# DCA-125 Sistemas de Tempo-Real

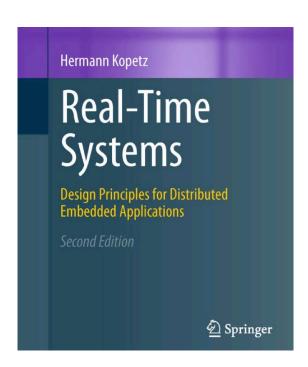
Luiz Affonso Guedes www.dca.ufrn.br/~affonso affonso@dca.ufrn.br



# Comunicação em Rede

## Referências Bibliográfica

H. Kopetz. Real-Time Systems, Second Edition, Springer. Capítulo 7- Real-Time Communication



# Comunicação em Rede

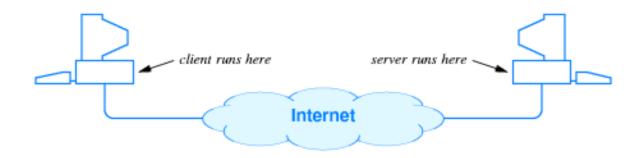
#### Objetivo do Capítulo

- □ Contextualizar a necessidade de comunicação em rede.
- □ Discutir os principais modelos de comunicação.
- ☐ API Sockets

# Fatos de Indeterminísmo Temporal

- □ No nó:
  - Aplicação
  - SO

- □ Na Comunicação
  - Rede
  - Acesso ao meio
  - Mecanismo de comunicação



#### Outros Tipos de Sistemas Operacionais

- Sistemas Operacionais de Tempo-real
  - Aplicações que exigem garantias determinísticos de tempo
  - O Controle de processos industriais
  - Tempo-real soft e tempo-real hard
- Sistemas Operacionais Embarcados
  - Altamente compactos
  - Smart cards
- □ SO Distribuídos, de tempo-real e embarcados, seguros, ...

# Comunicação de Tempo-Real

- □ Requisitos gerais:
  - Baixa latência dos protocolos,
  - Entrega de dados confiável,
  - Atraso fim-a-fim determinístico,
  - Jitter fim-a-fim- baixo,
  - Sincronização de tempo global

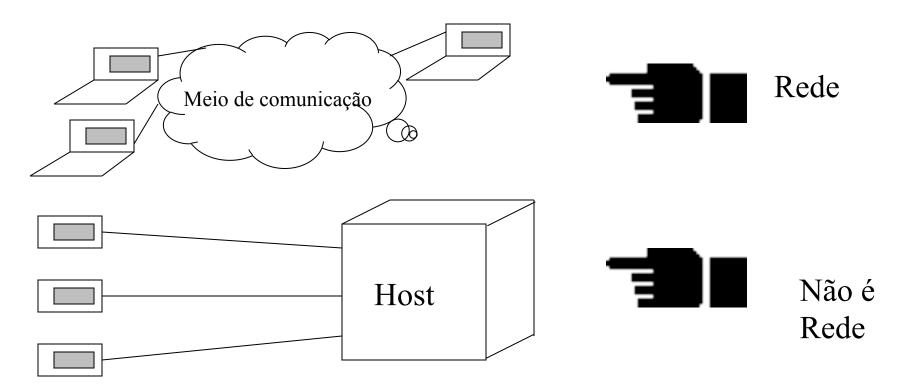
# Comunicação de Tempo-Real

#### □ Requisitos de tempo:

- Mensagens em geral têm tamanho muito pequeno quando comparadas às das aplicações de não temporeal.
  - · Monitoramento de temperatura X transferência de arquivo
- Jitter Mínimo
  - Em geral as leis de controle assumem amostragem constante dos sinais (transformada Z).
- As mensagens devem carregar consigo os tempos associados às variáveis
  - Os tempo devem ser sincronizados entre os diversos dispositivos distribuídos ao longo da rede de comunicação.

#### Revisão de Redes

- □ Definição de Redes de Computadores
  - É um conjunto de computadores autônomos e interconectados.



