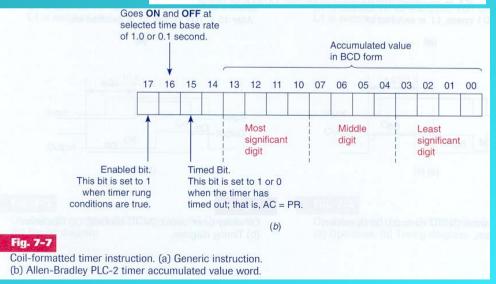


Implementação de *timers* no PLC-5 da *Allen-Bradley*:

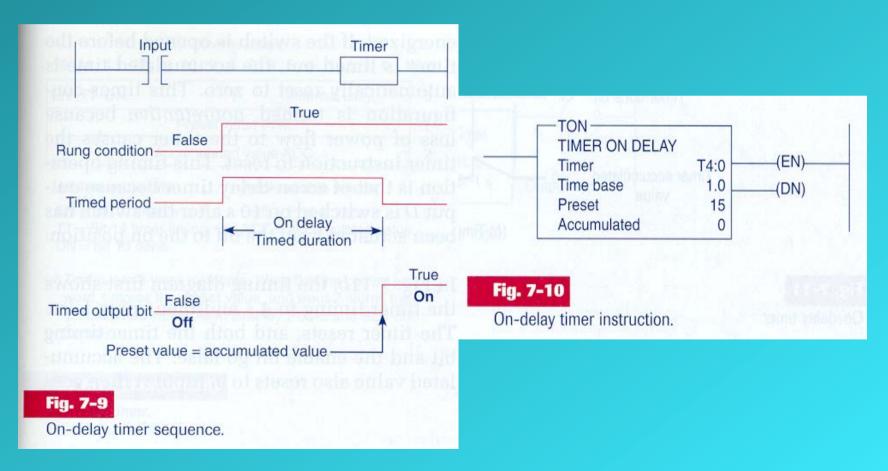
dois métodos de representação



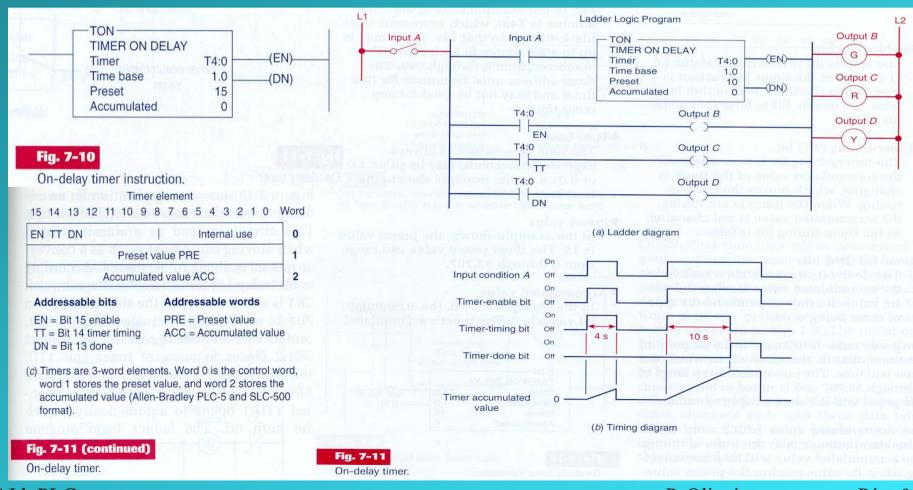




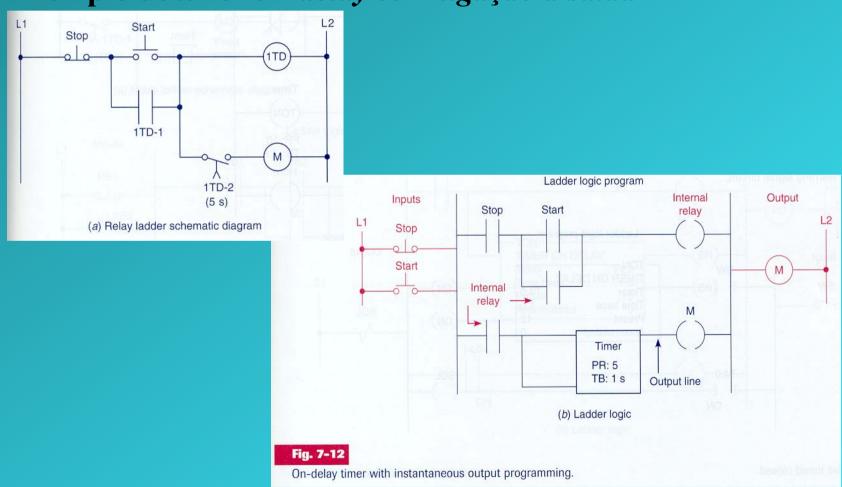
### Funcionamento de timers no PLC-5 da Allen-Bradley



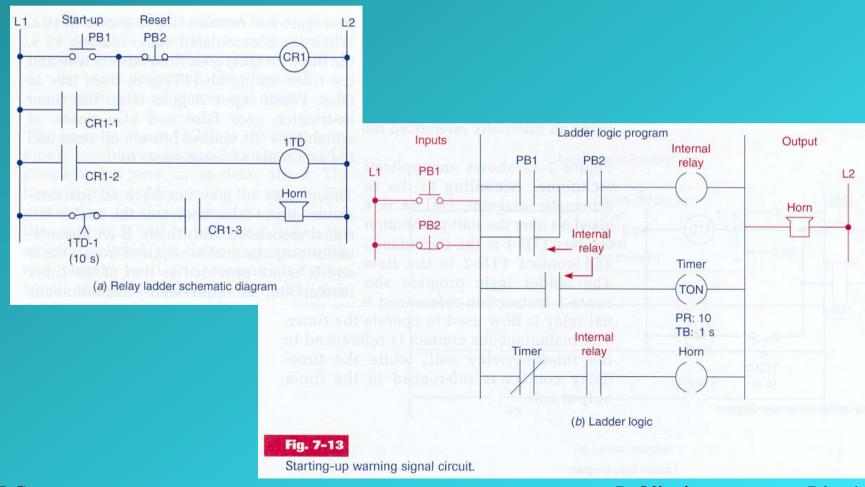
### Exemplo de timer on-delay



### Exemplo de timer on-delay com ligação à saída



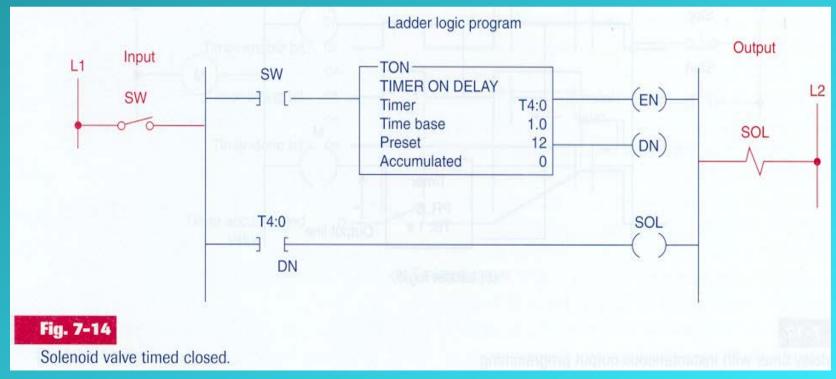
### Exemplo de timer on-delay



AI b PLCs

### Exemplo de timer on-delay

Solenóide é energizado se o interruptor estiver fechado 12 segundos



AI b PLCs

### Cap. 3 - Linguagens de Programação de PLCs

# Diagramas de contactos (cont.)

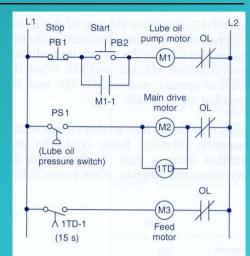
### Exemplo de timer on-delay

•Se PB2 fôr actuado liga o motor de bombagem de óleo.

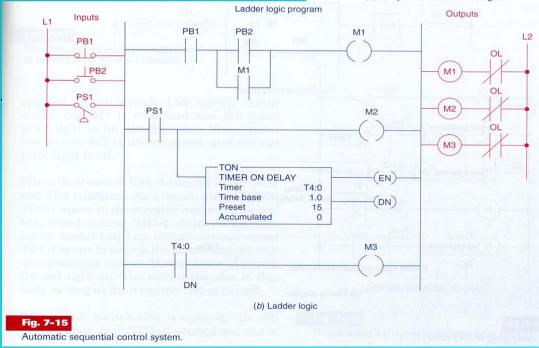
•Quando a pressão subir PS1 vai detectar a subida da pressão.

e ligar motor principal.

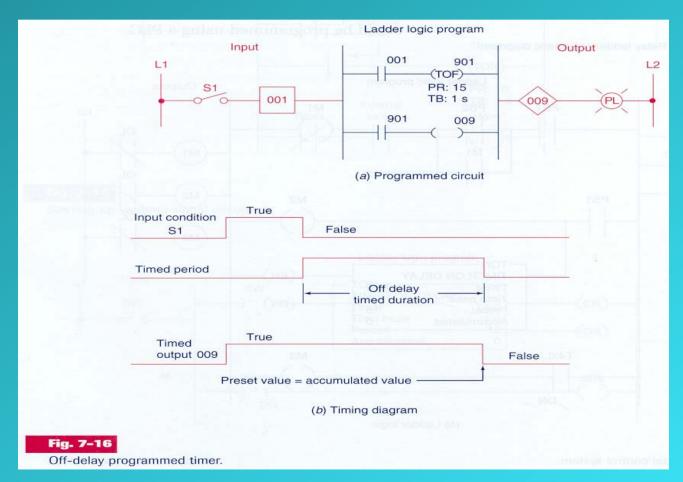
•15 segundos depois arranca o motor de alimentação principal.



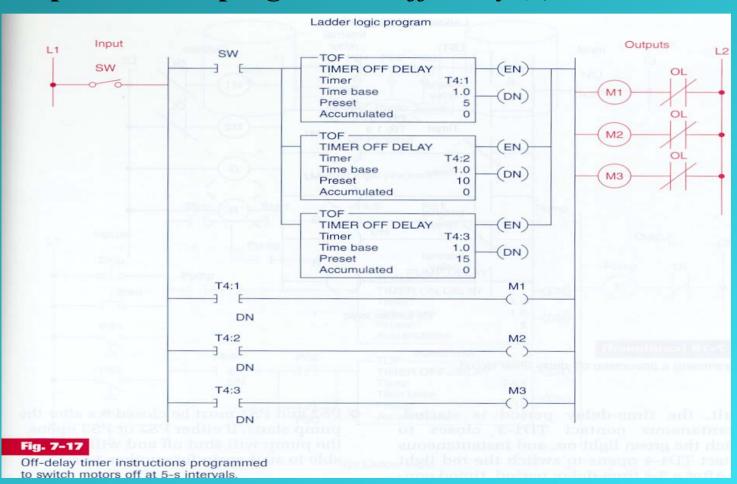
(a) Relay ladder schematic diagram



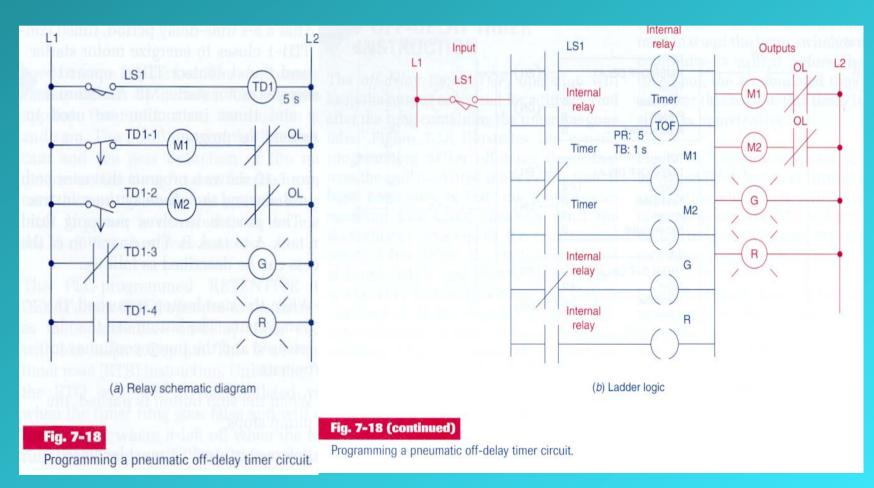
### Exemplo de timer programado off-delay



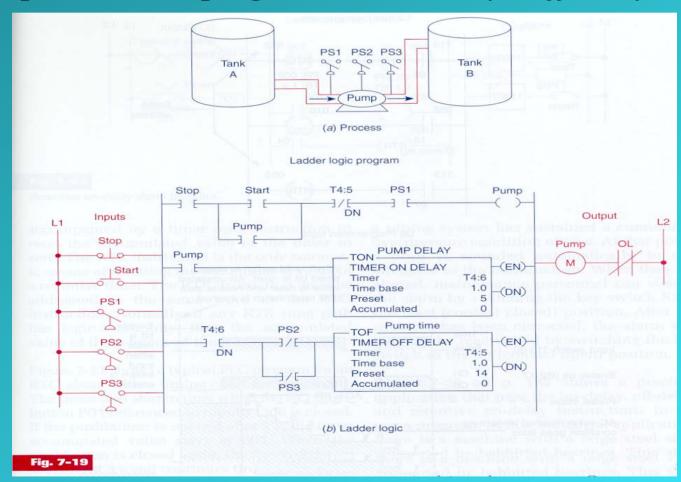
### Exemplo de timer programado off-delay (2)

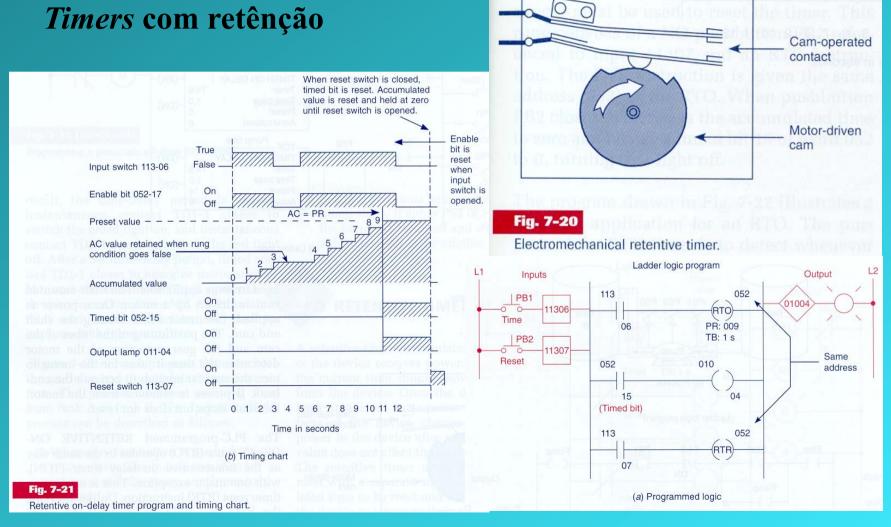


### Exemplo de timer programado off-delay (3)

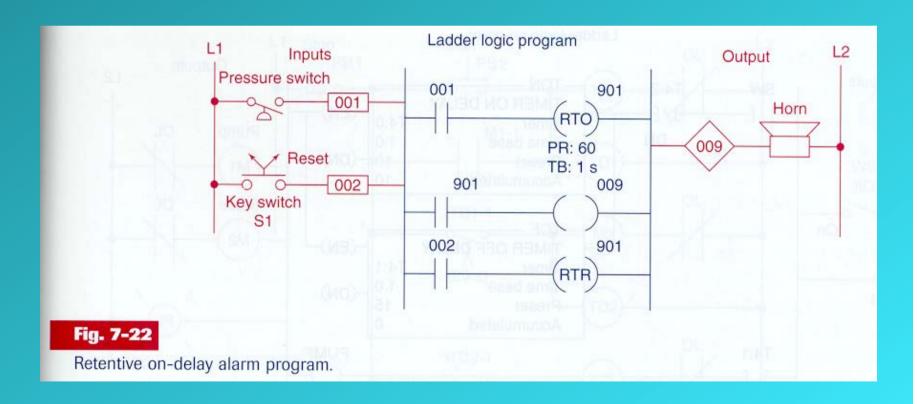


### Exemplo de timers programados on-delay e off-delay



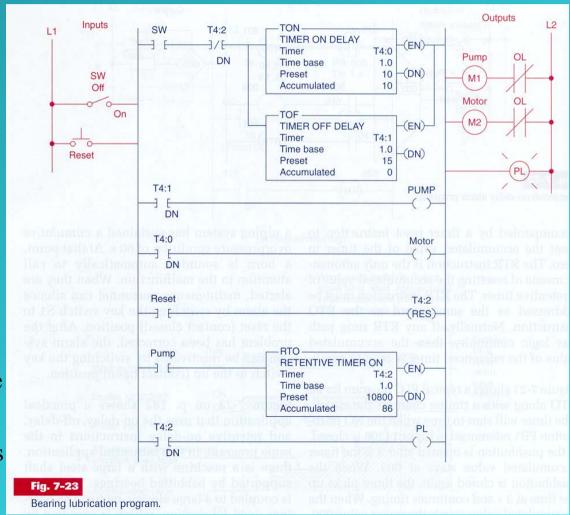


### Exemplo com timers com retênção

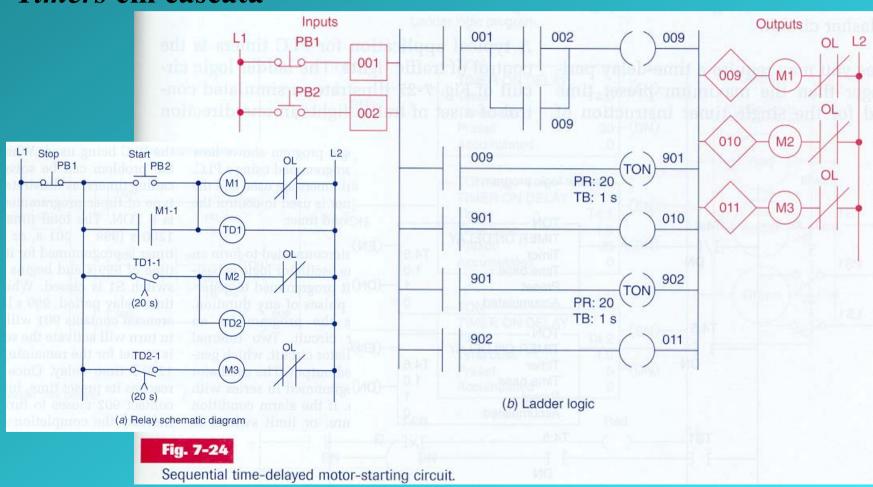


### Exemplo

- •SW On para iniciar
- •Antes do motor arrancar, lubrificar 10s com óleo
- •SW off para parar.
- •Continuar a lubrificar mais 15 segundos.
- •Quando a bomba estiver a funcionar 3 horas, desligar o motor e acender luz piloto para avisar da necessidade de trocar o filtro.
- •Reset disponível para depois de trocar o filtro.

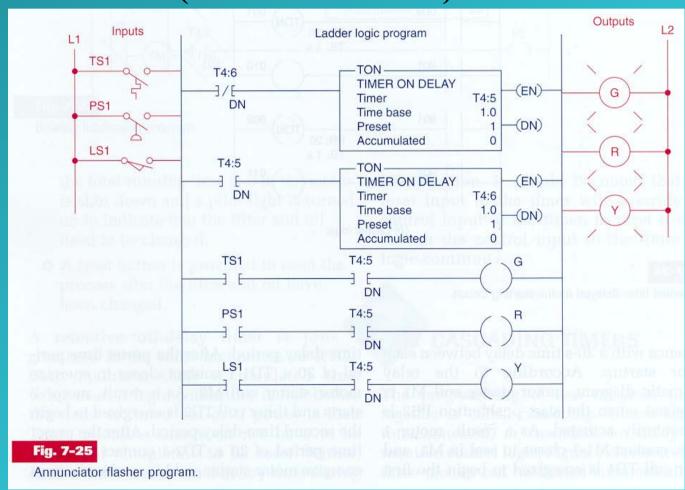


### Timers em cascata

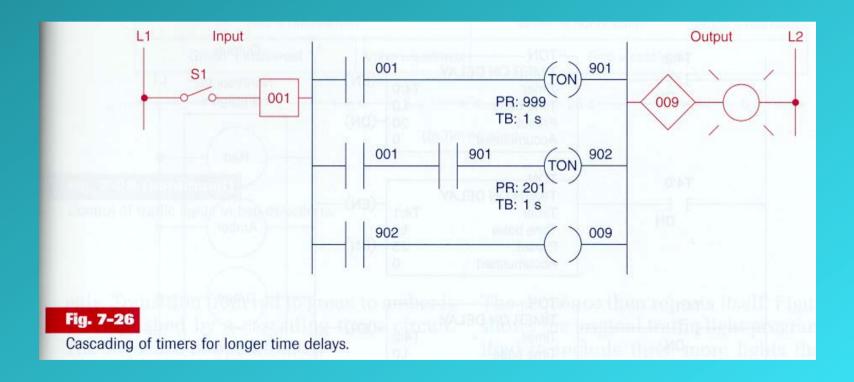


AI b PLCs

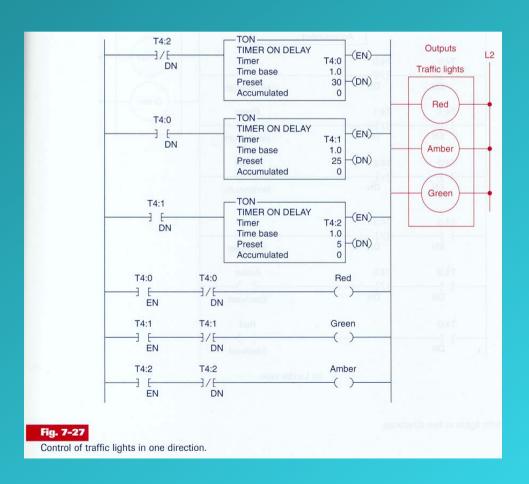
### Timers em cascata (circuito oscilatório)



### Timers para tempos muito longos

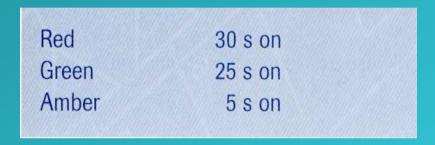


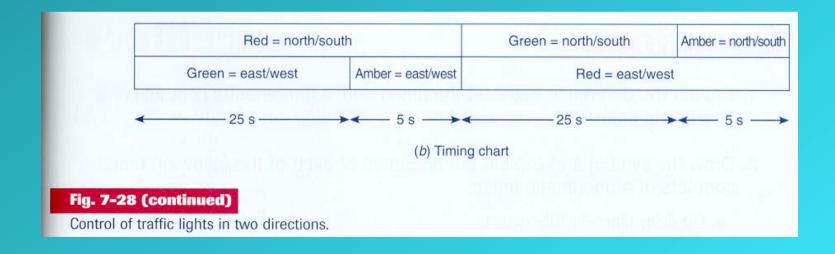
### Exemplo de um semáforo



Red 30 s on
Green 25 s on
Amber 5 s on

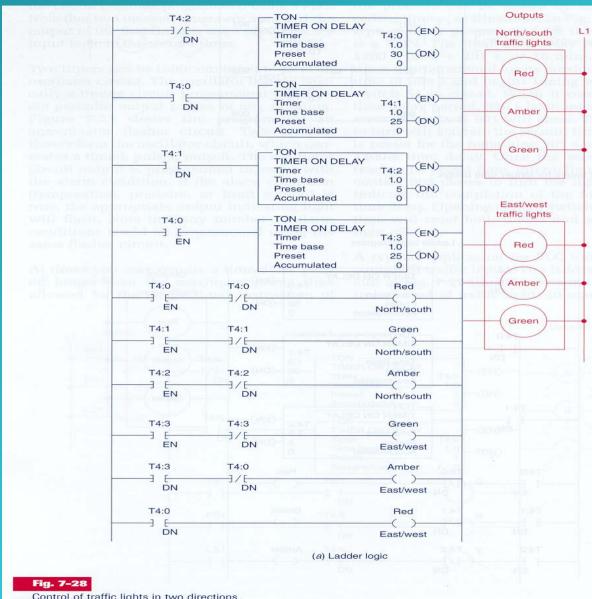
# Exemplo de semáforos em duas direcções





### Cap. 3 - Linguagens de Programação de PLCs

Exemplo de semáforos em duas direcções



Control of traffic lights in two directions.

# Automação Industrial baseada em PLCs

6ª Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

### 6<sup>a</sup> Aula

### Cap. 2 - Introdução aos PLCs

- Componentes constituíntes dos PLCs.
- Estrutura interna e funcionamento.
- Interfaces de entrada e de saída.

### Cap. 3 - Linguagens de Programação de PLCs

- •Diagramas de contactos (ladder diagram).
- Descrição dos componentes de uma linguagem típica (DOLOG80 e/ou STEP5).
- Estruturas de controlo de fluxo.

### Cap. 4 - GRAFCET

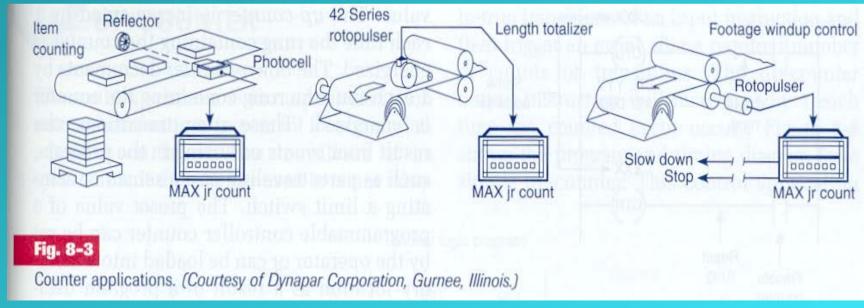
- A norma GRAFCET.
- Técnicas de modelação utilizando GRAFCET.

  P. Oliveira

**Contadores** 

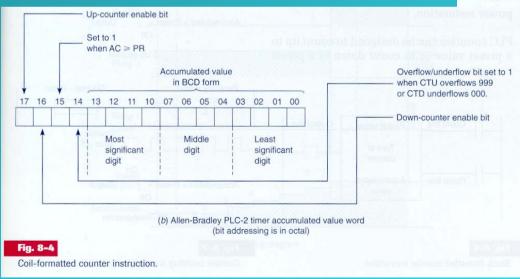
Aplicações típicas

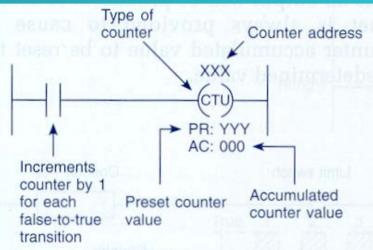




### **Contadores**

### Estrutura interna



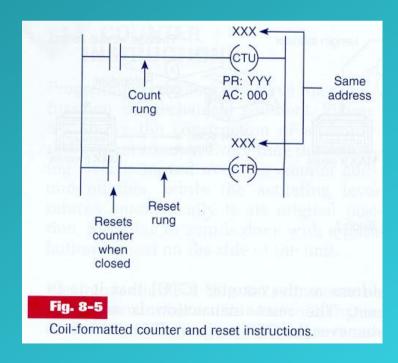


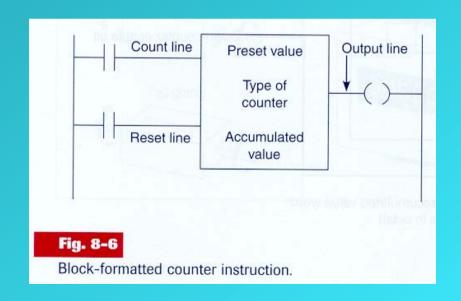
(a) Generic instruction

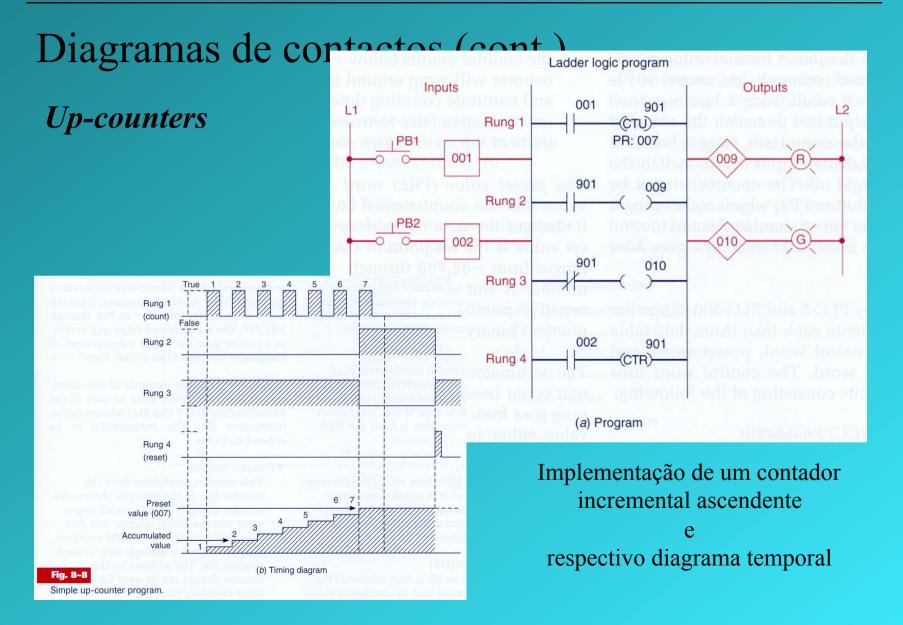
### Representação

### **Contadores**

### Representações alternativas



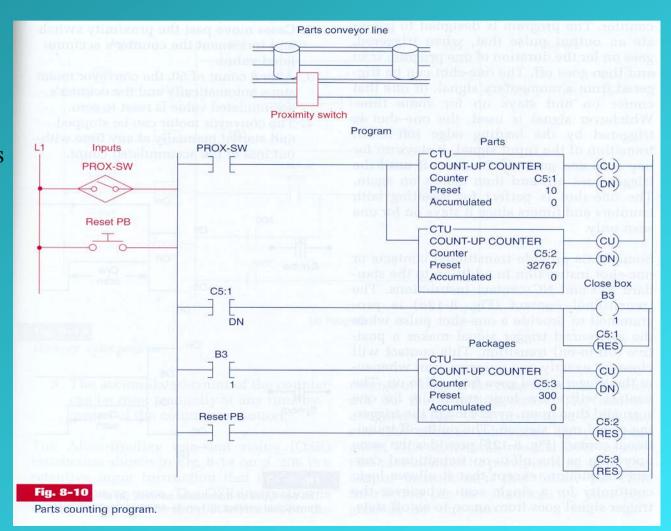




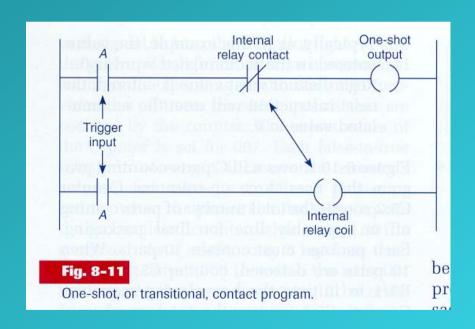
### **Up-counters**

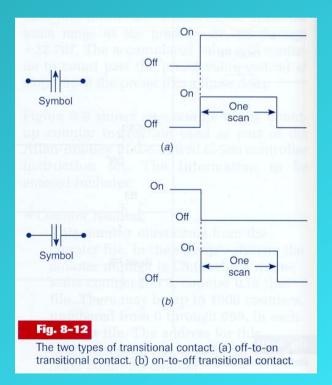
Exemplo:

contagem de peças



**One-shot** para fazer reset aos contadores

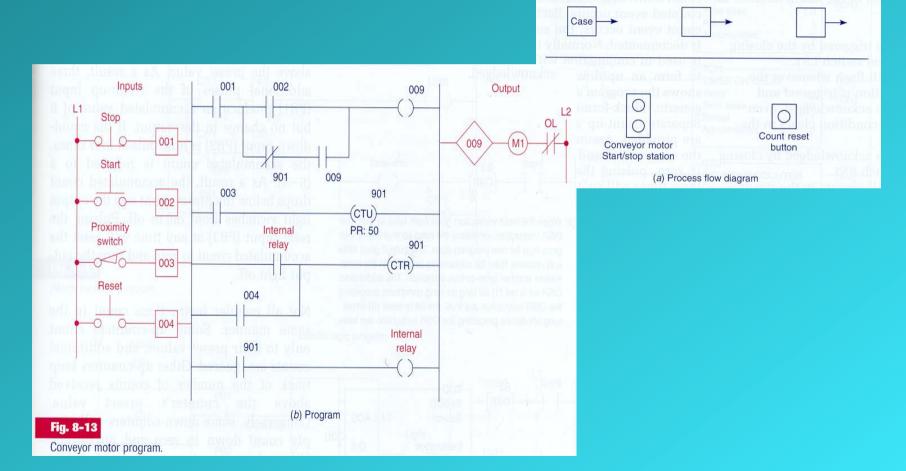




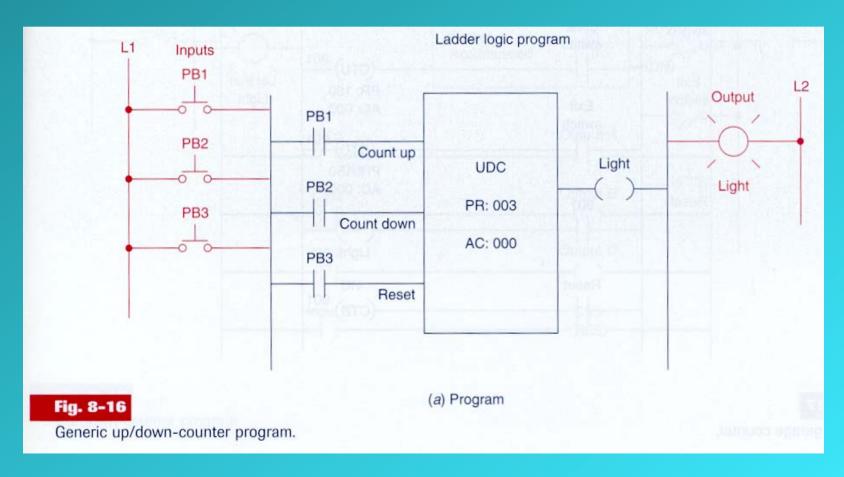
Proximity

Diagramas de contactos (cont.)

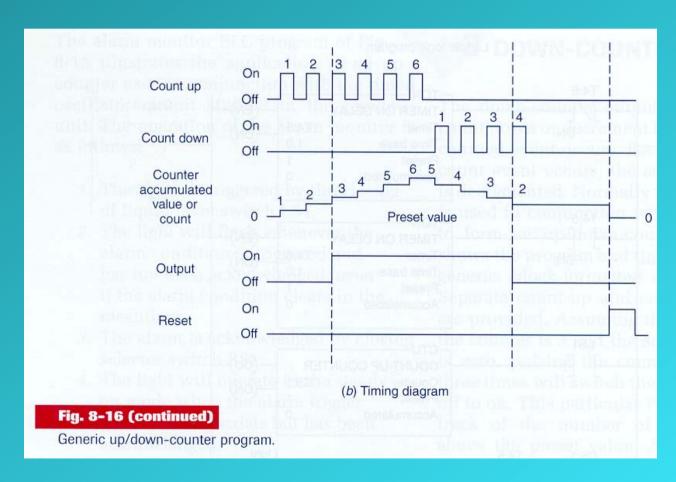
### **Exemplo**



### Up/down-counters



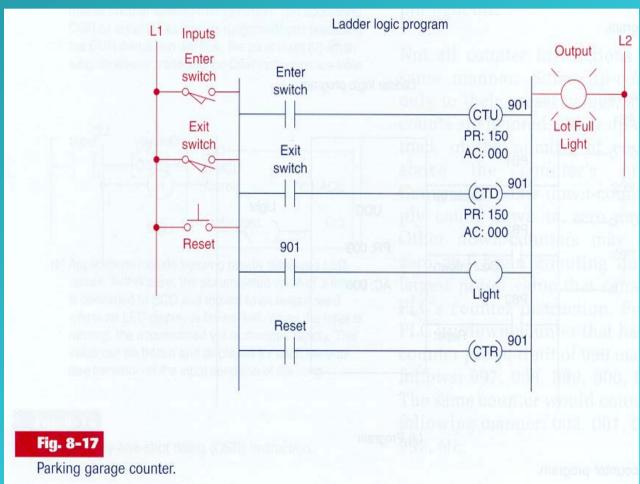
### Up/down-counters



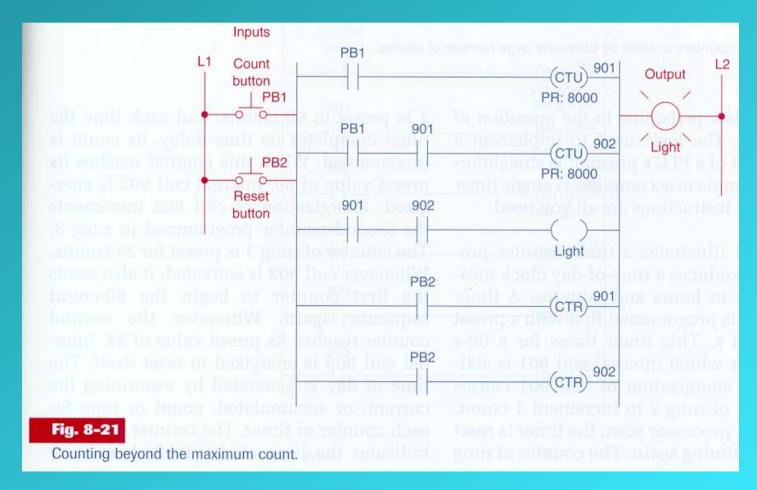
## Up/down-counters

Exemplo:

garagem com lotação



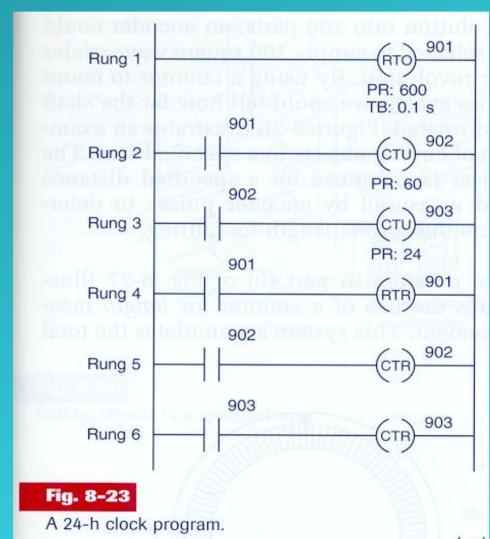
#### Contadores em cascata



#### Contadores em cascata

Exemplo:

relógio para 24 horas



AI b PLCs

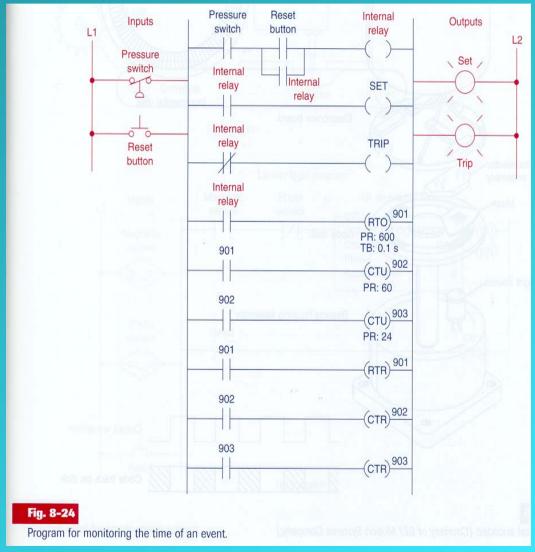
P. Oliveira

Pág. 14

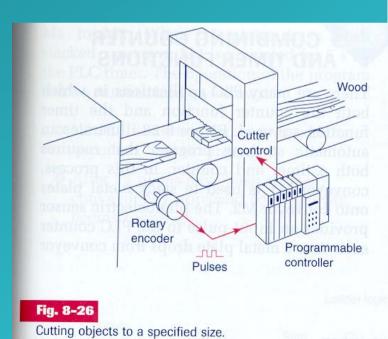
#### Contadores em cascata

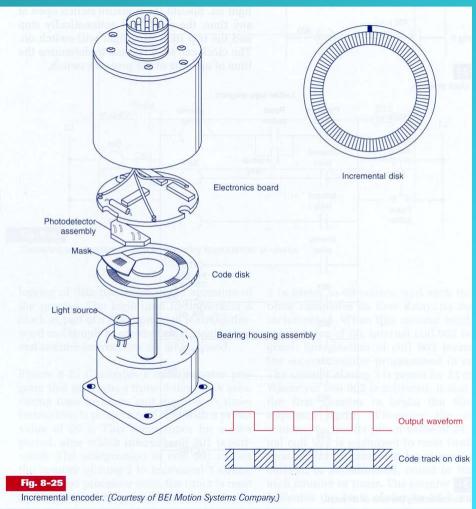
Exemplo:

memorizar hora de um evento



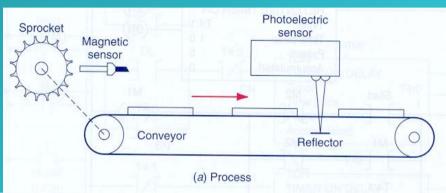
#### **Encoder** incremental

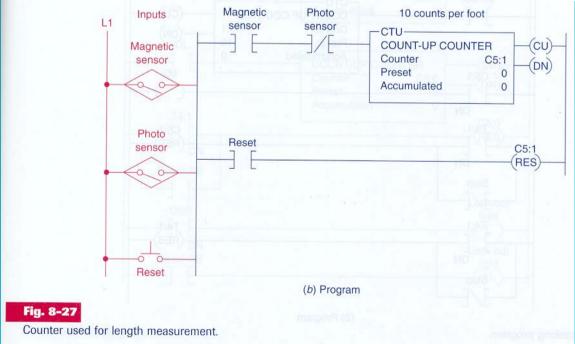




#### Encoder incremental

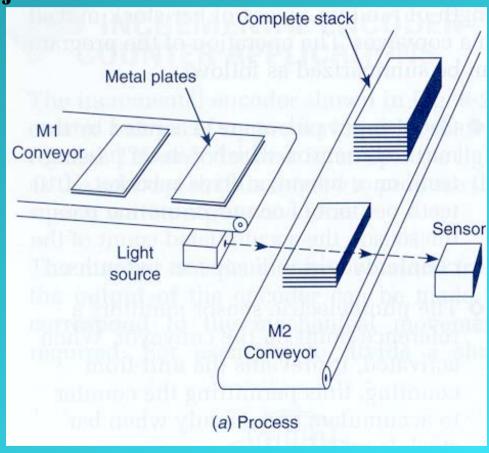
Exemplo: contador usado para medir um comprimento





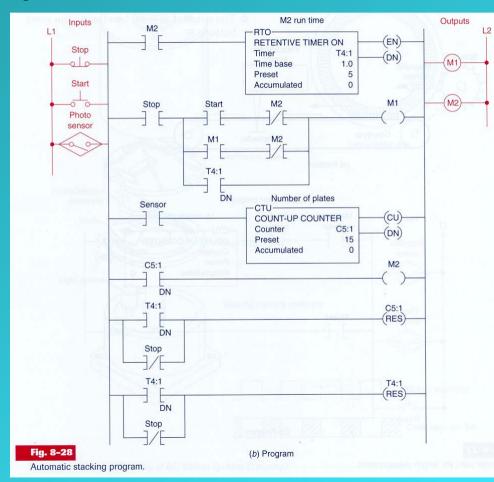
## Contadores usados em conjunto com timers

- •Após botão de *start* M1 começa a funcionar.
- •Após 15 placas M1 para e M2 começa a funcionar.
- •Após operar M2 por 5 segundos, parar e recomeçar sequencia.



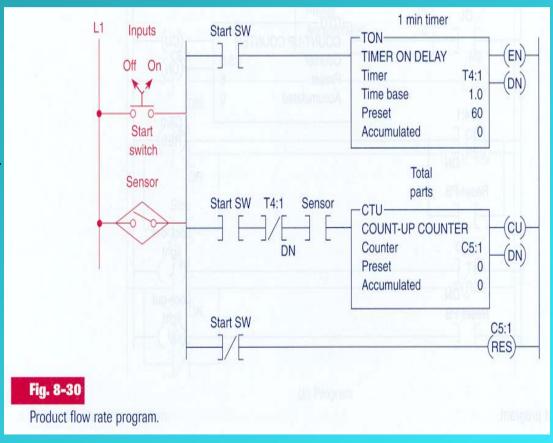
## Contadores usados em conjunto com timers

- •Após botão de *start* M1 começa a funcionar.
- •Após 15 placas M1 para e M2 começa a funcionar.
- •Após operar M2 por 5 segundos, parar e recomeçar sequencia.



## Contadores usados em conjunto com timers

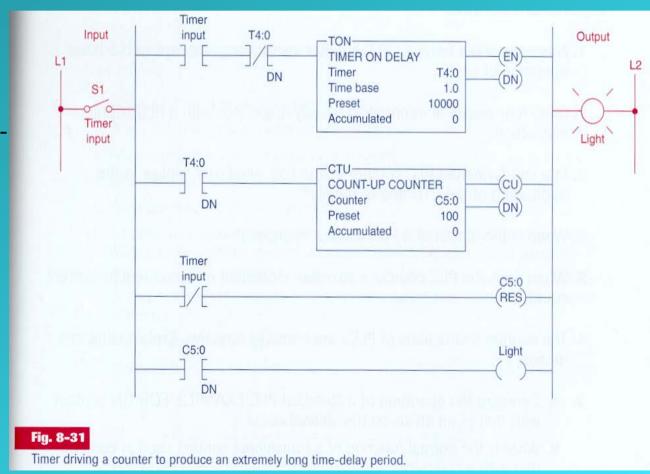
- •Após botão de *start* o timer e o contador são autorizados.
- •O contador é incrementado por cada peça que é processada.
- •O *timer* conta 1 minuto. No final o bit de enable interrompe a contagem do contador.



## Contadores usados em conjunto com timers

#### Exemplo:

timer a comandar um contador para ser possível obter intervalos de tempo grandes.