#### Revisão de Redes

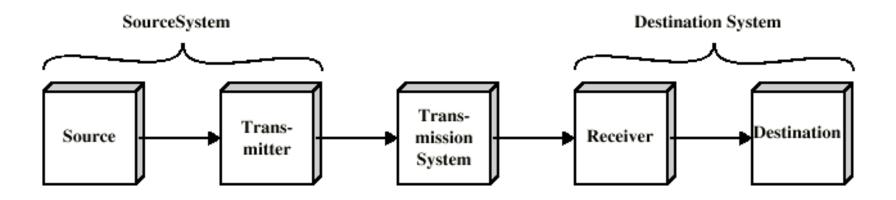
- ☐ Autonomia
  - Em rede, nenhum computador obedece a comandos de outro.
    - · Possui autonomia até para se desconectar da rede
- □ Interconexão: Meio de Comunicação
  - O Cabo de cobre
    - Coaxial
    - Par Trançado
  - Fibra óptica
  - Rotas de microondas
  - Radiodifusão

# Definiçõs Básicas

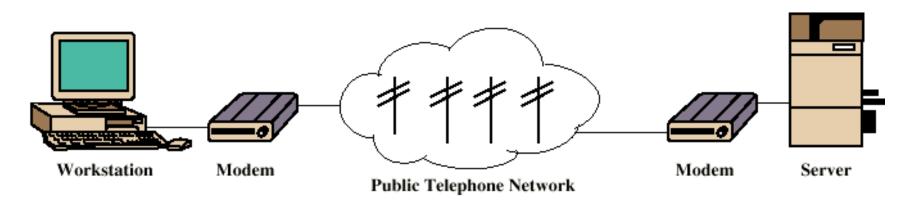
- Uma rede é um conjunto de computadores e outros dispositivos interligados por um meio físico.
  - Estes podem enviar e receber dados entre si, mais ou menos em tempo real.
- □ Redes de Pacotes
  - O canal de comunicação é compartilhado entre os diversos computadores.
  - Os computadores de reversam na utilização do canal, enviando mensagens: pacotes.