# Automação Industrial baseada em PLCs

7<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

Pág. 2

## 7<sup>a</sup> Aula

## Cap. 2 - Introdução aos PLCs

- Componentes constituíntes dos PLCs.
- Estrutura interna e funcionamento.
- Interfaces de entrada e de saída.

## Cap. 3 - Linguagens de Programação de PLCs

- Linguagem *ladder*.
- Descrição dos componentes de uma linguagem típica (DOLOG80 e/ou STEP5).
- Estruturas de controlo de fluxo.

## Cap. 4 - GRAFCET

- A norma GRAFCET.
- Técnicas de modelação utilizando GRAFCET.

## Linguagem DOLOG80

#### PLC AEG A020 Plus:

#### **Entradas:**

- •20 binárias com fotoacopladores
- •4 analógicas (8 bits, 0-10V)

#### Saídas:

- •16 binárias por relés de 2A
- •1 analógica (8 bits, 0-10V)

Interface de programação: RS232

#### **Processador:**

- •8031
- •2Kbytes de RAM
- •2K de EEPROM => 896 instruções.

Tempo médio de ciclo: 6.5 ms



## Linguagem DOLOG80

#### **PLC AEG A020 Plus:**

#### **OPERANDOS**

•I1 a I20 entradas binárias

•Q1 a Q16 saídas binárias

•M1 a M128 memórias auxiliares

•T1 a T8 timers com base de tempo de 100ms

•T9 a T16timers com base de

tempo de 25ms

•C1 a C16 contadores de 16 bits



## Programação por intermédio de Mnemónicas

- •Funções Lógicas
- •Funções Aritméticas
- •Temporizadores
- Contadores

Funções Lógicas

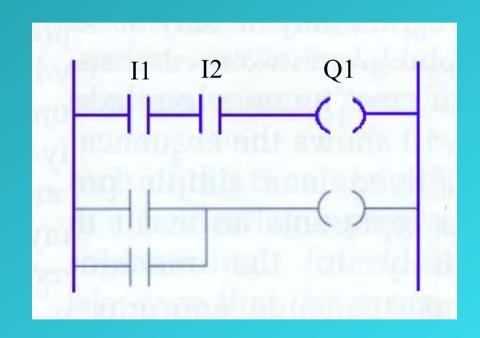
AND:

AI1 carrega entrada 1

AI2 and com entrada 2

=Q1 resultado na saída 1

. . .



Exemplo de uso da função AND

Funções Lógicas

OR:

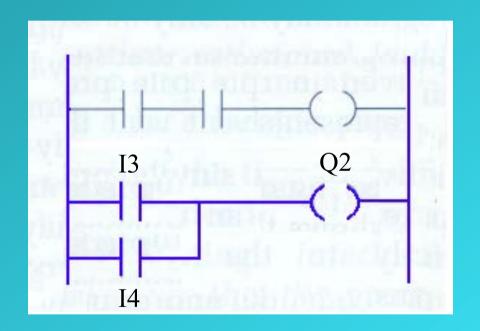
. . .

AI3 carrega entrada 3

OI4 or com entrada 4

=Q2 resultado na saída 2

PE fim do programa



Exemplo de uso da função OR

#### Funcionamento no PLC

HE programa pára, luz apaga

STN apaga programa na EEPROM

M introduz novo programa

1 endereço da primeira instrução

AI1 carrega entrada 1

AI2 and com entrada 2

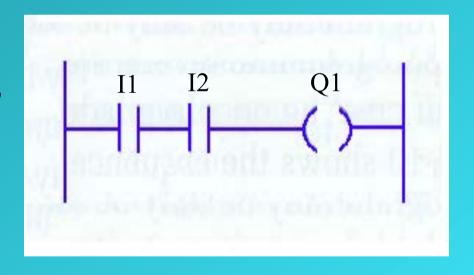
=Q1 resultado na saída 1

PE resultado na saída 1

E fim de introdução de programa

PREC força caracter de check

S inicia execução do programa

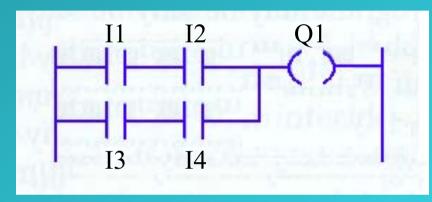


Exemplo de uso da função AND

Prioridades:

Pretende-se implementar:

Q1=(I1 and I2) or (I3 and I4)



1ª solução:
AI1
AI2
OI3
AI4
=Q1
PE Errada!...

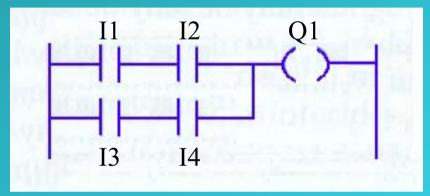
2ª solução:
AI1
AI2
O(
AI3
AI4
)
=Q1
PE

3<sup>a</sup> solução: utilização de memórias auxiliares (markers)

Marker (memórias auxiliares)

Pretende-se inplementar:

Q1=(I1 and I2) or (I3 and I4)



## 3<sup>a</sup> solução:

AI1

AI2

=M1 guarda resultado em M1

AI3

AI4

=M2 guarda resultado em M2

...

AM1 carrega M1

OM2 or com M2

=Q1 resultado em Q1

PE

## Marker (memórias auxiliares)

• M1

... memórias auxiliares (livres)

• M122

• M123 sinaliza a "1" se *overload* ou curto-circuito

• M124 sinaliza a "1" se *undervoltage* ou NVRAM

• M125 sinal a pulsar à frequência de 1.25 Hz

• M126 sinal a pulsar à frequência de 2.5 Hz

• M127 sinal a pulsar à frequência de 5 Hz

• M128 sinal *resettable* (por exemplo para normalização)

Funções Lógicas

NOT:

nas entradas

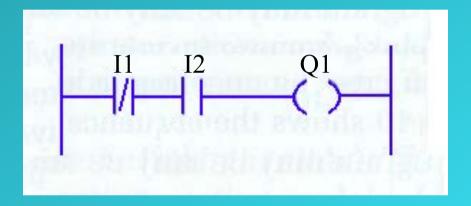
AN em vez de And

ON em vez de Or

ou nas saídas

=NQ

#### Exemplo:



ANI1 carrega entrada 1, negada

AI2 and com entrada 2

=Q1 resultado na saída 1

PE

## Exemplo

AI1

AI2

**A**(

OM<sub>1</sub>

OI4

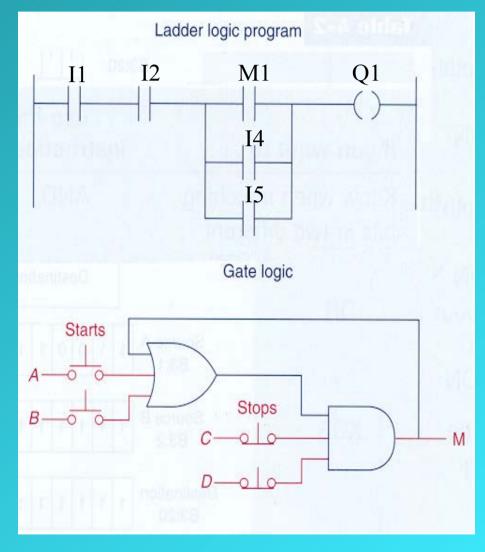
OI5

)=M1 guarda resultado em M1

AM1

=Q1

PE



#### Relés com latch e unlatch

AI1

SLQ1

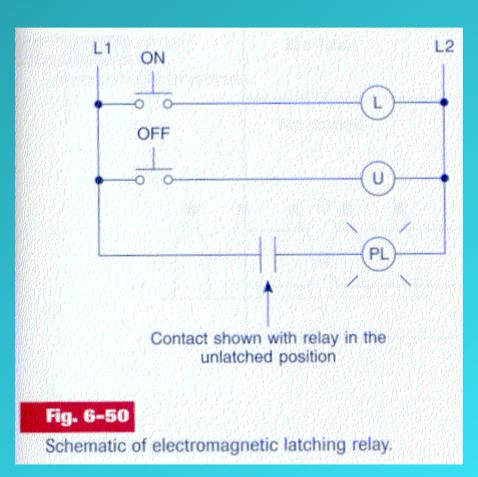
set do latch

AI2

RLQ1

reset do latch

PE



SW ON= I1; SW OFF=I2; PL=Q1

## Timers on delay

AI1

=T1 inicia timer

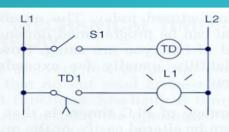
AT1 no fim da contagem do timer...

=Q1 activa saída

**LDV100** 

=TSW1 atraso de 100\*100ms=10s

PE

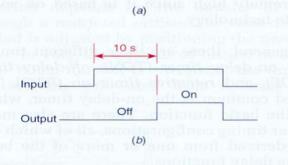


Sequence of operation: S1 open, TD de-energized, TD1 open, L1 off.

S1 closes, TD energizes, timing period starts, TD1 is still open, L1 is still off.

After 10 s, TD1 closes, L1 is switched on

S1 is opened, TD de-energizes, TD1 opens instantly, L1 is switched off.



#### Fig. 7-3

On-delay timer circuit (NOTC contact). (a) Operation. (b) Timing diagram.

S1= I1; L1=Q1

## Timers on delay

AI1

RLQ1 desactiva saída

ANI1

=T2switch off activa timer

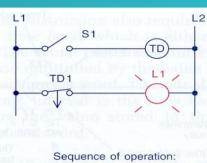
AT2 no fim da contagem do timer...

SLQ1 activa saída

LDV100

=TSW2 atraso de 100\*100ms=10s

PE



S1 open, TD de-energized, TD1 closed, L1 on.

S1 closes, TD energizes, TD1 opens instantly, L1 is switched off.

S1 is opened, TD de-energizes, timing period starts, TD1 is still open, L1 is still off.

After 10 s, TD1 closes, L1 is switched on.

Input Output On Off

Off-delay timer circuit (NCTC contact). (a) Operation. (b) Timing diagram.

S1= I1; L1=Q1

#### Contadores decrescentes de 16 bits

AI1

=P1 entrada de contagem

AC1 detecta fim de contagem

=Q1

AI2

=Z1 faz reset ao contador

LDV6

=CSW1 carrega valor de contagem

PE

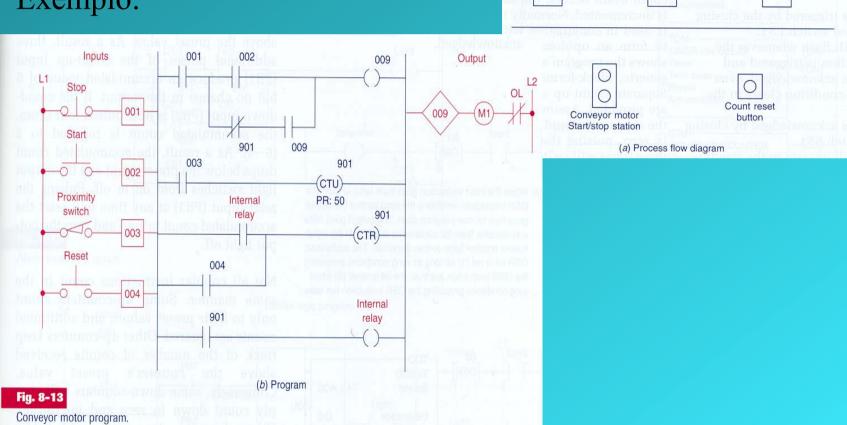
(LDCAW1 carrega o valor do contador)



Proximity

Linguagem DOLOG80 (cont.)

## **Contadores**



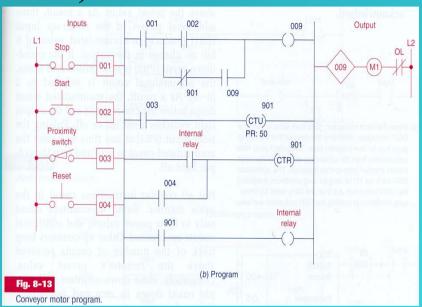
## **Exemplo de Contadores:**

ANI1	AI3	LDV50
<b>A</b> (	= <b>P9</b>	=CSW9
OI2	NO	PE
<b>O</b> (	OM1	
ANC9	OI4	
AQ9	<b>=Z9</b>	

NO

AC9

=M1



```
Legenda: Stop = I1

Start = I2

Proximidade = I3

Reset = I4

Contador = C9

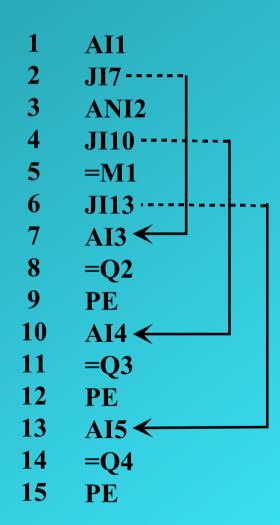
Internal\ relay = M1

Motor = Q9
```

#### Controlo de Fluxo:

#### Saltos condicionais

Se a instrução anterior fôr verdadeira efectuar o salto para a linha indicada.



#### Funções Aritméticas

•Atribuição LDVxxx

•Multiplicação MULVxxx

•Adição ADDVxxx

•Subtração SUBVxxx

•Divisão DIVxxx

•Teste de igualdade EQVxxx

•Comparação LTVxxx (menor que)

GTVxxx (maior que)

Existem variáveis auxiliares de 16 bits MW1 a MW50 para armazenar estes valores. MW51 a MW54 contém o tempo desde que o PLC foi ligado (seg:min:horas:dias).

# Automação Industrial baseada em PLCs

8ª Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

## 8<sup>a</sup> Aula

## Cap. 3 - Linguagens de Programação de PLCs

- Linguagem ladder.
- Descrição dos componentes de uma linguagem típica (DOLOG80 e/ou STEP5).
- Estruturas de controlo de fluxo.

## Cap. 4 - GRAFCET

- A norma GRAFCET.
- Técnicas de modelação utilizando GRAFCET.

## Cap. 5 - Sistemas de Eventos Discretos

- Modelação de sistemas de eventos discretos.
- Autómatos.
- Redes de Petri.

## A norma GRAFCET (1975)

Sequential Function Chart I.E.C. 848 Standard (1983 e 1988)

## Etapas (steps)

Inactiva 1

Activa 2

Inicial 3

#### **Transições**

Simples (1)

Joint

Fork

$$(3) \stackrel{}{=} R_3$$

Joint e fork

Podem associar-se acções às etapas.

A cada transição pode associar-se uma função lógica de receptividade.

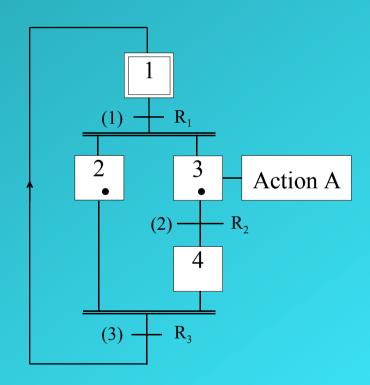
## A norma GRAFCET

## Sequential Function Chart I.E.C. 848 Standard

## Ligações orientadas (arcos)

#### Em um grafcet:

- Um arco pode ligar etapas a transições;
- Um arco pode ligar transições a etapas.
- Uma etapa pode não ter nenhuma transição de entrada (fonte);
- Uma etapa pode não ter nenhuma transição de saída (sorvedouro).
- O mesmo se passa para as transições.



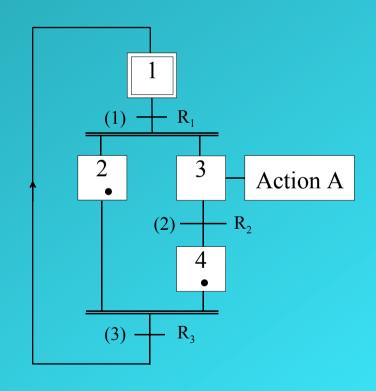
## A norma GRAFCET

## Sequential Function Chart I.E.C. 848 Standard

O conjunto de marcações de um *grafcet* constituí o **estado.** 

## Questão:

Como evolui o estado de um *grafcet*?



#### Evolução do estado de um grafcet:

• Regra 1: Estado inicial

Caracteriza-se pelas etapas activas no início de operação (pelo menos uma).

• Regra 2: Transposição de uma transição

Uma transição está permitida (ou activa) quando todas as etapas ligadas na sua entrada estão activas (caso contrário está inactiva). Uma transição só pode ser transposta se está activa e se a condição (função de receptividade) que lhe está associada fôr verdadeira.

• Regra 3: Evolução das etapas activas

A transposição de uma transição leva à desactivação de todas as etapas que a precedem e à activação de todas as etapas que lhe sucedem.

• Regra 4: Simultanêidade da transposição de transições

Todas as transições activas são transpostas simultaneamente.

• Regra 5: Activação e desactivação simultânea de uma etapa Neste caso a activação é prioritária.

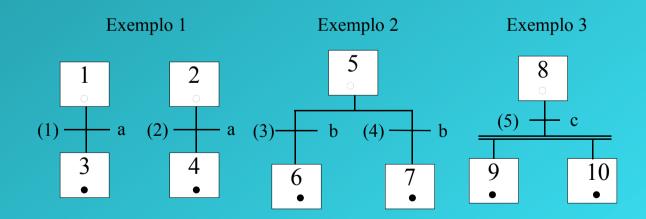
#### Evolução do estado de um grafcet:

#### •Regra 2a:

Todas as transições activas são transpostas imediatamente.

#### •Regra 4:

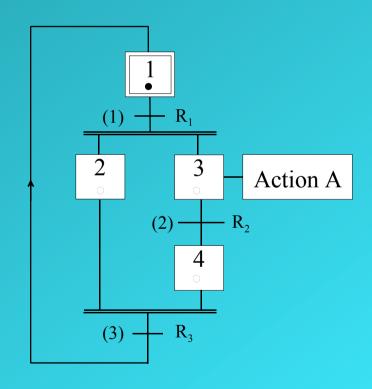
Transições simultaneamente activas são transpostas simultaneamente.



#### Sequential Function Chart I.E.C. 848 Standard

Exemplo de evolução do estado de um *grafcet* 

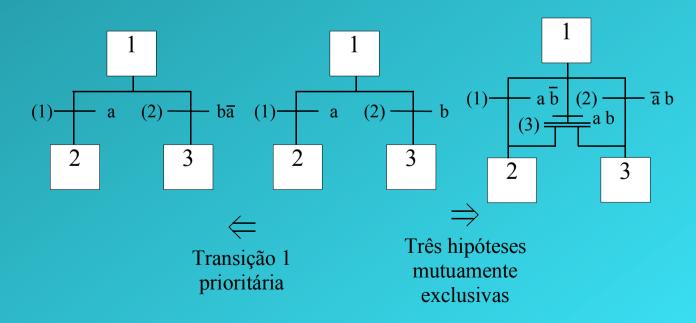
(Acção ao nível. Também podem ser acções à transicção)



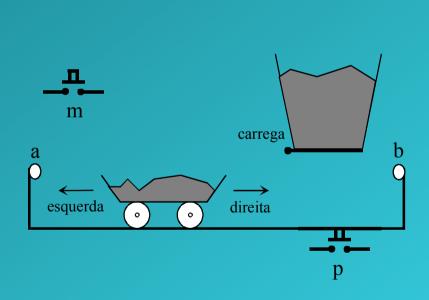
#### Evolução do estado de um grafcet:

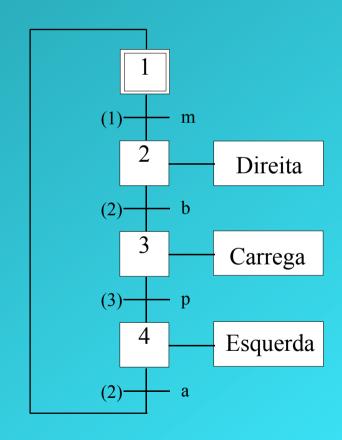
#### **Conflitos:**

Existem quando a validação de mais do que uma transição depende de uma mesma etapa ou se várias funções de receptividade podem tornar-se verdadeiras ao mesmo tempo.



Exemplo de modelação de um sistema de controlo





Exemplo de modelação de um sistema de controlo

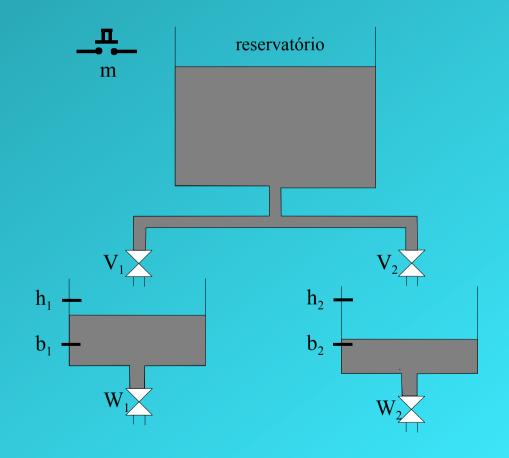
Sensores:

m

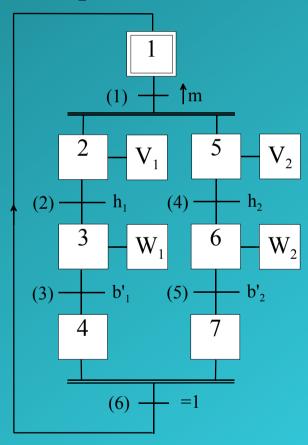
b<sub>1</sub>, h<sub>1</sub>, b<sub>2</sub> e h<sub>2</sub>

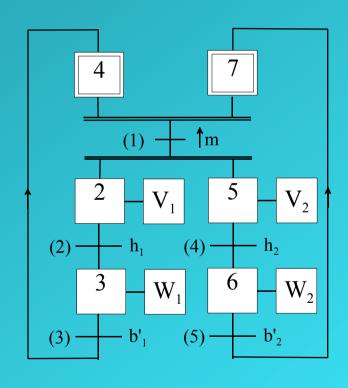
Actuadores:

V<sub>1</sub>, V<sub>2</sub>, W<sub>1</sub> e W<sub>2</sub>

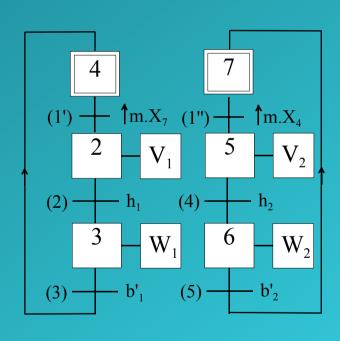


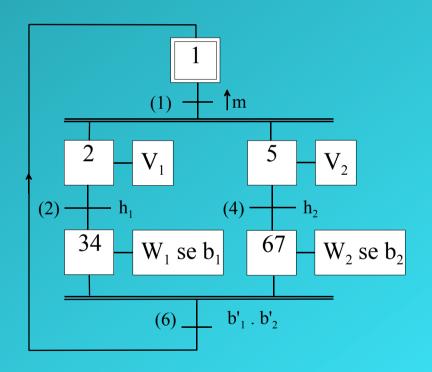
Exemplo de modelação de um sistema de controlo





Exemplo de modelação de um sistema de controlo





#### Eventos e propriedades

$$\uparrow \mathbf{a} = \downarrow \mathbf{a}'$$

$$\uparrow \mathbf{a} \cdot \mathbf{a} = \uparrow \mathbf{a} \qquad \uparrow \mathbf{a} \cdot \mathbf{a}' = \mathbf{0} \qquad \downarrow \mathbf{a} \cdot \mathbf{a}' = \downarrow \mathbf{a} \qquad \downarrow \mathbf{a} \cdot \mathbf{a} = \mathbf{0}$$

$$\uparrow \mathbf{a} \cdot \uparrow \mathbf{a} = \uparrow \mathbf{a} \qquad \uparrow \mathbf{a} \cdot \uparrow \mathbf{a}' = \mathbf{0}$$

$$\uparrow (\mathbf{a} \cdot \mathbf{b}) = \uparrow \mathbf{a} \cdot \mathbf{b} + \uparrow \mathbf{b} \cdot \mathbf{a} \qquad \uparrow (\mathbf{a} + \mathbf{b}) = \uparrow \mathbf{a} \cdot \mathbf{b}' + \uparrow \mathbf{b} + \mathbf{a}'$$

$$\uparrow (\mathbf{a} \cdot \mathbf{b}) \cdot \uparrow (\mathbf{a} \cdot \mathbf{c}) = \uparrow (\mathbf{a} \cdot \mathbf{b} \cdot \mathbf{c})$$

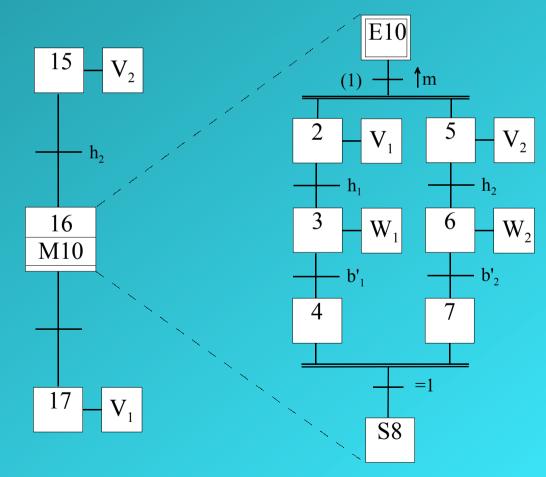
#### em geral, se os eventos a e b são independentes

$$\uparrow a . \uparrow b = 0$$

AI b PLCs

## A norma GRAFCET (1975)

Sequential Function Chart I.E.C. 848 Standard (1983 e 1988)



Macro-etapas

AI b PLCs

## A norma GRAFCET (1975)

Sequential Function Chart I.E.C. 848 Standard (1983 e 1988)

**Outros mecanismos auxiliares** 

Pseudo Macro-etapas

**Macro Acções** 

- Forçar acções
- Trancar acções
- Mascarar acções

## A norma GRAFCET (1975)

#### Implementação de GRAFCET em DOLOG80

O estado de cada etapa é armazenado numa memória auxiliar.