# Introdução

#### Modelo de Comunicação simplificado

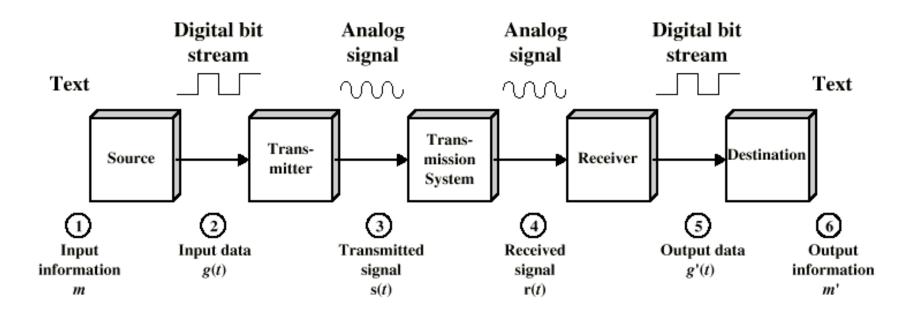


#### (a) General block diagram

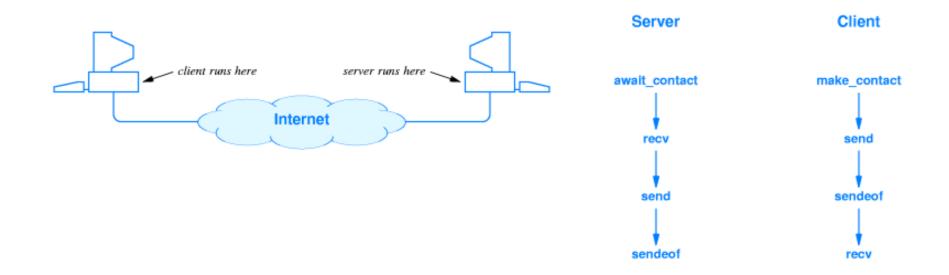


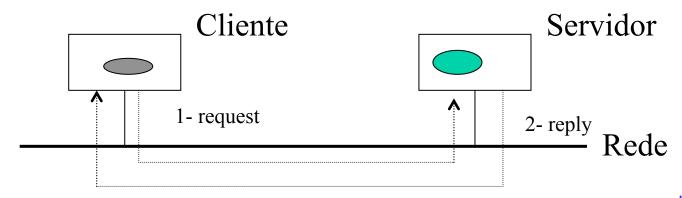
# Introdução

#### Modelo de Comunicação simplificado



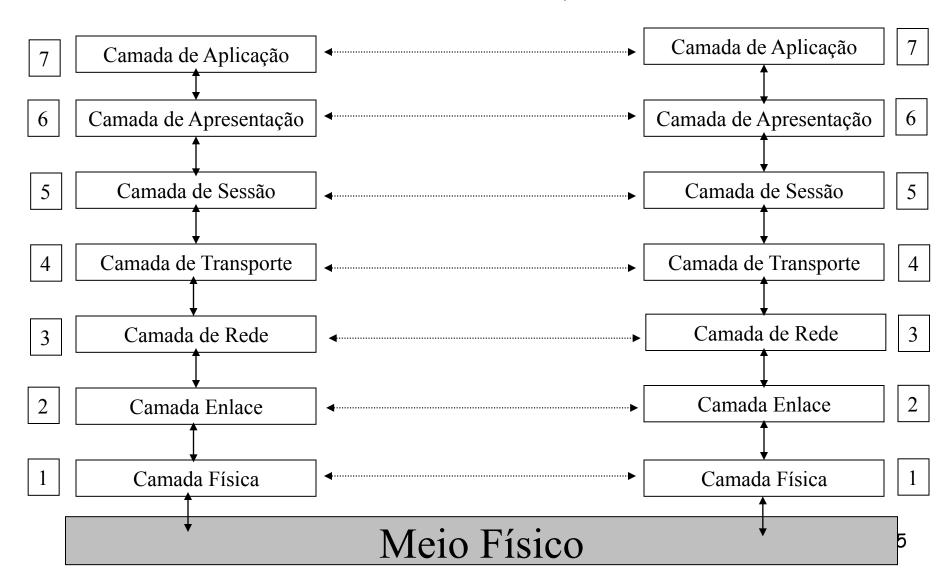