No arranque fazer:	Por resultado de	$R_k$
--------------------	------------------	-------

AM128 em M100

SLMx

... AM1 AM3 AM128 AM2 AM4

SLMy AM100 RLM1

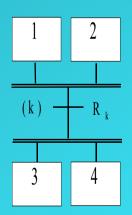
(etapas iniciais) SLM3 AM3

RLM128 AM1 AM4

AM2 RLM2

AM100

SLM4



# Automação Industrial baseada em PLCs

9<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

#### 9<sup>a</sup> Aula

#### Cap. 5 - Sistemas de Eventos Discretos

- Modelação de sistemas de eventos discretos.
- Autómatos.
- Redes de Petri.

#### Cap. 6 - Análise de Sistemas de Eventos Discretos

- Propriedades de SEDs.
- Metodologias para análise de SEDs.

#### Cap. 7 - SEDs e Automação Industrial

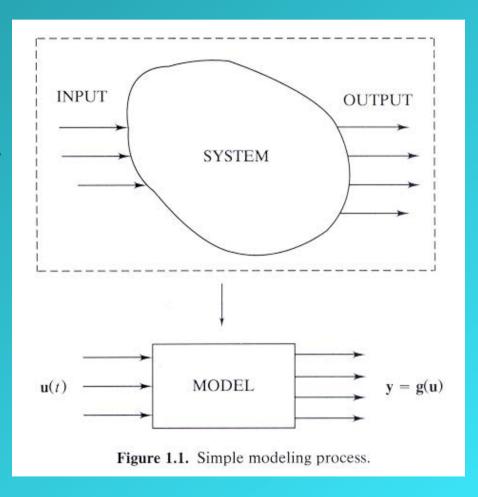
- Relação GRAFCET/Redes de Petri.
- Análise das soluções de automação industrial por analogia com os sistemas de eventos discretos.

Caracterização genérica de um sistema como as relações de entrada/saída.

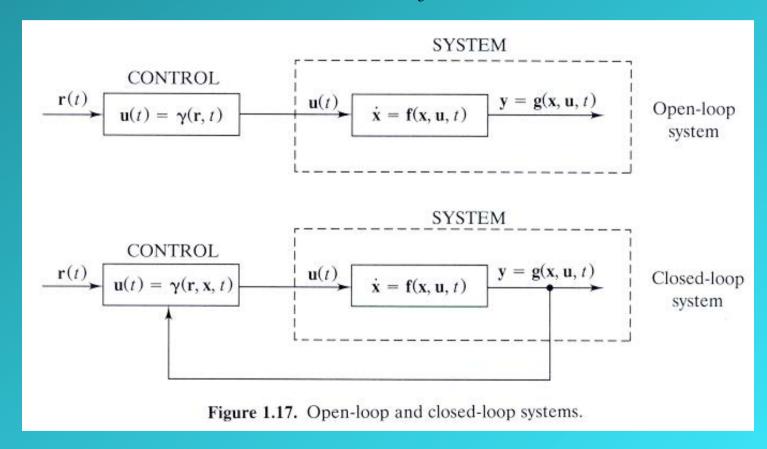
Espaço de estados:

$$\dot{x}(t) = f(x(t), u(t))$$
$$y(t) = g(x(t), u(t))$$

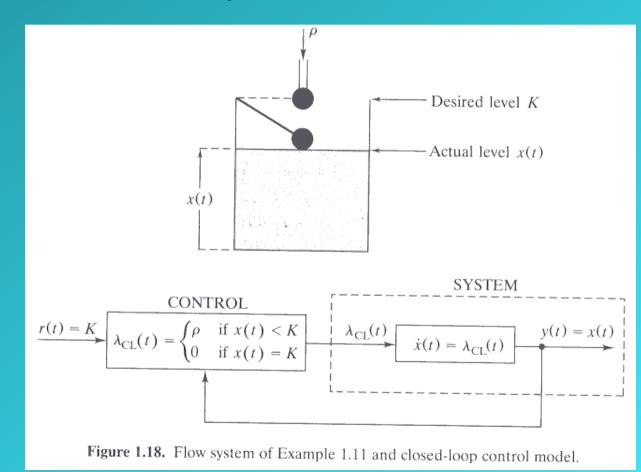
em tempo contínuo (ou em tempo discreto)



Cadeia aberta vs cadeia fechada com feedback



Exemplo de cadeia fechada com feedback



Sistemas de Eventos Discretos

Conjunto de eventos:

$$E=\{N, S, E, W\}$$

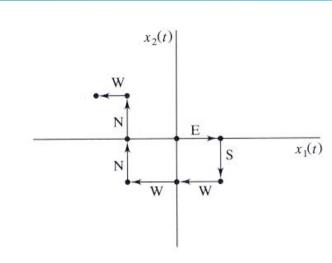


Figure 1.20. Random walk on a plane for Example 1.12.

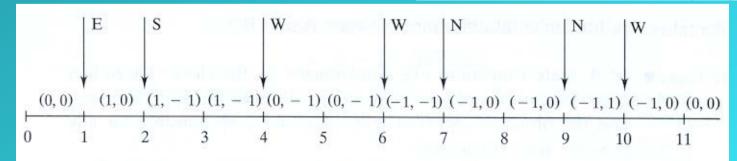


Figure 1.21. Event-driven random walk on a plane.

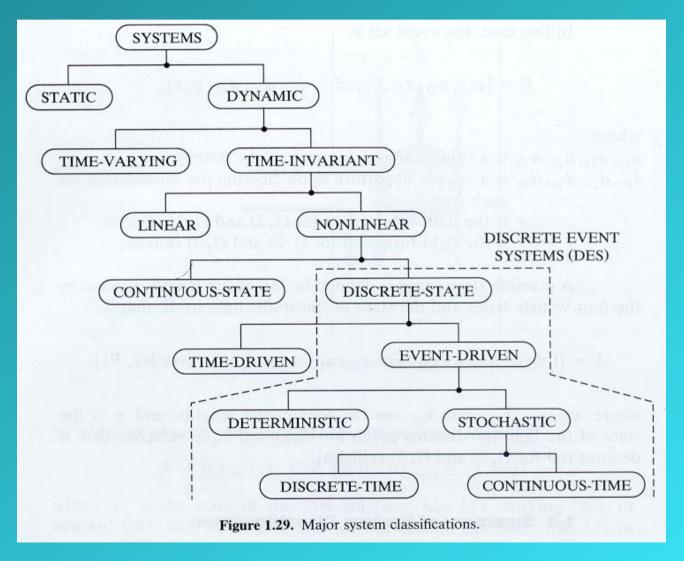
Características dos sistemas com variáveis contínuas

- 1. Espaço de estados é contínuo
- 2. O mecanismo de transição de estado é time-driven

Características dos sistemas de Eventos Discretos

- 1. Espaço de estados é discreto
- 2. O mecanismo de transição de estado é event-driven

## Taxonomia dos Sistemas



## Objectivos da Teoria de Sistemas

- Modelação e Análise
- *Design* e síntese
- Controlo
- Avaliação de desempenho
- Optimização

# Áreas de aplicação de Sistemas de Eventos Discretos

- Sistemas Operativos e Computadores
- Redes de Telecomunicações
- Automação
- Sistemas de filas de espera

#### Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados

Metodologias típicas de modelação: autómatos e Redes de Petri

#### Teoria de Autómatos e Linguagens

**Definição:** Uma linguagem L, definida sobre um alfabeto E é um conjunto de *strings* de eventos de E.

#### Exemplo:

$$\mathbf{E} = \{\alpha, \beta, \gamma\}$$

$$L_1 = {\alpha\alpha, \alpha\beta, \gamma\beta\alpha}$$

L<sub>2</sub>={todas as *strings* de comprimento 3}

Definição: Um autómato (com estado) finito é um 5-tuplo

$$(E, X, f, x_0, F)$$

onde:

**E** - alfabeto finito

X - conjunto finito de estados

f - função de transição de estado f: X x E ->X

 $\mathbf{x_0}$  - estado inicial  $\mathbf{x_0} \subset \mathbf{X}$ 

 $\mathbf{F}$  - conjunto de estados finais  $\mathbf{F} \subset \mathbf{E}$ 

Exemplo de um autómato

$$(E, X, f, x_0, F)$$

$$\mathbf{E} = \{\alpha, \beta, \gamma\}$$

$$X = \{x, y, z\}$$

$$\mathbf{x_0} = \mathbf{x}$$

$$\mathbf{F} = \{\mathbf{x}, \mathbf{z}\}$$

$$f(x, \alpha) = x \qquad f(x, \beta) = z \qquad f(x, \gamma) = z$$
  

$$f(y, \alpha) = x \qquad f(y, \beta) = y \qquad f(y, \gamma) = y$$
  

$$f(z, \alpha) = y \qquad f(z, \beta) = z \qquad f(z, \gamma) = y$$

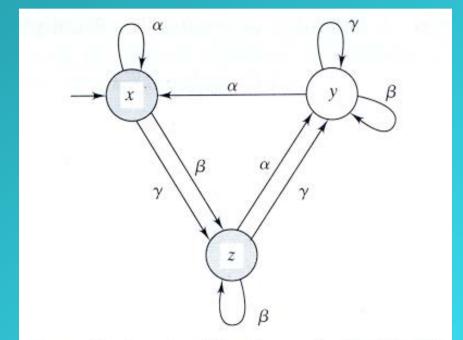


Figure 2.1. State transition diagram for Example 2.3.

Exemplo de um autómato estocástico

$$(E, X, f, x_0, F)$$

$$\mathbf{E} = \{\alpha, \beta\}$$

$$X = \{0, 1\}$$

$$\mathbf{x_0} = 0$$

$$\mathbf{F} = \{0\}$$

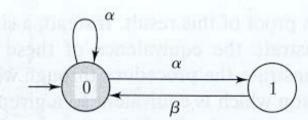
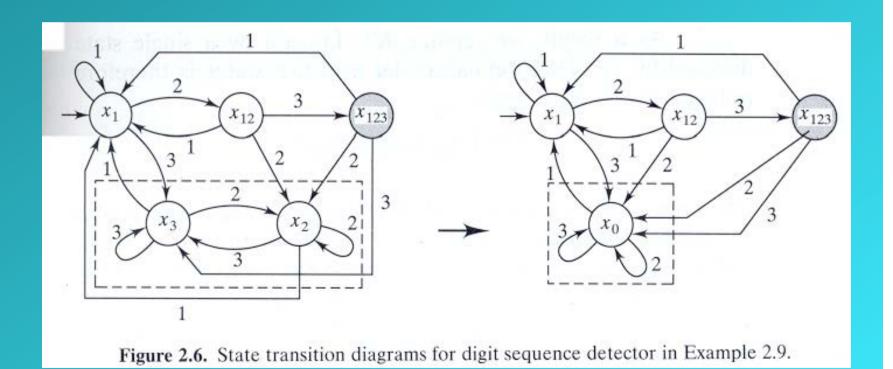


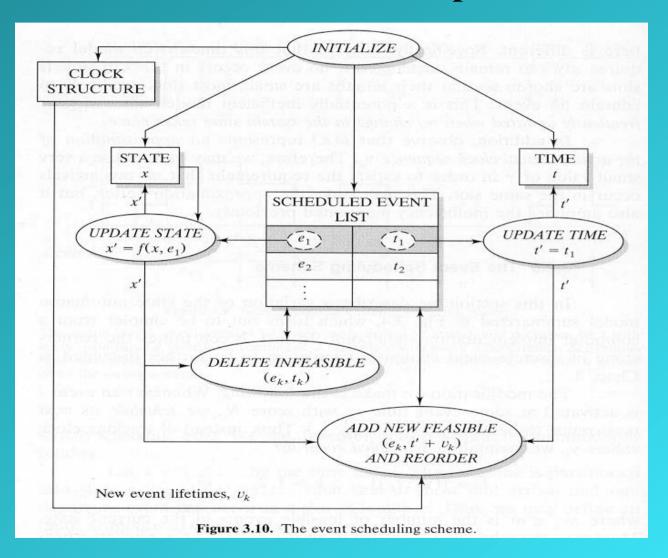
Figure 2.4. State transition diagram for the nondeterministic automaton of Example 2.7.

$$f(0, \alpha) = \{0, 1\}$$
  $f(0, \beta) = \{\}$   
 $f(1, \alpha) = \{\}$   $f(1, \beta) = 0$ 

Exemplo de um autómato para validar uma sequência de eventos



#### Sistemas de Eventos Discretos Temporizados



# Automação Industrial baseada em PLCs

10<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

#### 10<sup>a</sup> Aula

#### Cap. 5 - Sistemas de Eventos Discretos

- Modelação de sistemas de eventos discretos.
- Autómatos.
- Redes de Petri.

#### Cap. 6 - Análise de Sistemas de Eventos Discretos

- Propriedades de SEDs.
- Metodologias para análise de SEDs.

#### Cap. 7 - SEDs e Automação Industrial

- Relação GRAFCET/Redes de Petri.
- Análise das soluções de automação industrial por analogia com os sistemas de eventos discretos.

## Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados

Redes de Petri - Carl Adam Petri (início da década de 60)

**Definição:** Uma rede de Petri marcada é um *5-tuplo* 

$$(P, T, A, w, x_0)$$

onde:

**P** - conjunto de lugares

T - conjunto de transições

A - conjunto de arcos  $A \subseteq (P \times T) \cup (T \times P)$ 

w - função de peso w: A → N

 $x_0$  - marcação inicial  $x_0: P \rightarrow N$ 

## Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Redes de Petri

#### Regras a observar:

- Um arco pode ligar lugares a transições;
- Um arco pode ligar transições a lugares.
- Um lugar pode não ter nenhuma transição de entrada (fonte);
- Uma lugar pode não ter nenhuma transição de saída (sorvedouro).
- O mesmo se passa para as transições.

## Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Exemplo de Rede de Petri e sua Representação Gráfica

$$(P, T, A, w, x_0)$$

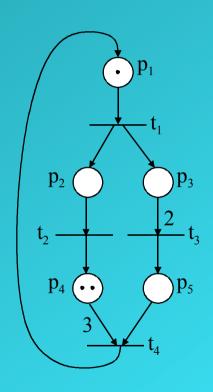
$$P=\{p_1, p_2, p_3, p_4, p_5\}$$

$$T = \{t_1, t_2, t_3, t_4\}$$

A={
$$(p_1, t_1), (t_1, p_2), (t_1, p_3), (p_2, t_2), (p_3, t_3), (t_2, p_4), (t_3, p_5), (p_4, t_4), (p_5, t_4), (t_4, p_1)}$$

$$w(p_1, t_1)=1, w(t_1, p_2)=1, w(t_1, p_3)=1, w(p_2, t_2)=1$$
  
 $w(p_3, t_3)=2, w(t_2, p_4)=1, w(t_3, p_5)=1, w(p_4, t_4)=3$   
 $w(p_5, t_4)=1, w(t_4, p_1)=1$ 

$$x_0 = \{1, 0, 0, 2, 0\}$$



## Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Definição alternativa de uma rede de Petri

Uma rede de Petri marcada é um 5-tuplo

(P, T, I, O,  $\mu_0$ )

onde:

**P** - conjunto de lugares

T - conjunto de transições

I - função de entrada das transições  $I: P \rightarrow T^{\infty}$ 

O - função de saída das transições  $O: T \rightarrow P^{\infty}$ 

 $\mu_0$  - marcação inicial  $\mu_0: P \rightarrow N$ 

# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Exemplo de Rede de Petri e sua Representação Gráfica

Definição alternativa

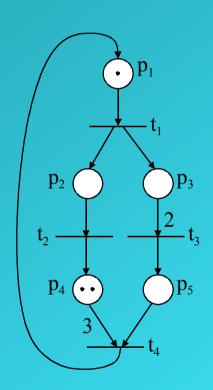
$$(P, T, I, O, \mu_0)$$

$$P=\{p_1, p_2, p_3, p_4, p_5\}$$

$$T=\{t_1, t_2, t_3, t_4\}$$

$$\begin{split} &I(t_1) = \{p_1\} & O(t_1) = \{p_2, p_3\} \\ &I(t_2) = \{p_2\} & O(t_2) = \{p_4\} \\ &I(t_3) = \{p_3, p_3\} & O(t_3) = \{p_5\} \\ &I(t_4) = \{p_4, p_4, p_4, p_5\} & O(t_4) = \{p_1\} \end{split}$$

$$\mu_0 = \{1,\,0,\,0,\,2,\,0\}$$

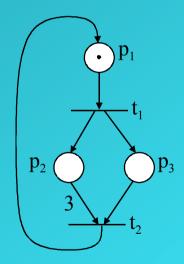


## Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Redes de Petri

O conjunto de marcações possíveis de uma Rede de Petri constituí o espaço de estados.

#### Questão:

Como evolui o estado de uma rede de Petri?



## Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Redes de Petri

Uma transição  $t_i \in T$  está permitida (enabled) se:

$$\forall p_i \in P: \ \mu(p_i) \geq \#(p_i, I(t_j))$$

Uma transição  $t_j \in T$  permitida pode disparar (*fire*), resultando uma nova marcação:

$$\mu'(p_i) = \mu(p_i) - \#(p_i, I(t_j)) + \#(p_i, O(t_j))$$

Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados

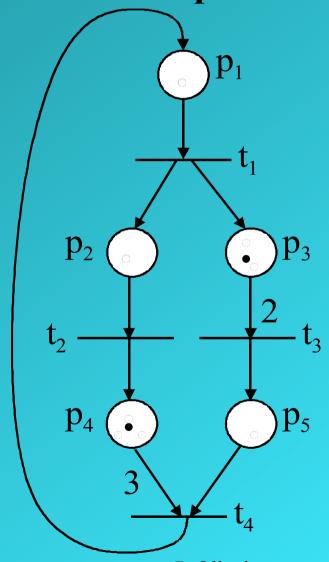
#### Redes de Petri

Exemplo de funcionamento de uma rede de Petri

Marcação inicial:

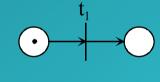
$$\mu_0 = \{1, 0, 1, 2, 0\}$$

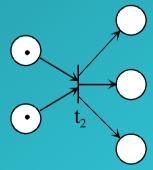
Este sistema de eventos discretos encontra-se bloqueado.
Tem *deadlocks!* 



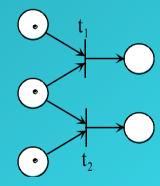
# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Redes de Petri

#### Concorrência



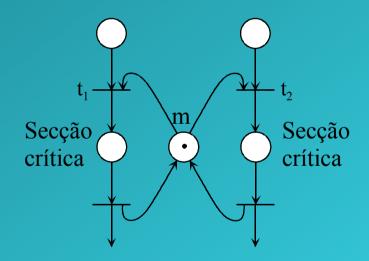


#### Conflito

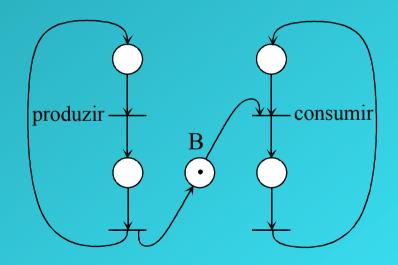


# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Redes de Petri

Exclusão Mútua

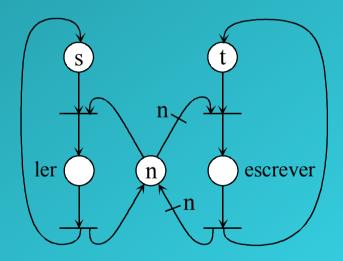


#### Produtor/Consumidor



# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Redes de Petri

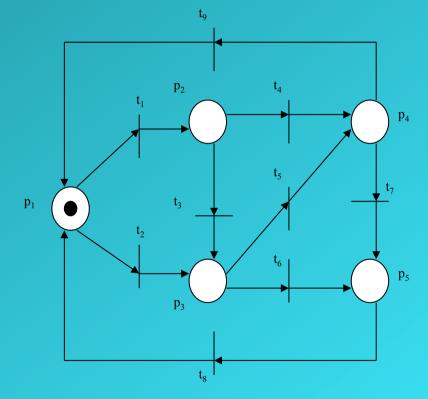
#### Leitores/Escritores



# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Exemplo de um sistema modelado com Redes de Petri

Uma máquina automática de venda de refrigerantes aceita apenas moedas de 50\$00 e 100\$00 e vende 2 tipos de refrigerantes: refrigerante A, que custa 150\$00 e refrigerante B, que custa 200\$00.

Assuma que na modelação da máquina são omitidas as transições relativas à devolução de moedas.



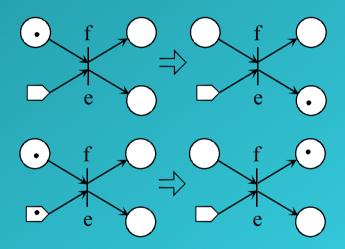
p<sub>1</sub>: máquina com zero escudos

t<sub>1</sub>: introdução de moeda de 50 escudos;

t<sub>8</sub>: saída de refrigerante do tipo B.

# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Extensões às Redes de Petri

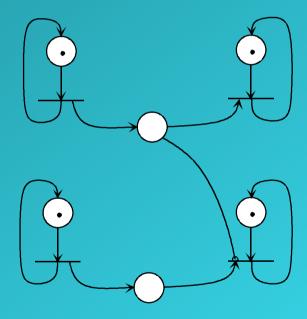
**Interruptores** (Switches) [Baer 1973]



É possível implementar com redes normais.

# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Extensões às Redes de Petri

#### **Arcos Inibidores**



É possível implementar com redes normais.

# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Subclasses das Redes de Petri

#### Máquinas de Estados:

São redes de Petri onde cada lugar tem exactamente 1 arco de entrada e um arco de saída.

#### **Grafos Marcados**

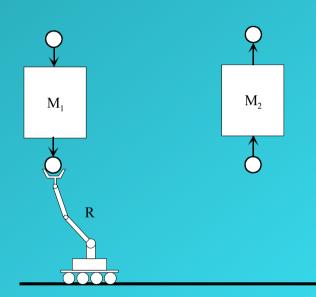
São redes de Petri onde um lugar é entrada para uma transição e saída de uma transição.

# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Exemplo de SED:

Sistema de manufactura composto por 2 máquinas  $(M_1 e M_2)$  e um manipulador (R) que retira uma peça acabada de maquinar em  $M_1$ e a transporta para  $M_2$ .

Não há buffers em nenhuma máquina, pelo que se uma peça chegar a M<sub>1</sub> e esta estiver ocupada a peça será rejeitada.

Se o manipulador chegar a M<sub>2</sub> e esta estiver a processar uma peça, o manipulador tem de esperar.



Tempos de maquinação:  $M_1=0.5s$ ;  $M_2=1.5s$ ;  $R_{M1 \rightarrow M2}=0.2s$ ;  $R_{M2 \rightarrow M1}=0.1s$ ;

## Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados

#### Exemplo de SED (cont.):

Estados de

 $\begin{array}{ccc} M_1 & & x_1 \\ M_2 & & x_2 \\ R & & x_3 \end{array}$ 

 $M_1$   $M_2$ 

Chegada de peças:

$$a(t) = \begin{cases} 1 & em & \{0.1, 0.7, 1.1, 1.6, 2.5\} \\ 0 & em & todos & os & outros & instantes \end{cases}$$

x<sub>1</sub>={Idle, Busy, Waiting}
x<sub>2</sub>={Idle, Busy}
x<sub>3</sub>={Idle, Carrying, Returning}

# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados Exemplo de SED (cont.):

Definição de eventos:

 $a_1$  - carregar peça em  $M_1$ 

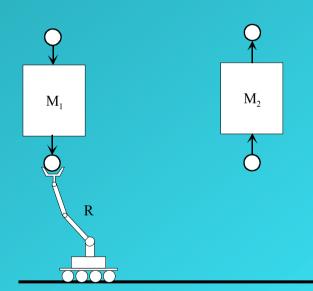
d<sub>1</sub> - fim de processamento em M<sub>1</sub>

r<sub>1</sub> - carregar manipulador

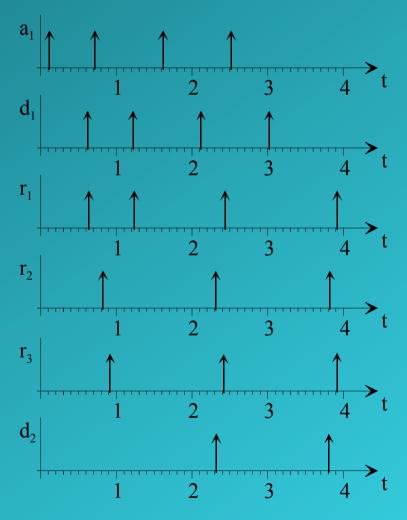
r<sub>2</sub> - descarregar manipulador e carregar M<sub>2</sub>

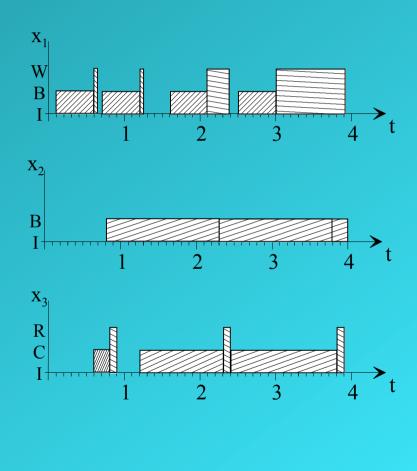
d<sub>2</sub> - fim de processamento em M<sub>2</sub>

r<sub>3</sub> - manipulador na base

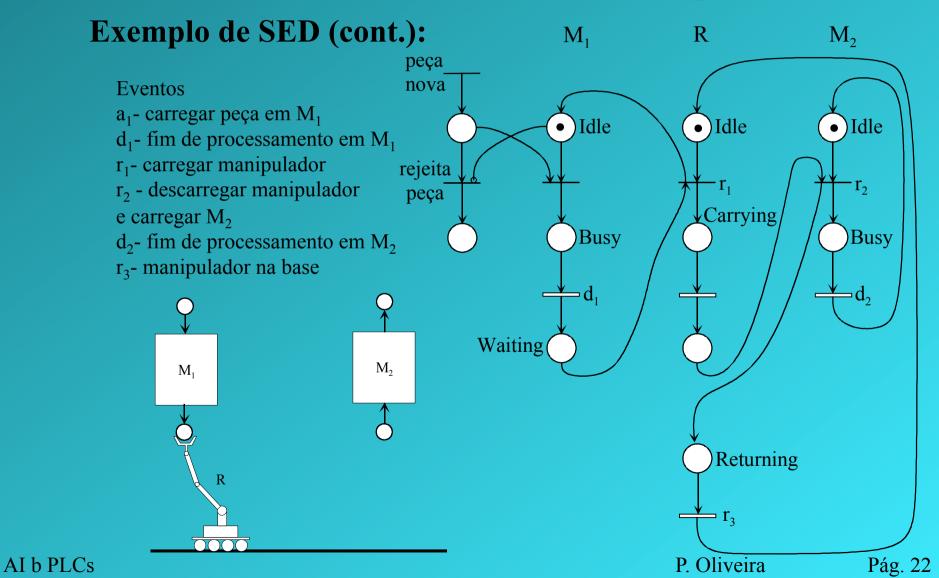


# Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados





## Sistemas de Eventos Discretos Não Temporizados



# Automação Industrial baseada em PLCs

11<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

#### 11<sup>a</sup> Aula

#### Cap. 5 - Sistemas de Eventos Discretos

- Modelação de sistemas de eventos discretos.
- Autómatos.
- Redes de Petri.

#### Cap. 6 - Análise de Sistemas de Eventos Discretos

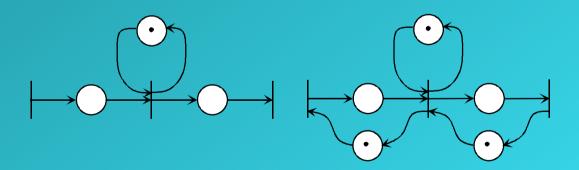
- Propriedades de SEDs.
- Metodologias para análise de SEDs.

#### Cap. 7 - SEDs e Automação Industrial

- Relação GRAFCET/Redes de Petri.
- Análise das soluções de automação industrial por analogia com os sistemas de eventos discretos.

#### Segurança

Um lugar  $p_i \in P$  de uma rede de Petri  $C=(P, T, I, O, \mu_0)$  é seguro se para todo o  $\mu' \in R(C, \mu_0)$ :  $\mu' \le 1$ . Uma rede de Petri é segura se cada todos os seus lugares forem seguros.

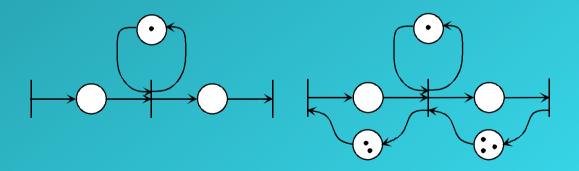


Rede não segura

Rede segura

#### Limitação

Um lugar  $p_i \in P$  de uma rede de Petri  $C=(P, T, I, O, \mu_0)$  é k-limitado se para todo o  $\mu' \in R(C, \mu_0)$ :  $\mu' \le k$ . Uma rede de Petri é k-limitada se todos os seus lugares forem k-limitados.



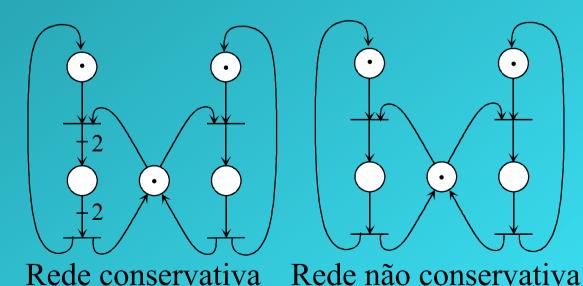
Rede não limitada

Rede 3-limitada

#### Conservação

Uma rede de Petri C= $(P, T, I, O, \mu_{\theta})$  é **estritamente conservativa** se para todo o  $\mu$ '  $\in R(C, \mu)$ 

$$\sum_{p_i \in P} \mu'(p_i) = \sum_{p_i \in P} \mu(p_i)$$

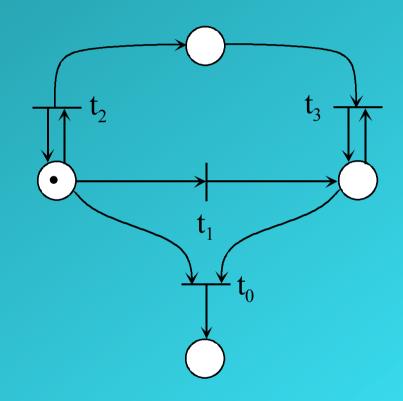


Vivacidade das transições: A transição t<sub>i</sub> é viva de

- Nível 0 se nunca pode ser disparada.
- Nível 1 se é potencialmente disparável, isto é se existir  $\mu' \in R(C, \mu)$  tal que  $t_i$  está permitida em  $\mu'$ .
- Nível 2 se, para cada inteiro n, existir uma sequência de disparos na qual ocorrem n disparos de  $t_i$ .
- Nível 3 se existir uma sequência de disparos na qual ocorre um número infinito de disparos de  $t_{\rm i}$ .
- Nível 4 se para cada  $\mu' \in R(C, \mu)$  existir uma sequência  $\sigma$  que leva a que se torne permitida.

#### Exemplo de vivacidade das transições

- t<sub>0</sub> é de nível 0.
- t<sub>1</sub> é de nível 1.
- t<sub>2</sub> é de nível 2.
- t<sub>3</sub> é de nível 3.



#### Alcançabilidade ou Atingibilidade

Dada uma rede de Petri C= $(P, T, I, O, \mu_{\theta})$  com uma marcação  $\mu_{\theta}$  será que a marcação  $\mu' \in R(C, \mu)$  é alcançavel?

#### Métodos de análise:

- Por tentativa
- Árvore de alcançabilidade
- Método das matrizes

# Árvore de alcançabilidade

Construir a árvore de marcações atingíveis. Constituída por nós:

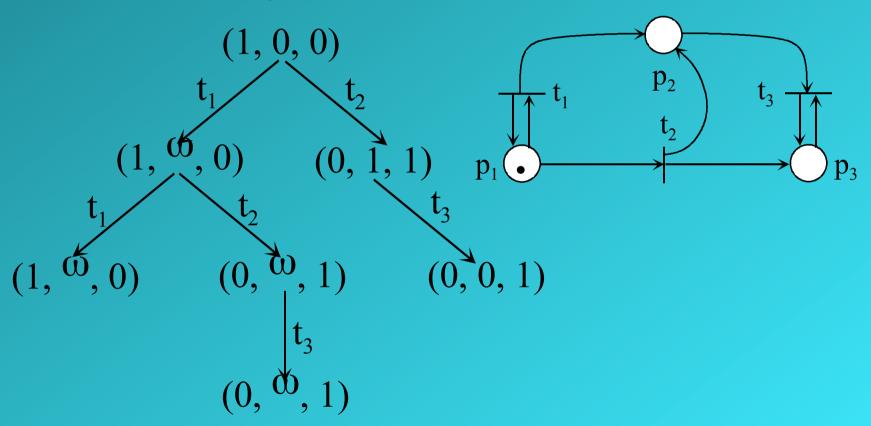
- terminais
- interiores
- duplicados

Introduz-se o simbolo infinito (ω) para obter árvores de tamanho finito.

#### Nota:

Este método também pode ser usado para estudar as propriedades introduzidas anteriormente.

Exemplo de construção da árvore de alcançabilidade:



#### Método das Matrizes (condição suficiente)

A evolução da marcação numa rede de Petri pode ser escrita de forma abreviada como:

 $\mu' = \mu + f(\sigma)D$ 

onde:

μ' - marcação a atingir

μ - marcação inicial

f (σ) - vector de disparo

de transições

D - matriz de transição.Contabiliza a distri-

buição de tokens

#### Nota:

Este método também pode ser usado para estudar a propriedade de conservação de uma rede de Petri.

#### Exemplo de utilização do método das matrizes:

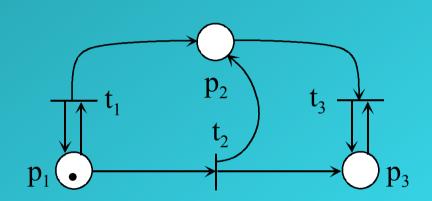
$$\mu' = \mu + f(\sigma)D$$

$$\mu' = (1, 3, 0)$$

$$\mu = (1, 0, 0)$$

$$f(\sigma) = (\sigma_a, \sigma_b, \sigma_c,)$$

$$D = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 1 \\ 0 & -1 & 0 \end{bmatrix}$$



$$\begin{cases} 1 = 1 - \sigma_b \\ 3 = \sigma_a + \sigma_b \end{cases} \begin{cases} \sigma_a = 3 \\ \sigma_b = 0 \\ \sigma_c = ? \end{cases}$$

Verificar!

# Automação Industrial baseada em PLCs

12<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

#### 12<sup>a</sup> Aula

#### Cap. 5 - Sistemas de Eventos Discretos

- Modelação de sistemas de eventos discretos.
- Autómatos.
- Redes de Petri.

#### Cap. 6 - Análise de Sistemas de Eventos Discretos

- Propriedades de SEDs.
- Metodologias para análise de SEDs.

#### Cap. 7 - SEDs e Automação Industrial

- Relação GRAFCET/Redes de Petri.
- Análise das soluções de automação industrial por analogia com os sistemas de eventos discretos.

#### **Interface com o exterior:**

• Entradas de nível - utilizar em funções associadas aos lugares

e/ou transições

• Entradas como eventos - associar uma variável onde se fazem

aparecer tokens associados à ocorrência

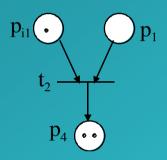
dos eventos correspondentes

•Saídas de nível - comandar com funções das entradas, saídas

ou outras variáveis

• Eventos na saída - gerar transições nas saídas correspondentes

#### Exemplo de evento na entrada (flanco ascendente):



M21	I1	OM21	ONI1
0	0	0	1
0	1	0	0
1	0	1	1
1	1	1	1

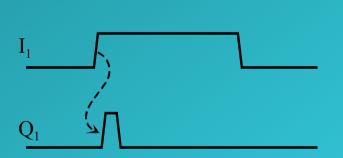
M21	anterior valor de entrada I1
MW1	variável que representa o lugar
	associado a I1

OM21
ONI1
GIxx
LBV1
ADDMW1
AI1

xx AI1 =M21

• •

#### Exemplo de geração de evento na saída (flanco ascendente):



M1 variável auxiliar iniciada a zero

. . .

AI1

ANM1

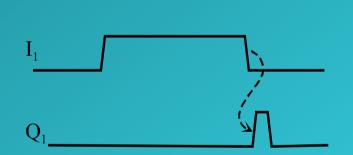
=Q1

AI1

=M1

• •

#### Exemplo de geração de evento na saída (flanco descendente):



M1 variável auxiliar iniciada a zero

. . .

ANI1

ANM1

=Q1

ANI1

=M1

..

O número de tokens em cada lugar é armazenado numa memória auxiliar do tipo word (limitação a 65535 tokens por lugar).

No arı	canque fazer: AM128	Testar se t <sub>4</sub> está activa	
XX	Gixx PE LDV2 =MW4 LDV1 =MW5	LDMW4 GTV2 =M1 LDMW5 GTV1 =M2 AM1 AM2 Giyy	$p_4$ $p_5$ $p_5$ $p_6$ $p_7$

caso contrário continuar

Se t<sub>4</sub> está activa disparar e actualizar os tokens

 $p_4$   $p_5$   $p_5$   $p_6$   $p_7$ 

yy LDMW4
SUBV2
=MW4
LDMW5
SUBV1
=MW5
LDMW6
ADDV1
=MW6
LDMW7

ADDV3

=MW7

Associado a cada lugar pode existir uma função das entradas para actualizar as saídas (extensão).

# Análise de SEDs baseado na implementação de Redes de Petri com PLCs

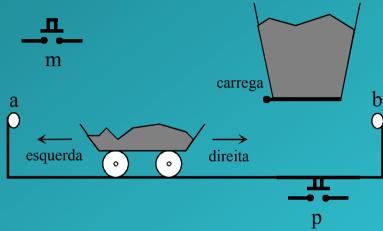
Estudar as propriedades dos sistema de automação baseado na implementação de SEDs como Redes de Petri.

- Vivacidade
- Atingibilidade
- Segurança

• • •

Nota: no caso de se utilizar GRAFCET ou uma máquina de estados analisar a uma Rede de Petri equivalente.

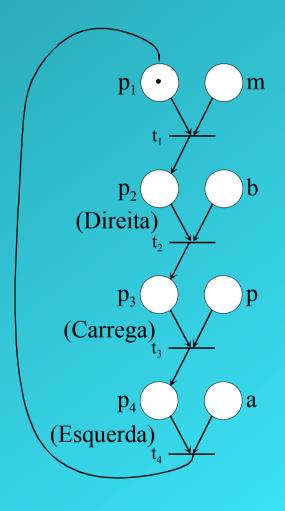
#### Exemplo de modelação de um sistema de controlo



# Associado a um lugar podem ser actuadas saídas

Q1 saída correspondente a comando para a direita

LDMW4 GE1 =Q1



# Automação Industrial baseada em PLCs

13<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

# 13<sup>a</sup> Aula

Cap. 8 - Redes de Comunicações

Cap. 9 - Protocolos de Comunicações

# FRED HALSALL

# Data Communications, Computer Networks and Open Systems

Fourth Edition

Objectivos: Comunicação entre duas aplicações residentes em dois computadores ligados em rede

Modelo OSI
(Open
Systems
Interconnection)

Computer A Computer B AP Application layer AL (7) Presentation layer PL (6) Session layer SL (5) Transport layer TL (4) Network layer NL (3) Link layer LL (2) Physical layer PL (1) Data network Network environment OSI environment Real systems environment

Figure 1.10
Overall structure of the ISO reference model.

**Definição** dos níveis genéricos do protocolo:

- 7 níveis hierarquicos com objectivos independentes
- cada nível requer ferramentas
   e metodologias particulares.

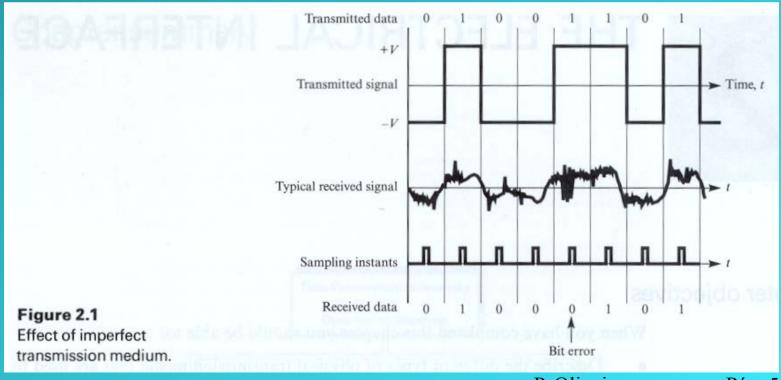
End-user application process Distributed information services File transfer, access and management, document and message interchange. Application layer job transfer and manipulation Syntax-independent message interchange service Transfer syntax negotiation, Presentation layer data representation transformations Dialog and synchronization Session layer control for application entities Network-independent message interchange service End-to-end message transfer Transport layer (connection management, error control, fragmentation, flow control) Network routing, addressing, Network layer call set-up, and clearing Data link control Link layer (framing, data transparency, error control) Mechanical and electrical Physical layer network interface definitions Physical connection to network termination equipment Data communication network

Figure 1.11
Protocol layer summary.

Interface com o nível físico

Problemas mecânicos e elétricos

#### Problemas devido a canal não ideal



Metologias de codificação ao nível do *bit* 

Modulação ASK

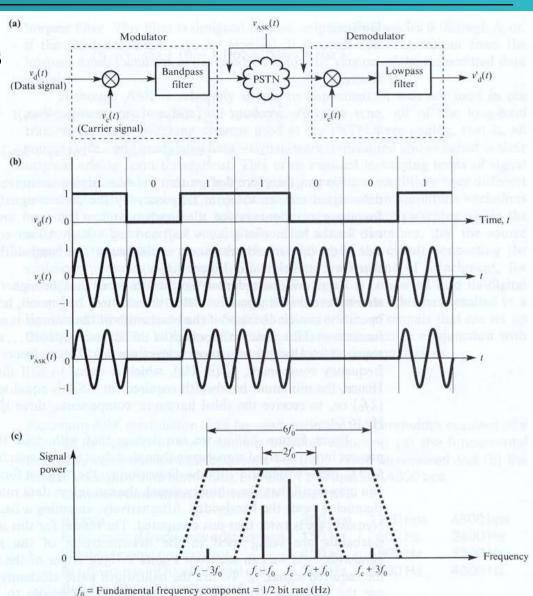
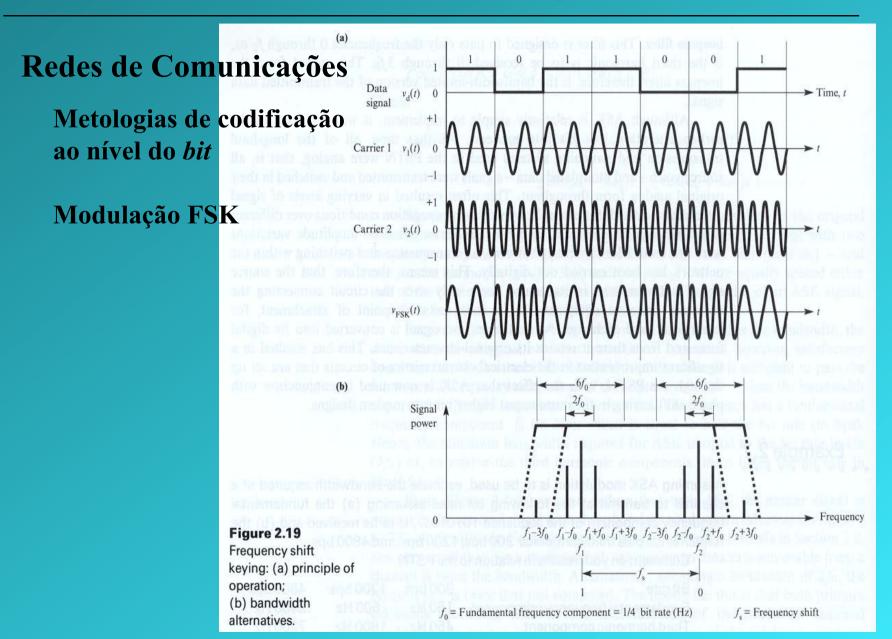
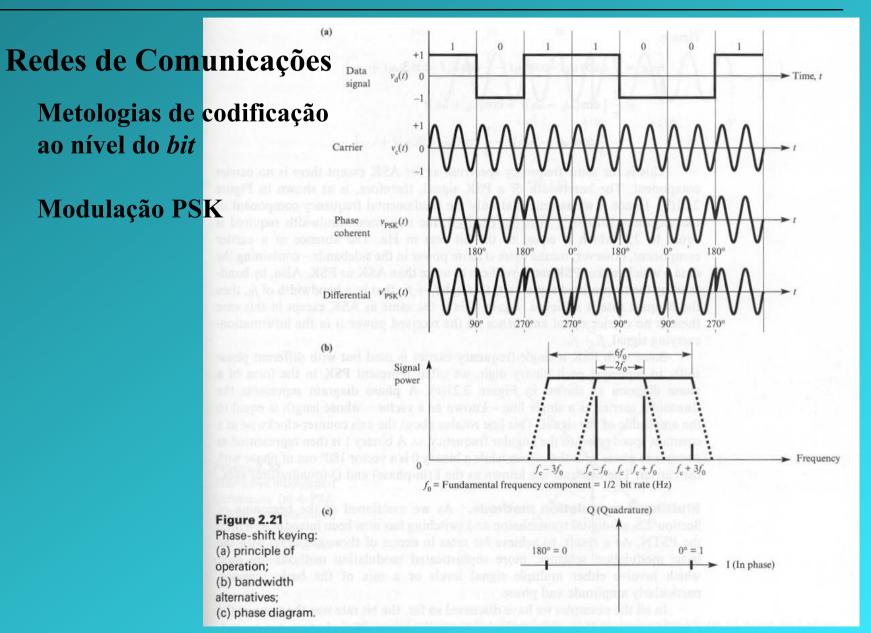


Figure 2.18
Amplitude-shift
keying: (a) circuit
schematic;
(b) waveform set;

(c) bandwidth alternatives.