# Paradigma Cliente-Servidor



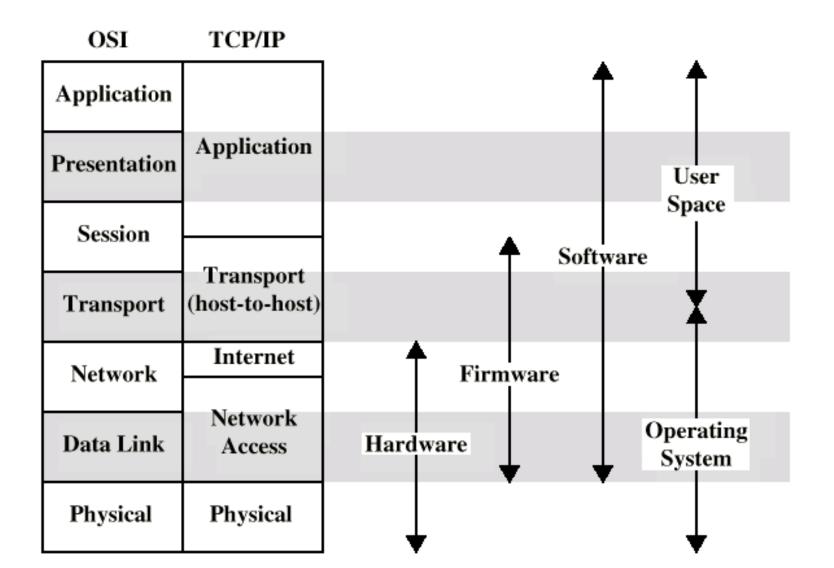


# Introdução

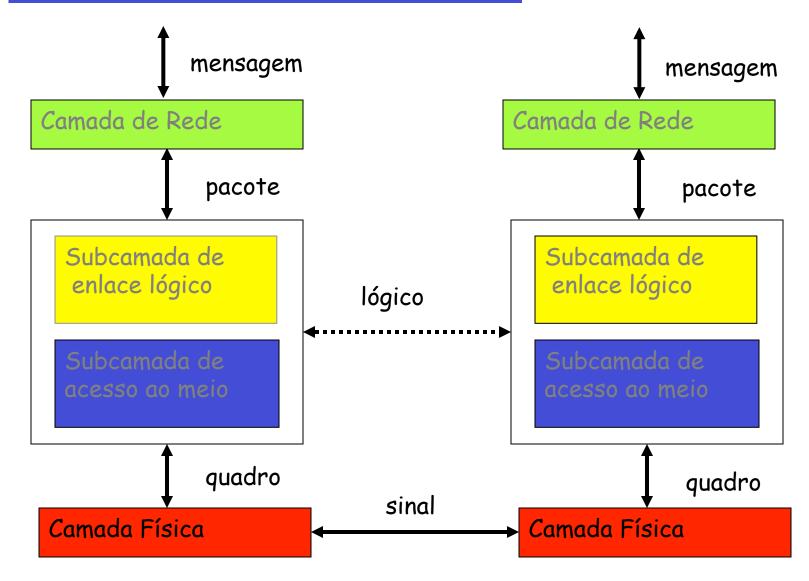
#### □ Modelo OSI/ISO de 7 camadas



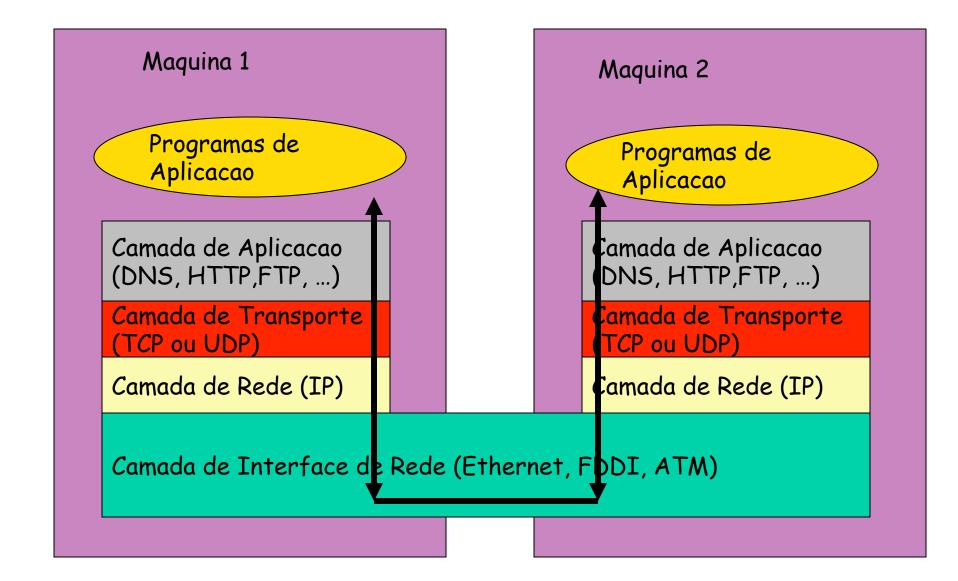
#### Modelo OSI/ISO e Pilha TCP/IP



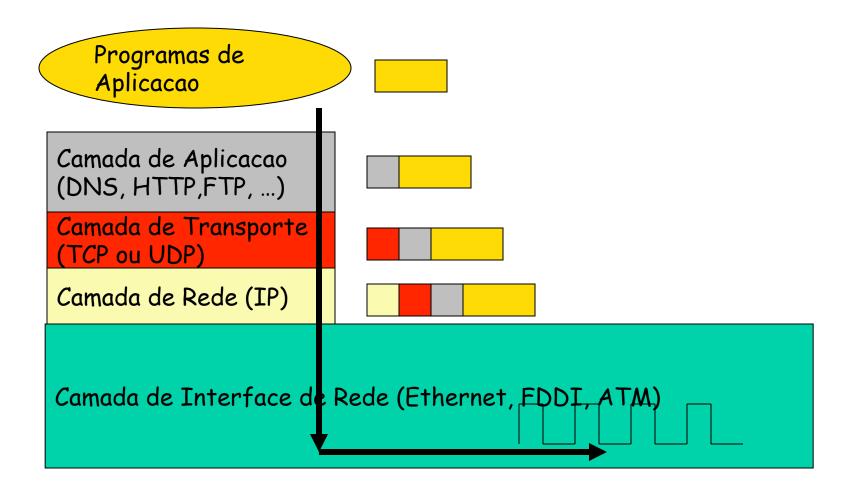
#### Estrutura do Modelo



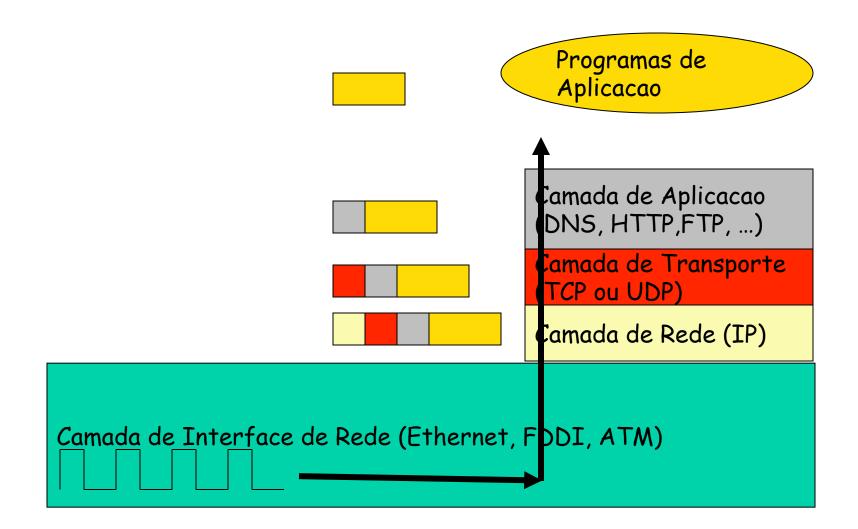
#### Camadas de uma Redes



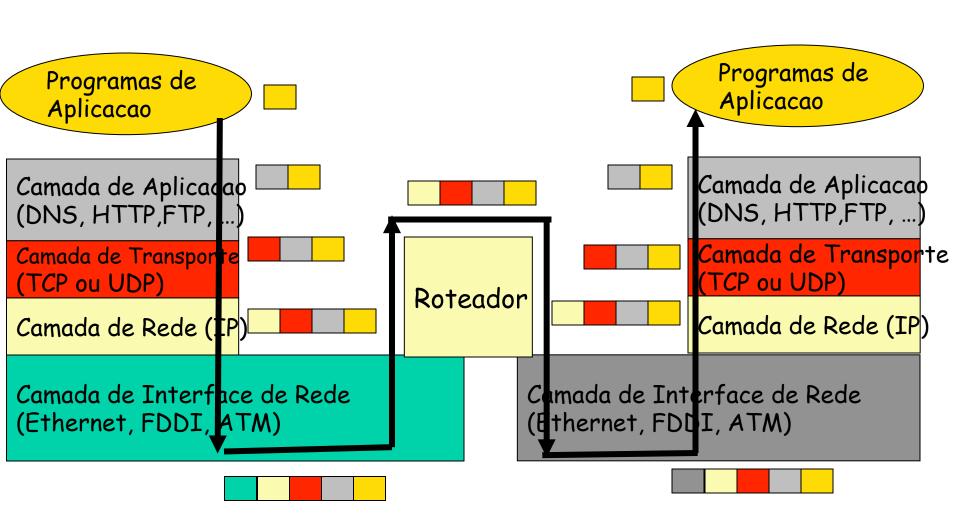
# Encapsulação de Dados



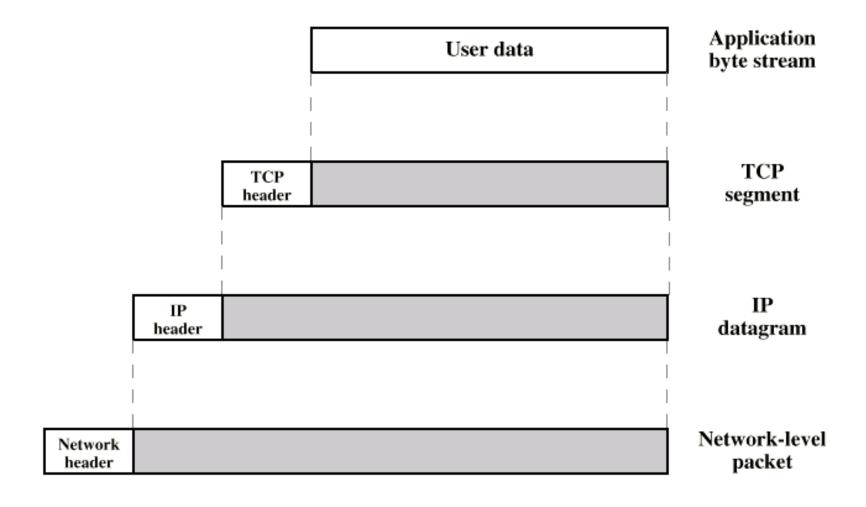
# Encapsulação de Dados



#### Roteamento de Pacotes

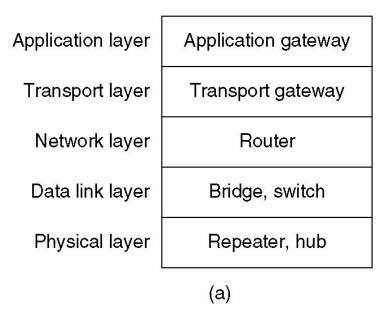


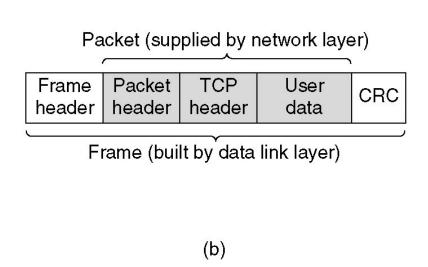
#### PDU da Pilha TCP/IP



# Equipamentos de Rede

□ Comparação entre os dispositivos de rede.