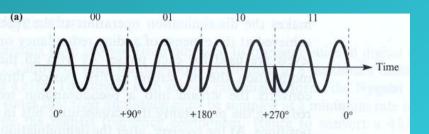
Metologias de codificação ao nível do *bit* 

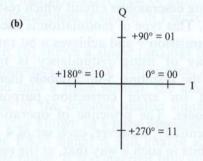
Modulação 4-PSK

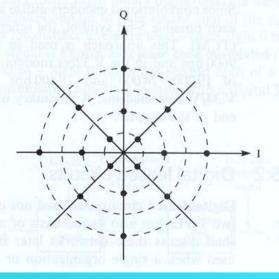
Modulação 16-QAM (Quadratura Amplitude Modulation)

NOTA: Diferença entre bitrate e baudrate

Figure 2.22
Alternative modulation techniques: (a) 4-PSK phase–time waveform; (b) 4-PSK phase diagram; (c) 16-QAM phase diagram.



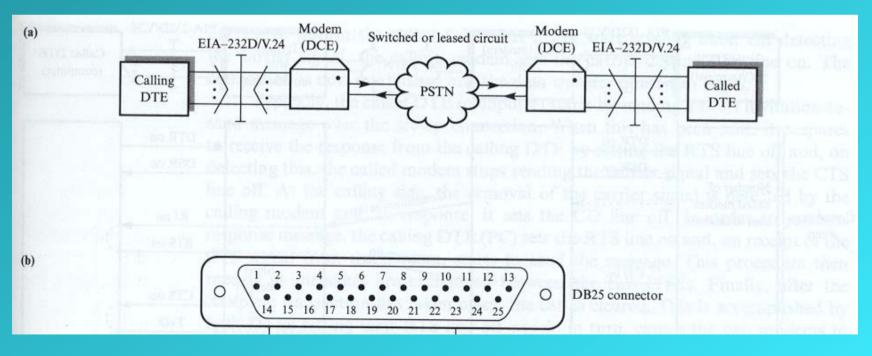




Interligação mecânica e eléctrica

**Exemplo: Norma EIA232D** 

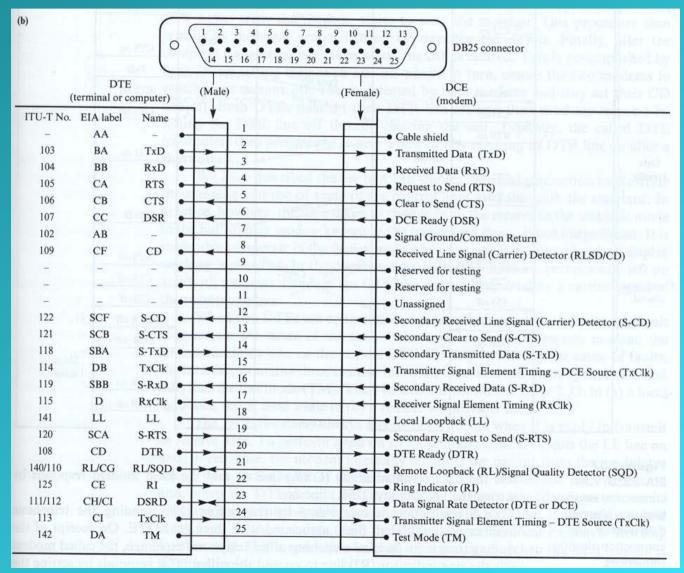
(Ligação de computador a modem)



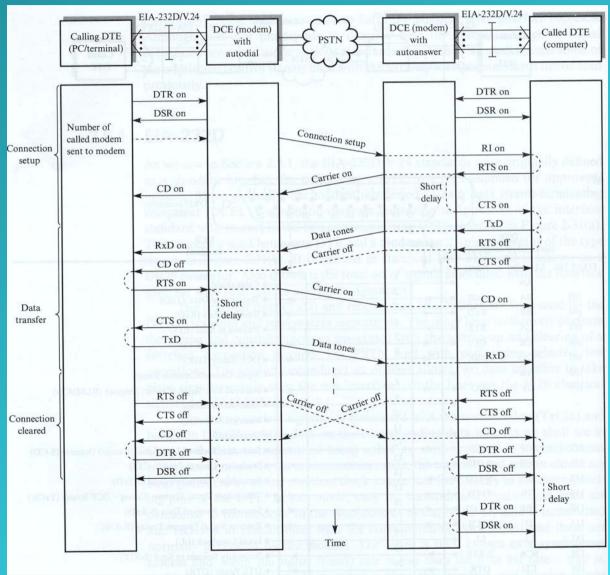
AI b PLCs

P. Oliveira

#### **Exemplo: Norma EIA232D (cont)**

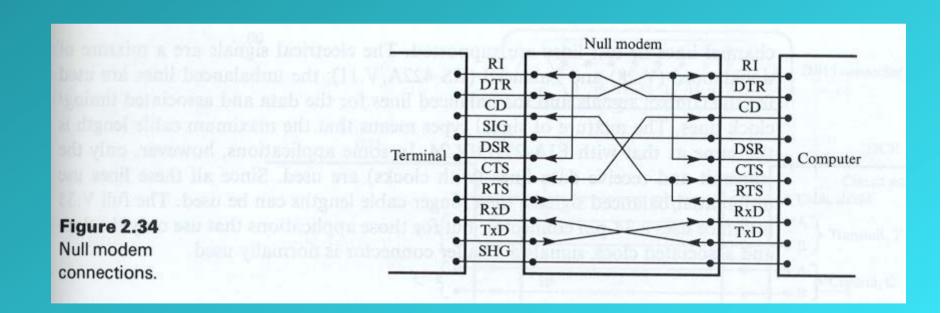


#### Exemplo: Protocolo associado à Norma EIA232D



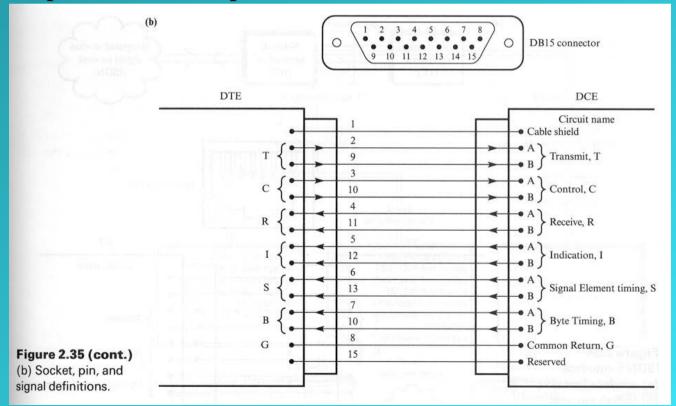
#### Utilização para ligação entre dois computadores

#### **NULL MODEM**

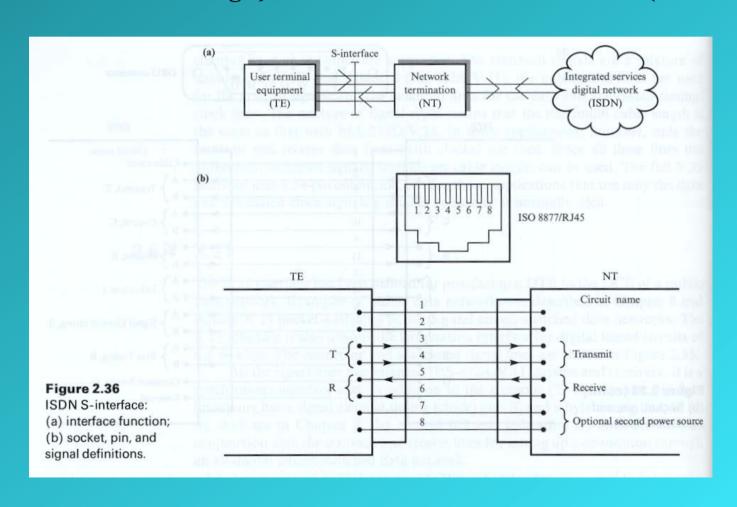


Interligação mecânica e eléctrica

Exemplo: Norma RDIS (*ISDN*) - Rede Digital Integrada de Serviços circuito duplo de 64kbits/s para voz mais 16 kbits/s de dados



Outra norma de interligação mecânica e eléctrica em RDIS (ISO 8877)



Metologias de codificação ao nível de trama (*frame*)

Tabela de símbolos ASCII

Figure 3.1 (cont.)
(b) ASCII/IA5.

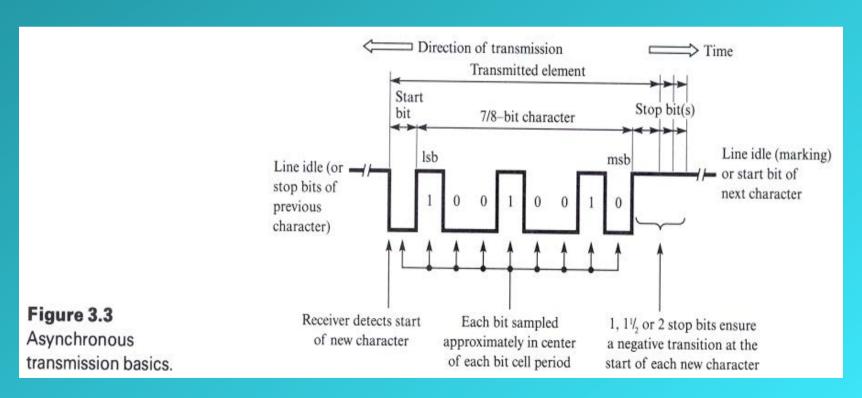
Bit positions		7	0	0	0	0	1	1	1	1	
		6	0	0	0	1	0	0	0	1	
											4
0	0	0	0	NUL	DLE	SP	0	@	P	1	p
0	0	0	1	SOH	DC1	!	1	A	Q	a	q
0	0	1	0	STX	DC2	"	2	В	R	ь	r
0	0	1	1	ETX	DC3	#	- 3	С	S	С	s
0	1	0	0	EOT	DC4	\$	4	D	T	d	t
0	1	0	1	ENQ	NAK	%	5	E	U	e	u
0	1	1	0	ACK	SYN	&	6	F	V	f	v
0	1	1	1	BEL	ЕТВ	,	7	G	W	g	w
1	0	0	0	BS	CAN	(	8	Н	X	h	x
1	0	0	1	HT	EM	)	9	I	Y	i	у
1	0	1	0	LF	SUB	*		J	Z	h j	z
1	0	1	1	VT	ESC	+	;	K	[	k	{
1	1	0	0	FF	FS		<	L	1	1	- 1
1	1	0	1	CR	GS	-	=	M	1	m	}
1	1	1	0	SO	RS		>	N	^	n	~
1	1	1	1	SI	US	1	?	0		0	DEI

Pág. 17

#### Redes de Comunicações

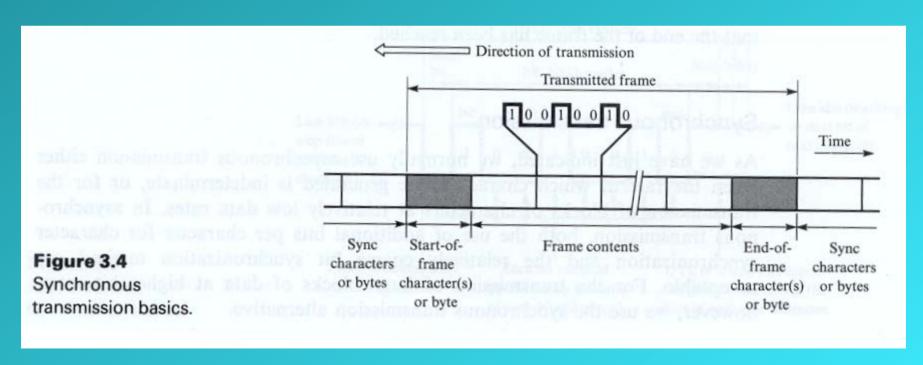
Metologias de codificação ao nível de trama (frame)

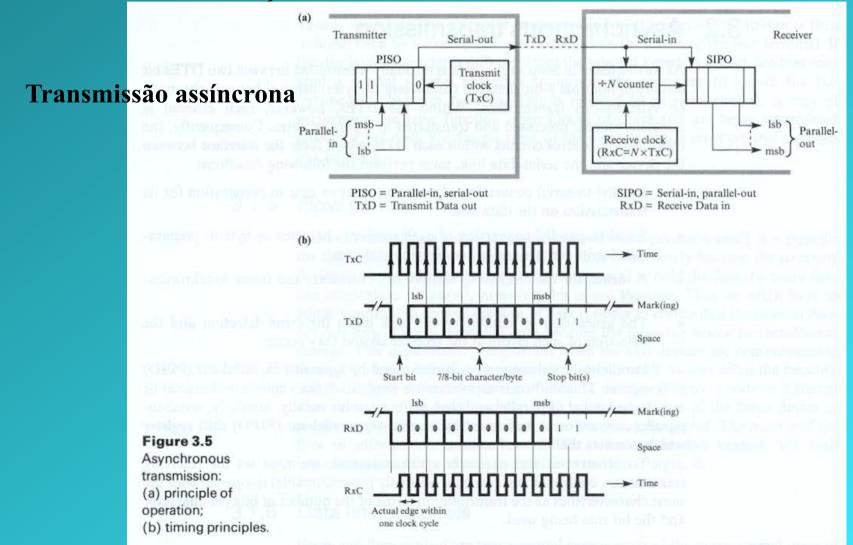
#### Construção de Tramas



Metologias de codificação ao nível de trama (frame)

Construção de Tramas





#### Cap. 8 - Redes de Comunicações



# Automação Industrial baseada em PLCs

14<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

AI b PLCs P. Oliveira Pág. 1

14<sup>a</sup> Aula

Cap. 9 - Protocolos de Comunicações

# FRED HALSALL

# Data Communications, Computer Networks and Open Systems

Fourth Edition

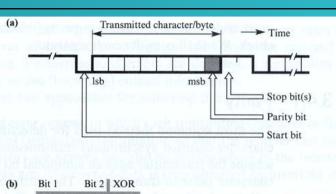
#### Cap. 8 - Redes de Comunicações

# Redes de Comunicações

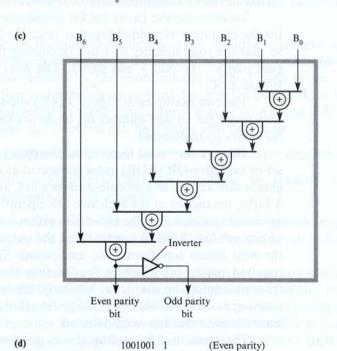
Metologias de detecção e correcção de erros

Paridade

Figure 3.14
Parity bit method:
(a) position in
character; (b) XOR
gate truth table and
symbol; (c) parity bit
generation circuit;
(d) two examples.



(b)	Bit 1	Bit 2	XOR	
	0	0	0	Bit 1
	0	1	1	(±) → Output
	0.01	0	1	Bit 2
	1	1	0	Hamilton Service II in the



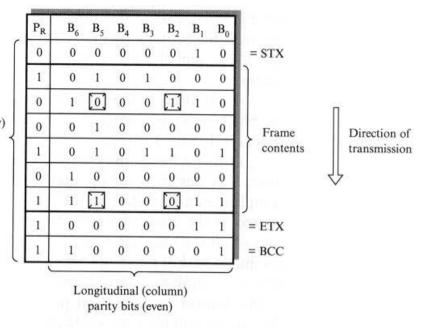
(Odd parity)

1001001 0

**Me**tologias de detecção e correcção de erros

Transverse (row) parity bits (odd)

Check sum



= Example of undetected error combination

P<sub>R</sub> = Row parity bit

(b) At sending side:

 $0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 = BCC$ 

At receiving side:

= Zero in 1's-complement

Figure 3.15
Block sum check
example: (a) row and
column parity bits;
(b) 1's complement
sum.

Redes de Comunicações

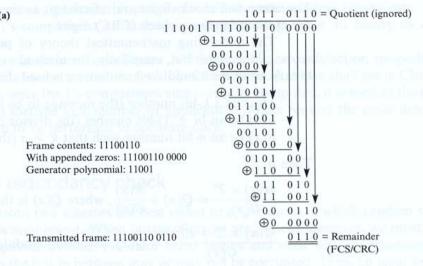
Generation of the FCS for the message 11100110 is shown in Figure 3.17.

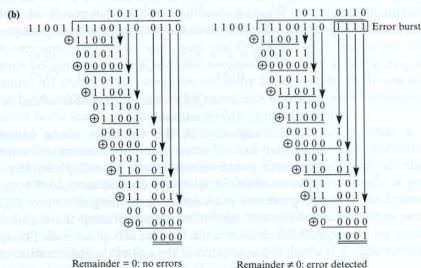
Firstly, four zeros are appended to the message, which is equivalent to multiplying

Metologias de detecção e correcção de erros

CRC (Cyclic Redudancy Check)

Algoritmo baseado na divisão por polinómio conhecido





#### Cap. 8 - Redes de Comunicações

# Redes de Comunicações

Exemplo de CRC

**Transmissão** 

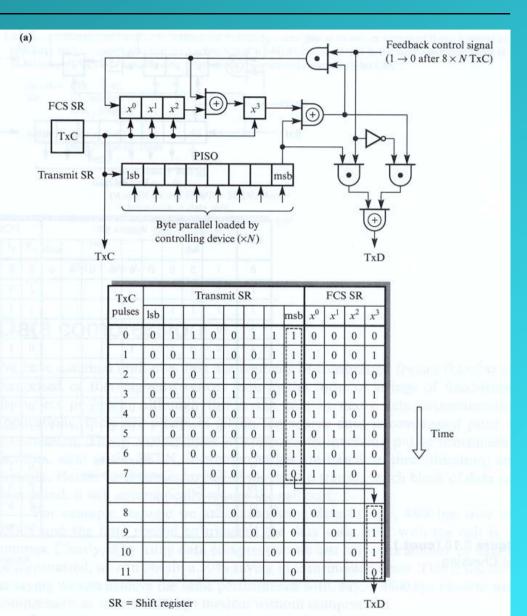


Figure 3.18
CRC hardware schematic:
(a) generation.

#### Cap. 8 - Redes de Comunicações

# Redes de Comunicações

Exemplo de CRC

Recepção

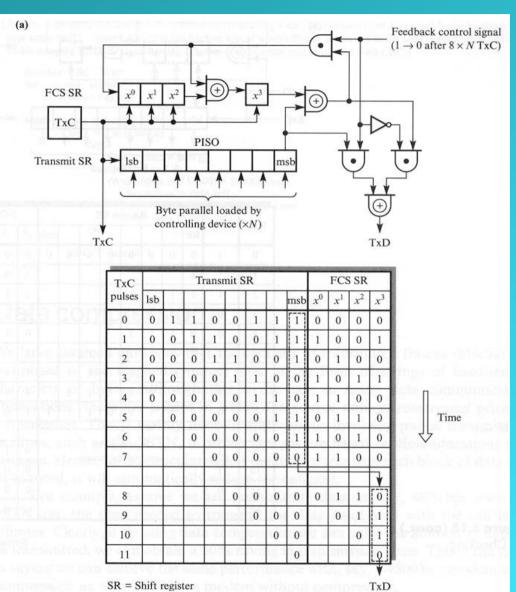
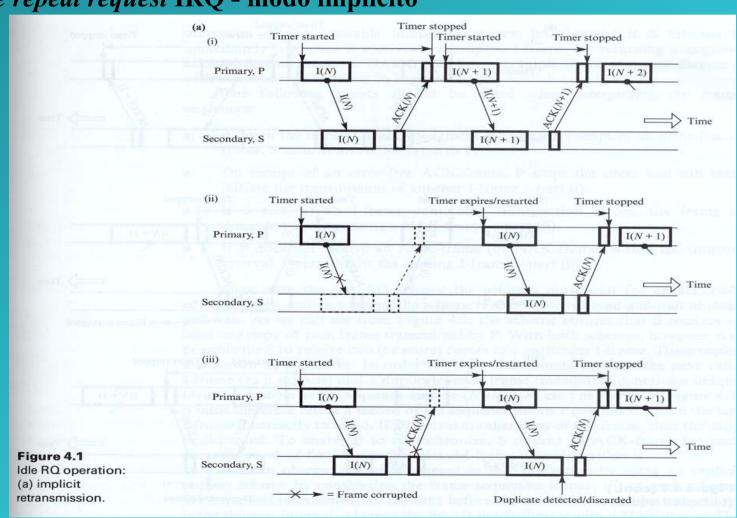
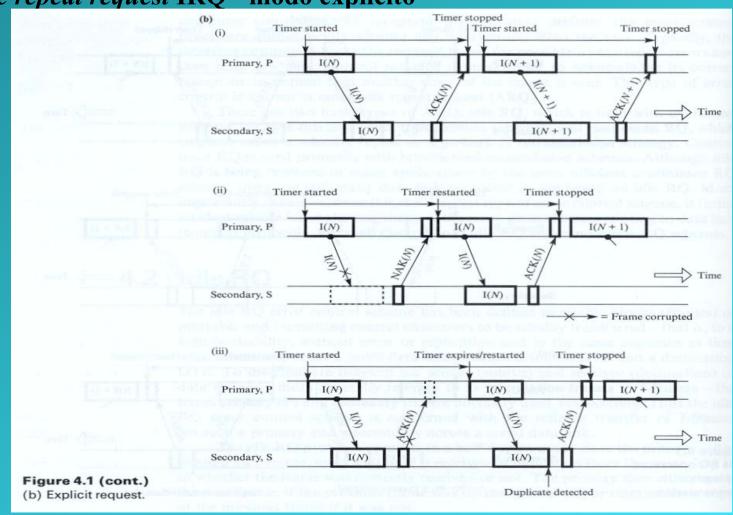


Figure 3.18 CRC hardware schematic: (a) generation.

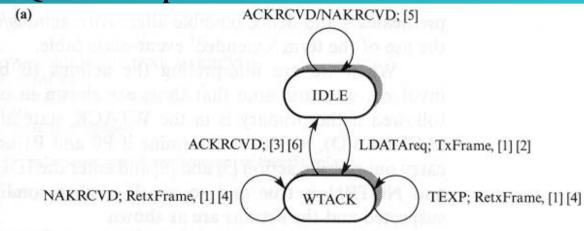
Idle repeat request IRQ - modo implícito



Idle repeat request IRQ - modo explícito



Idle repeat request IRQ - modo explícito



(b)

Incoming event Present state	KIND OF BUILDING	ACKRCVD	TEXP	NAKRCVD
IDLE	1	0	0	0
WTACK	0	2	3	3

#### Figure 4.6

Idle RQ specification – primary: (a) state transition diagram; (b) extended event—state table.

0 = [5], IDLE (Error condition)

1 = TxFrame, [1] [2], WTACK

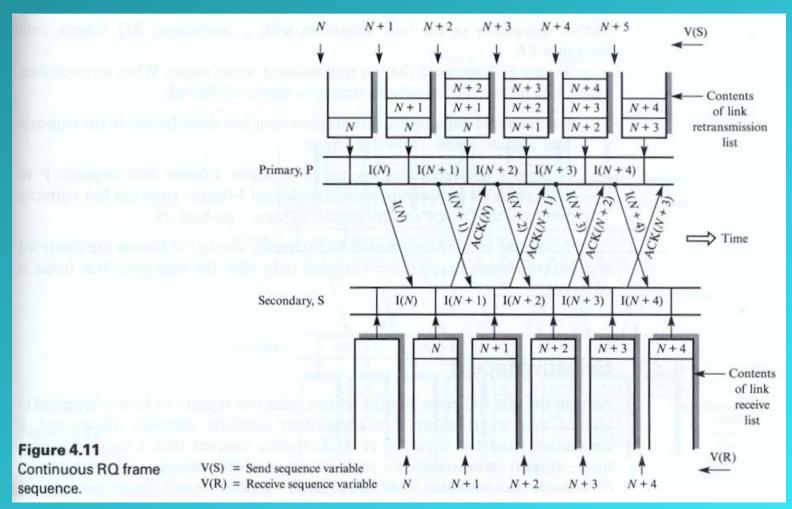
2 = P0 and P1: [3] [6], IDLE

P0 and NOT P1: RetxFrame, [1] [4], WTACK

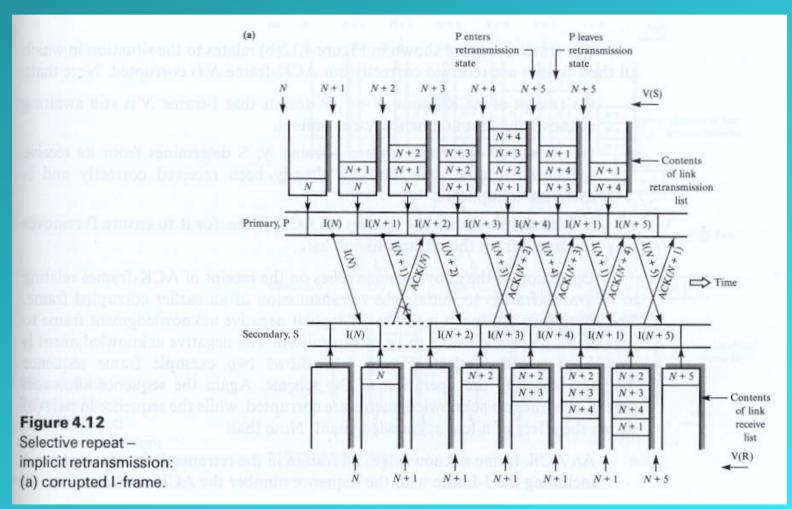
NOT P0 and NOT P1: [5], IDLE

3 = RetxFrame, [1] [4], WTACK

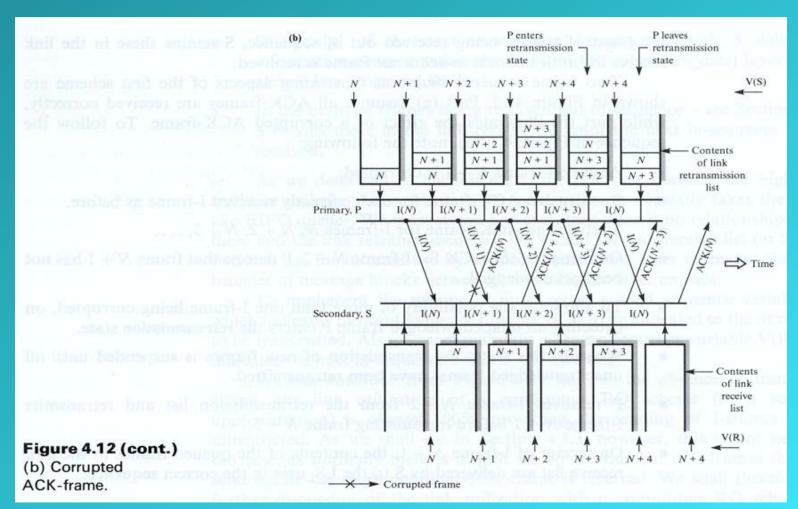
#### Continuous RQ



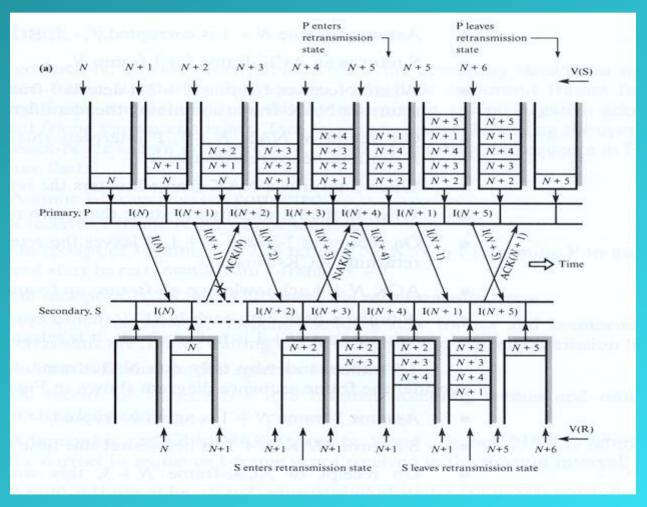
#### Implicit Selective Repeat: trama I corrompida



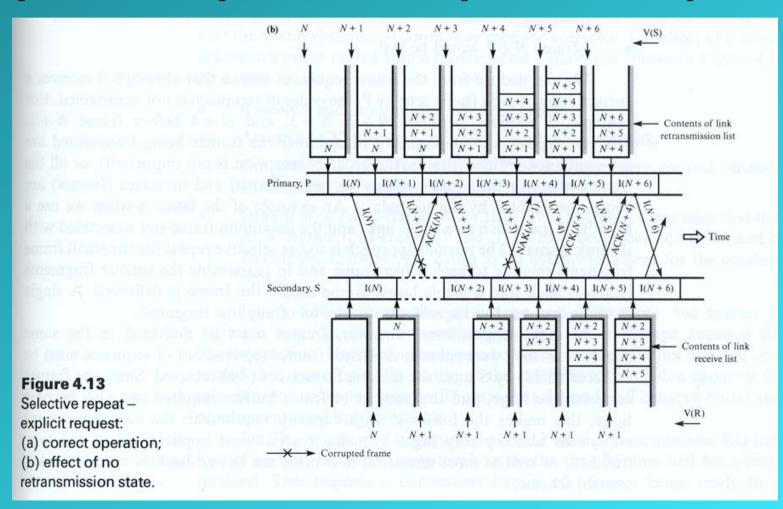
#### Implicit Selective Repeat: ACK corrompido



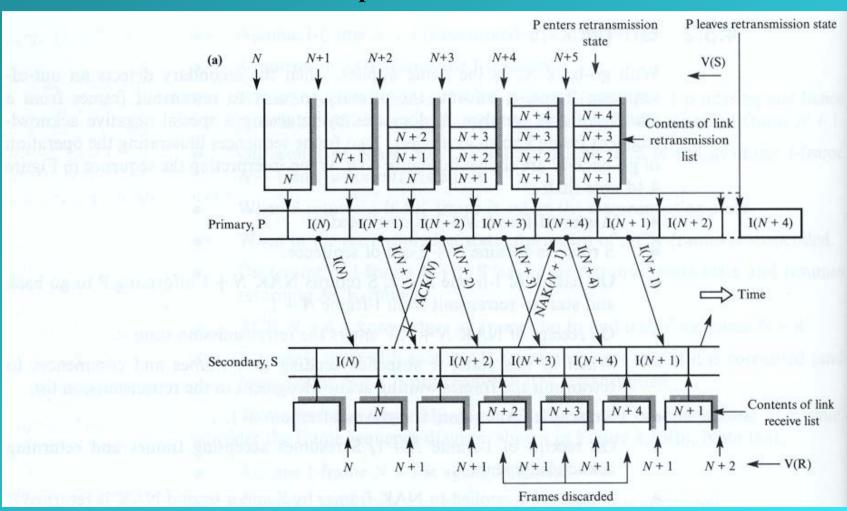
#### Explicit Selective Repeat: trama I corrompida



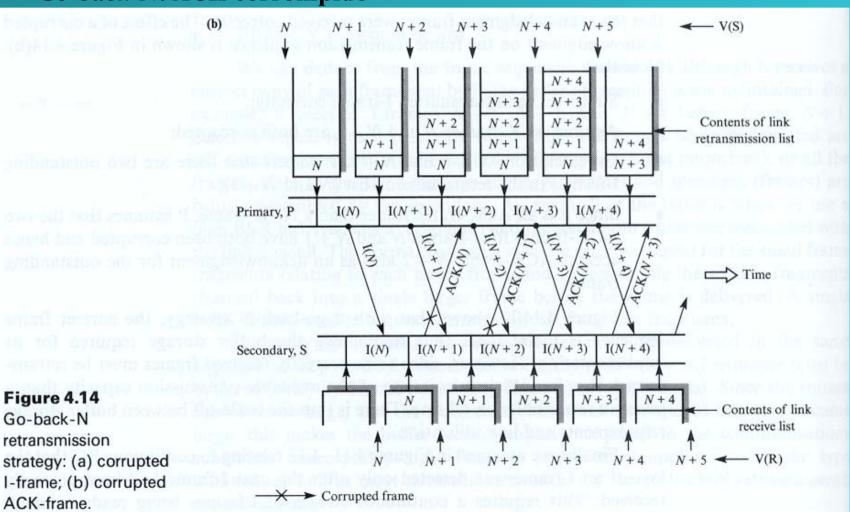
#### Explicit Selective Repeat: trama I corrompida e NAK corrompido



#### Go-back-N: trama I corrompida



#### Go-back-N: ACK corrompido

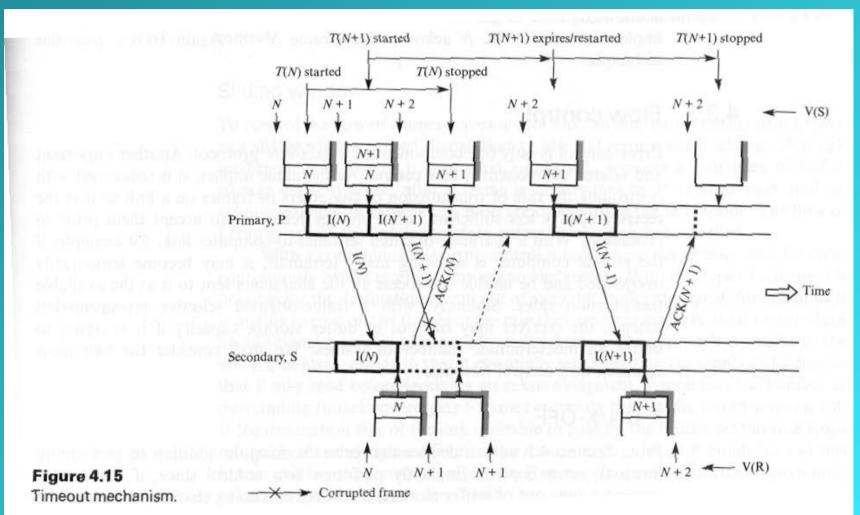


Go-back-N retransmission

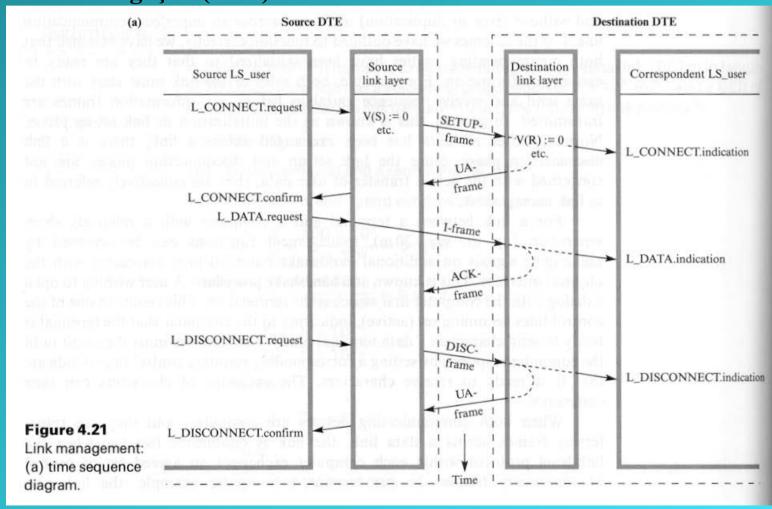
I-frame; (b) corrupted

ACK-frame.

Go-back-N: mecanismo de timout

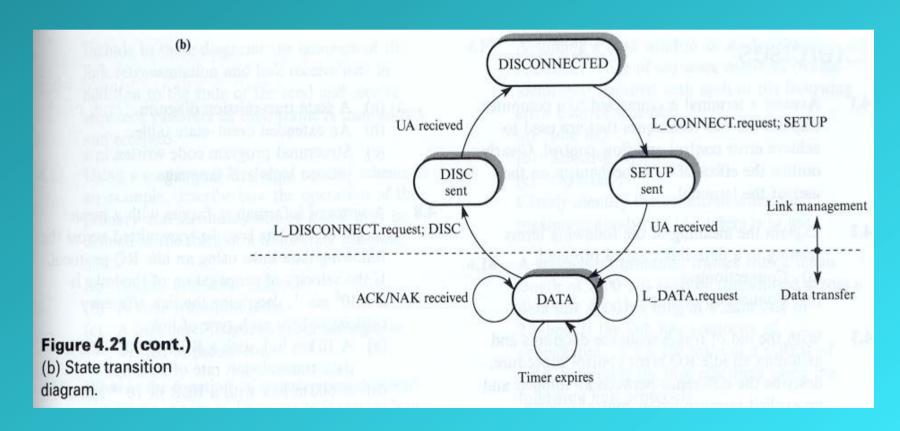


Gestão da Ligação (Link)

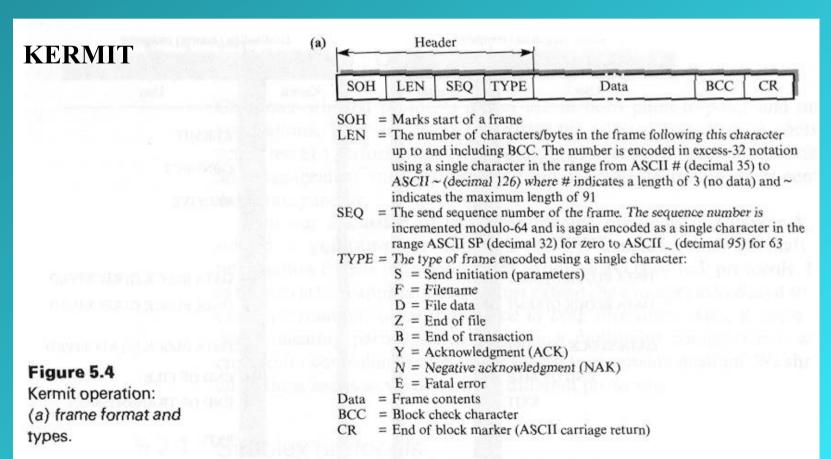


Gestão da Ligação (Link)

máquina de estados associada



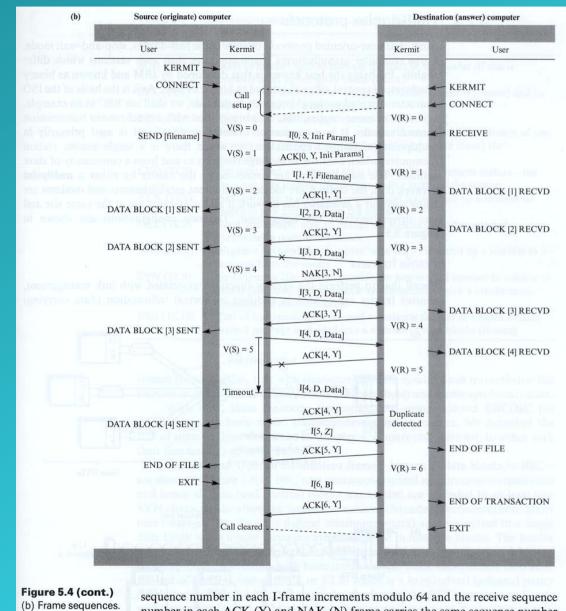
# Exemplo de protocolo para transferência de ficheiros



#### Cap. 9 - Protocolos de Comunicações

#### **KERMIT**

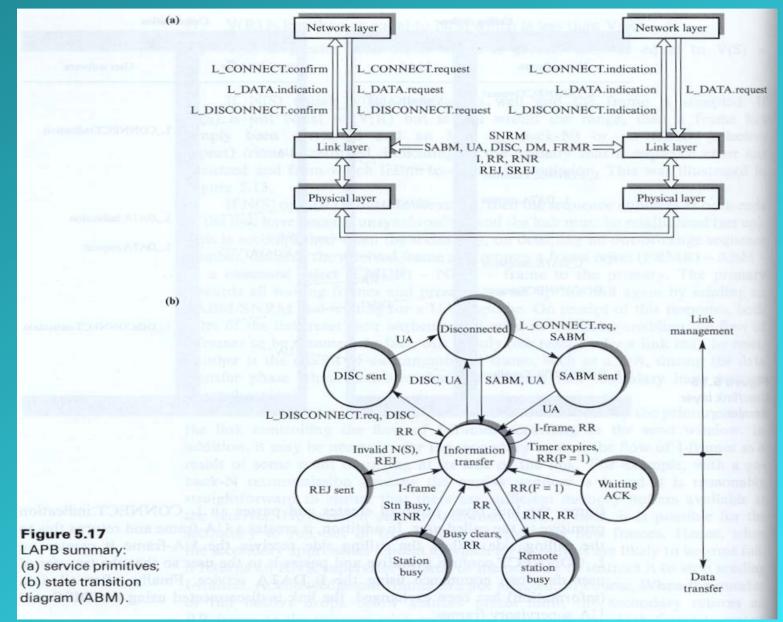
Exemplo de envio de um ficheiro.



number in each ACK (Y) and NAK (N) frame carries the same sequence number

#### Cap. 9 - Protocolos de Comunicações





# Automação Industrial baseada em PLCs

15<sup>a</sup> Aula

http://www.isr.ist.utl.pt/~pjcro/aibplc.html

Docente: Paulo Jorge Oliveira e-mail: pjcro@isr.ist.utl.pt

AI b PLCs P. Oliveira Pág. 1

# 15<sup>a</sup> Aula

Cap. 9 - Topologia de Redes

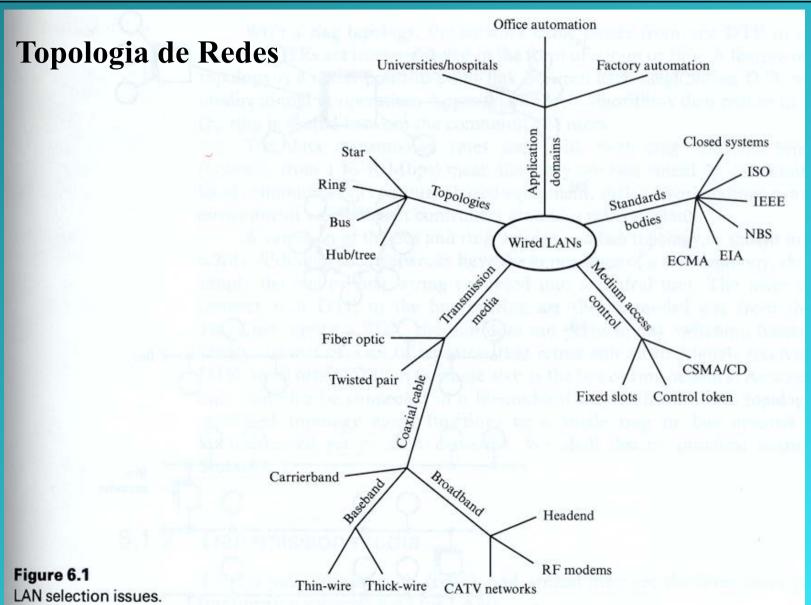
Cap. 9 - Protocolos de Comunicações (cont)

# FRED HALSALL

# Data Communications, Computer Networks and Open Systems

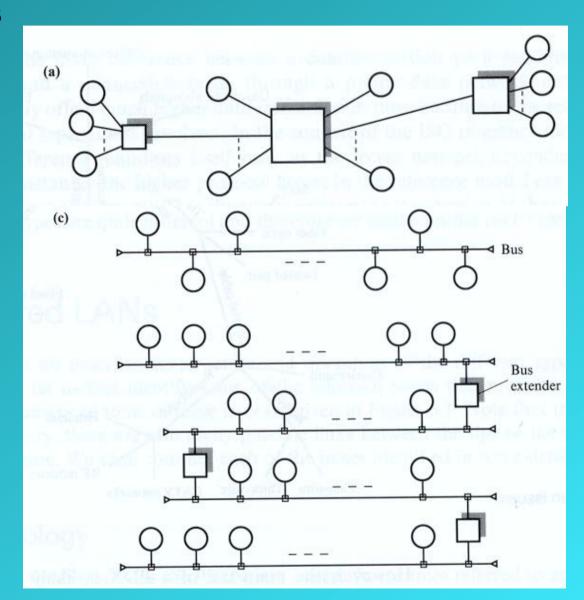
Fourth Edition

Cap. 8 - Redes de Comunicações



Estrela

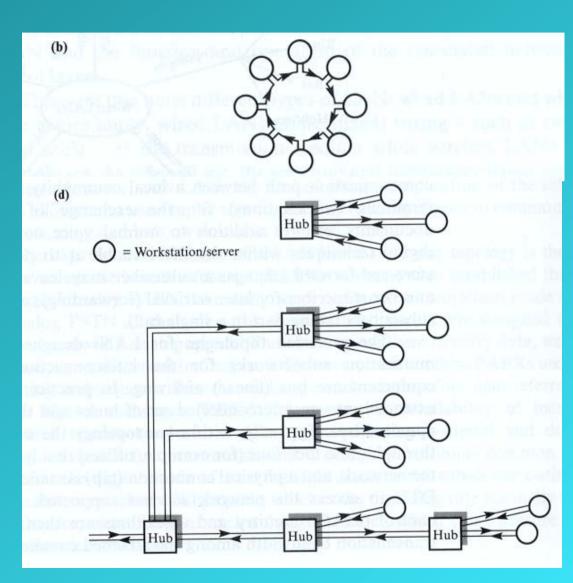
Barramento (bus)



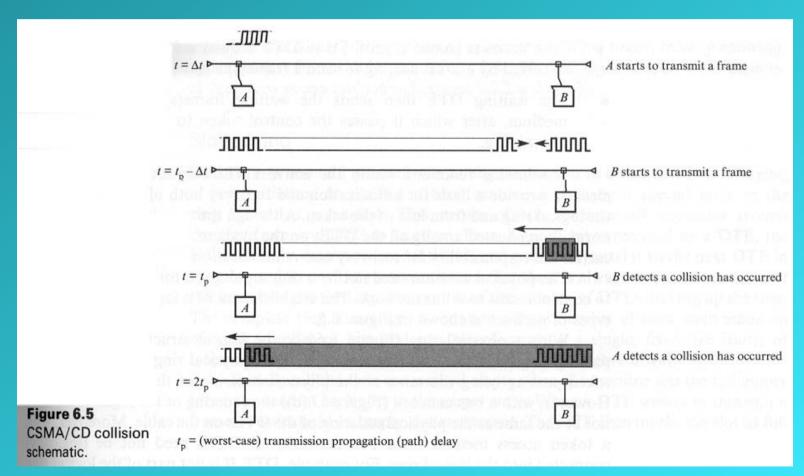
AI b PLCs

Anel (ring)

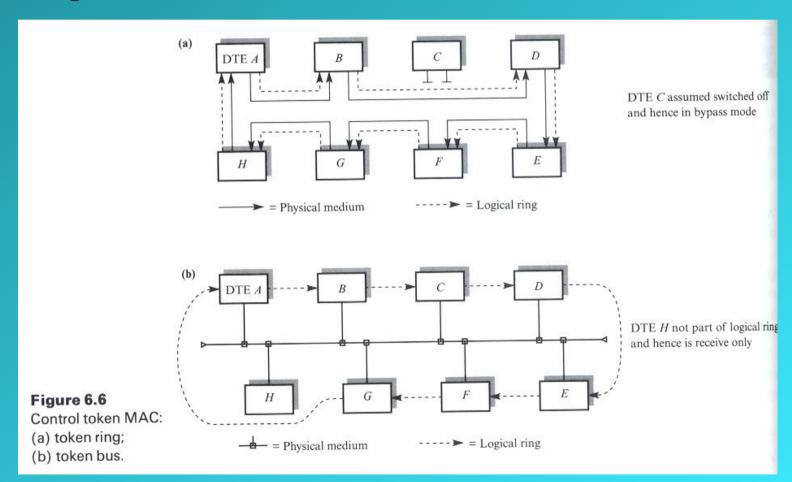
Hub/árvore



# Acesso ao meio físico CSMA/CD



### Acesso ao meio físico Token ring/bus



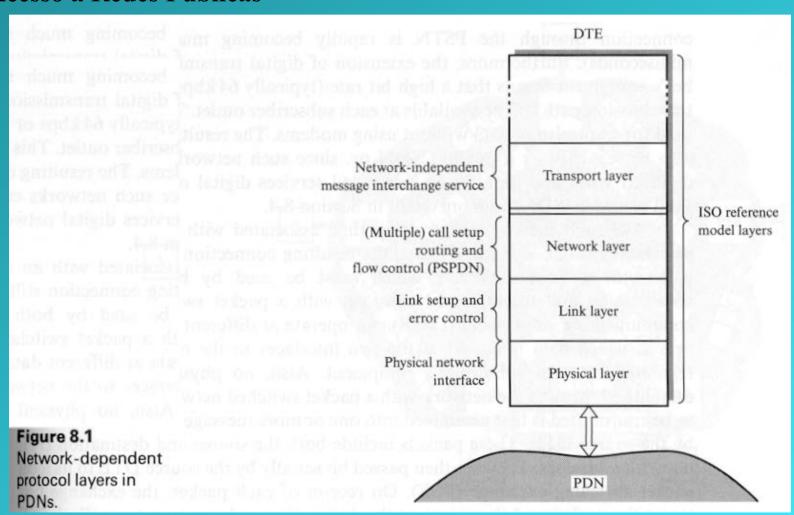
#### Topologia de Redes (a) Wait for token to be received. Acesso ao meio físico Frame waiting to be Forward token transmitted? with correct priority. Token ring/bus Token priority ≤ frame priority? R bits < frame priority? Transmit waiting frame. Remove frame after circulating the ring. Pass A and C bits from tail Set R bits to of frame to higher sublayer. frame priority. Forward token Token hold timer expired? with correct priority. Wait for a frame to be received. Enter transmit Token? routine. Store frame contents and repeat at ring interface. Discard stored Frame for this DTE? Figure 6.15 frame. Token ring MAC sublayer operation: Set A and C bits at tail of frame. (a) transmit; Pass stored frame to higher sublayer. (b) receive.

AI b PLCs

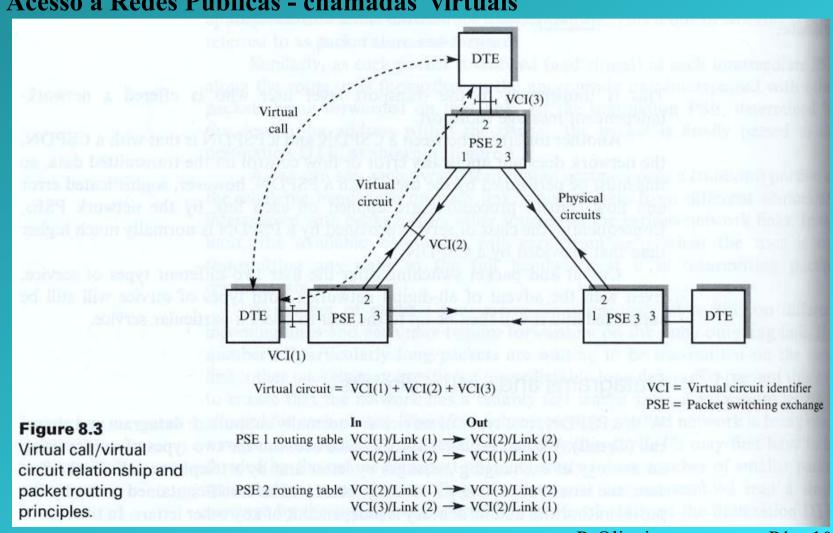
P. Oliveira

Pág. 8

#### Acesso a Redes Públicas

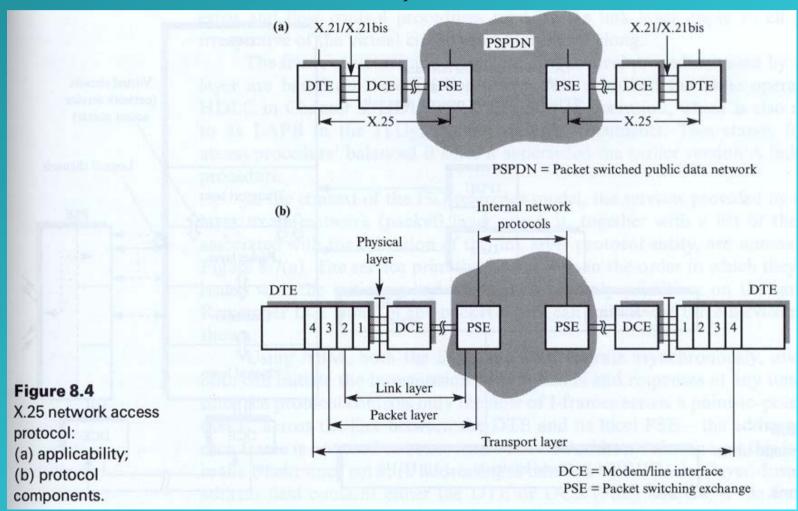


#### Acesso a Redes Públicas - chamadas virtuais

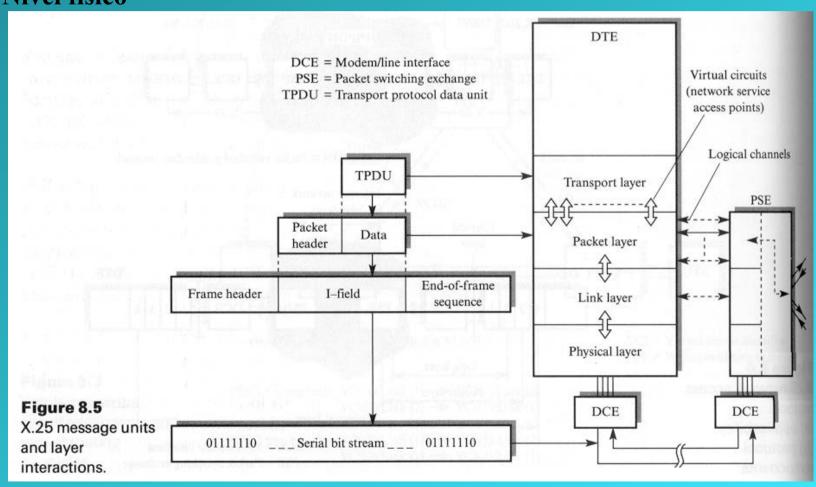


AI b PLCs

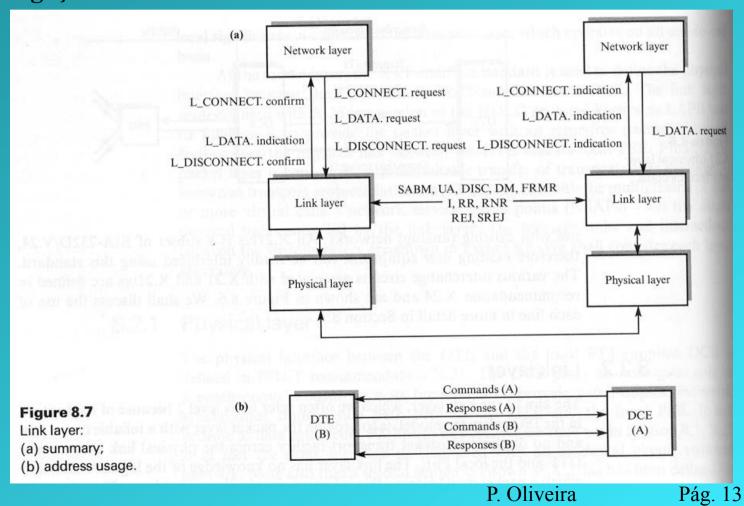
#### Acesso a Redes Públicas de Comutação de Pacotes



#### Acesso a Redes Públicas de Comutação de Pacotes Nível físico

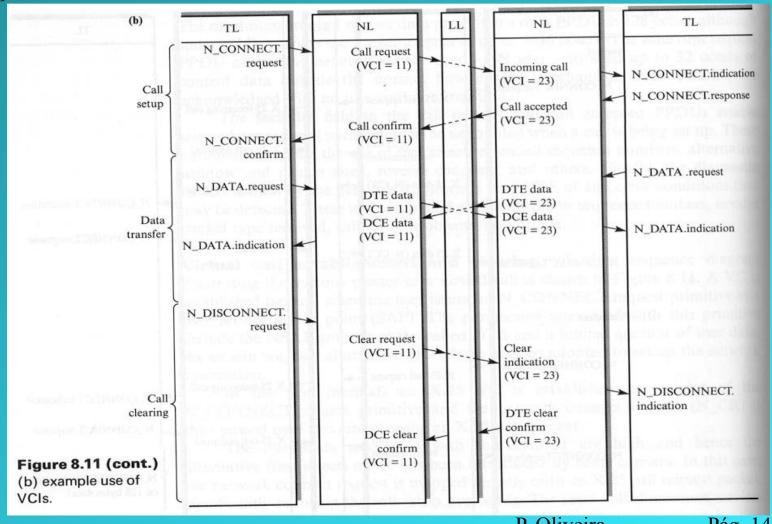


#### Acesso a Redes Públicas de Comutação de Pacotes Nível de ligação



AI b PLCs

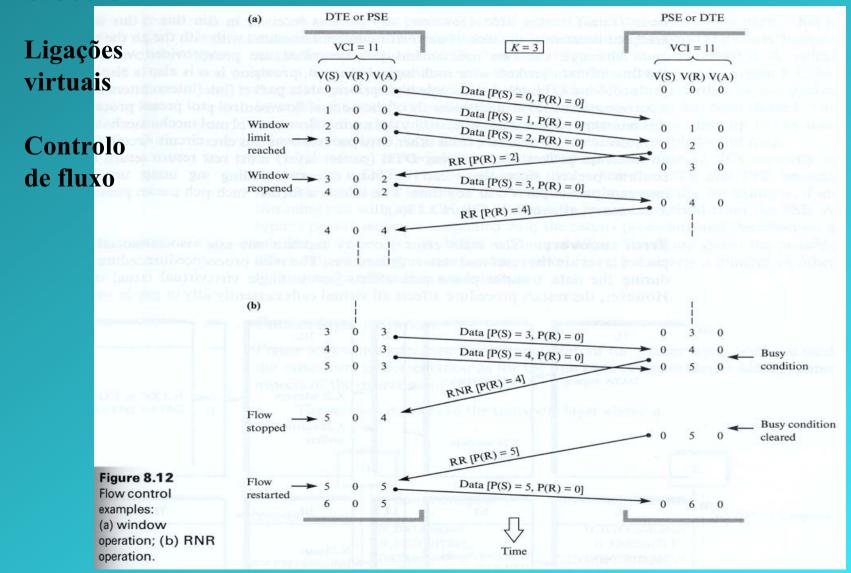
Ligações virtuais



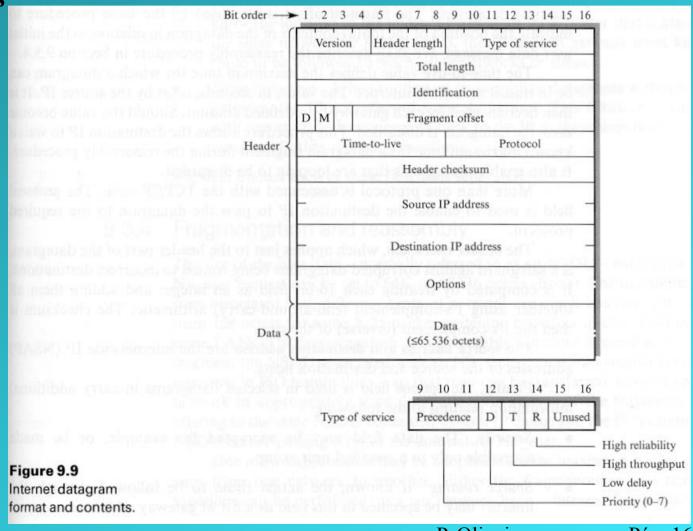
AI b PLCs

P. Oliveira

Pág. 14



**Datagramas** 

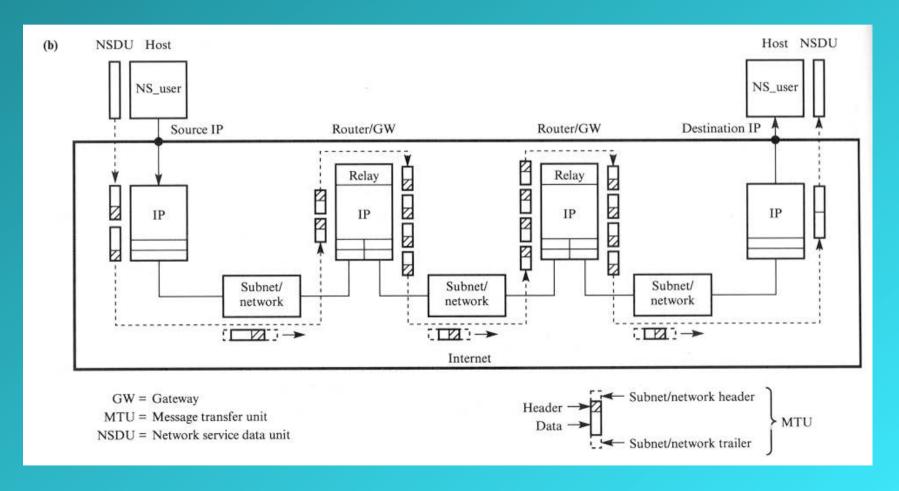


AI b PLCs

P. Oliveira

Pág. 16

#### Routing



#### Tipos de serviços

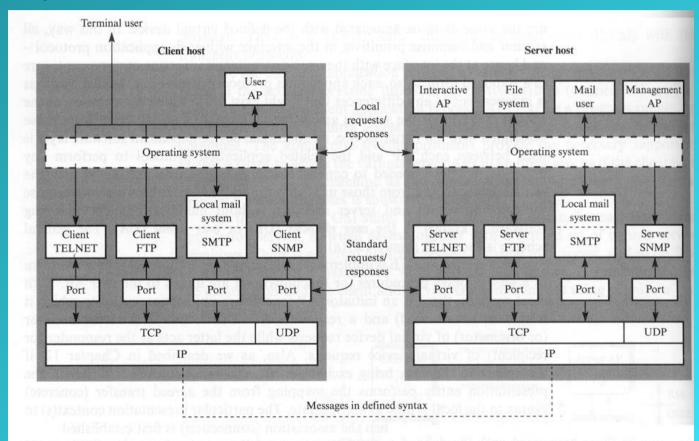
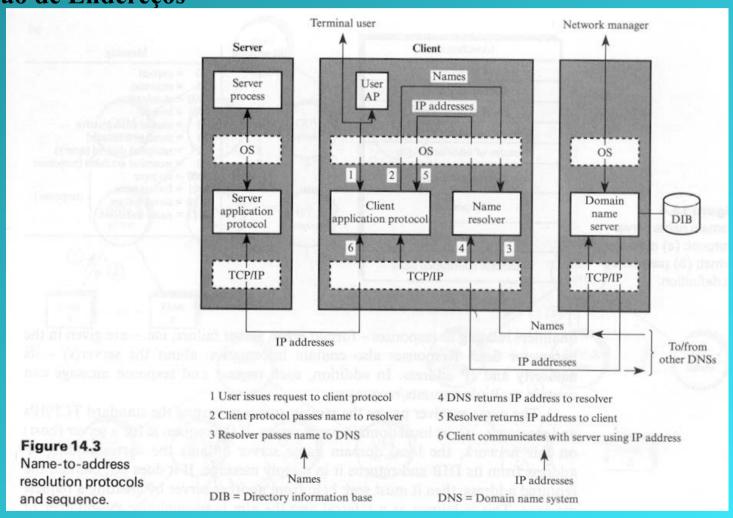
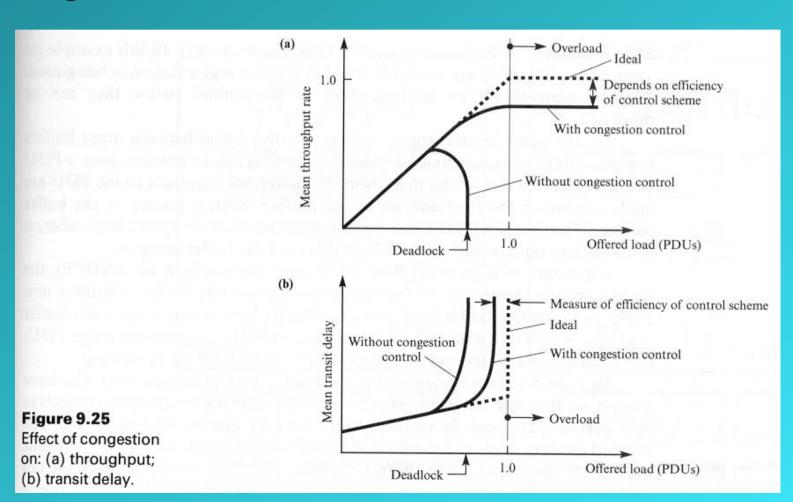


Figure 13.2 TCP/IP application protocol summary.

Resolução de Endereços



#### Congestão nas Redes



# Redes de banda larga

Transaction type	Format	Sampling dimensions pixel, line, frame/s	Uncompressed bit rate	Compressed maximum bit rate
Telephony	bind submid	8 ksps ×8 bit/sample	64 kbps	8-32 kbps
Telecon- ferencing		16 ksps ×8 bit/sample	128 kbps	48-64 kbps
CD-audio		44.1 ksps × 16 bit/sample	705.6 kbps	128 kbps
Normal resolution	SVGA	640 pixel × 480 line ×8 bit/pixel	2.458 Mbits	24 k-245 kbits
image	JPEG	720 pixel × 576 line ×16 bit/pixel	6.636 Mbits	104 k-830 kbits
Very high resolution image		1280 pixel × 1024 line × 24 bit/pixel	31.46 Mbits	300 k−3 Mbits
	Telephony  Teleconferencing CD-audio  Normal resolution image  Very high resolution	Telephony  Teleconferencing CD-audio  Normal SVGA resolution image JPEG  Very high resolution	Telephony  8 ksps ×8 bit/sample  Telecon- ferencing  CD-audio  16 ksps ×8 bit/sample  CD-audio  44.1 ksps × 16 bit/sample  Normal resolution image  JPEG  720 pixel × 576 line ×16 bit/pixel  Very high resolution resolution  Very high resolution x 24 bit/pixel	type         pixel, line, frame/s         bit rate           Telephony         8 ksps

# Redes de banda larga

Business video	Videophone	QCIF (H.261)	176 pixel × 144 line ×12 bit × 30 frame/s*	9.115 Mbps	$p \times 64 \text{ kbps}$ $(p = 1, 2)$
Video conferencing	station bulgates	MPEG-4 (H.320)	176 pixel $\times$ 144 line $\times$ 12 bit $\times$ 10 frame/s	3.04 Mbps	64 kbps
		CIF (H.261)	352 pixel × 288 line ×12 bit × 30 frame/s*	36.45 Mbps	$m \times 384 \text{ kbps}$ (m = 1, 2, 5)
	MPEG-1 (PAL)	352 pixel × 288 line ×12 bit × 25 frame/s	30.4 Mbps	1.15 M-3 Mbps	
		MPEG-1 (NTSC)	352 pixel × 240 line ×12 bit × 30 frame/s	30.4 Mbps	1.15 M-3 Mbps
Entertainment video	VCR	CIF (MPEG-2)	352 pixel × 240 line ×12 bit × 30 frame/s	30.4 Mbps	4 Mbps
	Broadcast television	MPEG-2 (PAL)	720 pixel × 576 line ×12 bit × 25 frame/s	124.4 Mbps	15 Mbps
		MPEG-2 (NTSC)	720 pixel $\times$ 480 line $\times$ 12 bit $\times$ 30 frame/s	124.3 Mbps	15 Mbps
	High quality television	HDTV	1920 pixel × 1080 line ×16 bit × 30 frame/s	994.3 Mbps	135 Mbps
		MPEG-3	1920 pixel × 1080 line ×12 bit × 30 frame/s	745.8 Mbps	20 M-40 Mbps