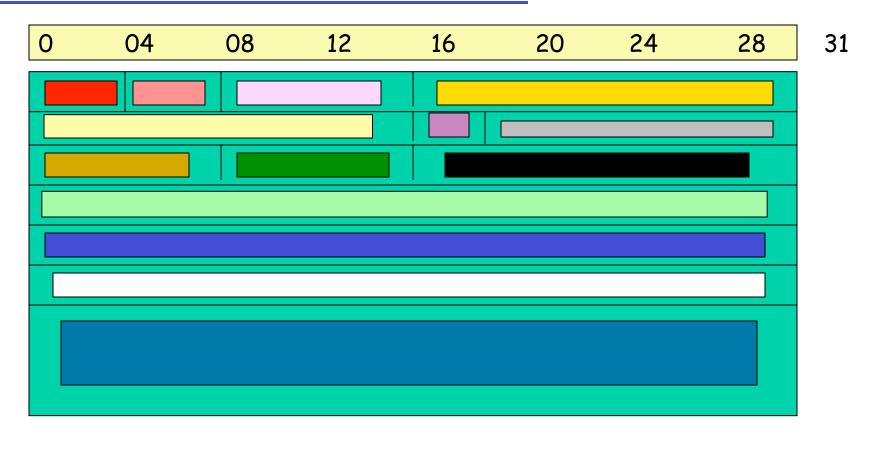


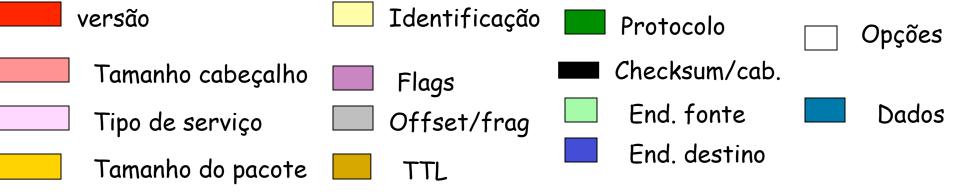
- (a) Localização dos dispositivos nas camadas.
- (b) Quadros, pacotes e cabeçalhos.

#### Camada de Rede

- Protocolos IP (Internet Protocol)
  - Responsável pelo roteamento dos pacotes entre as sub-redes.
  - O Numeração IP:
    - · 04 bytes.
    - 05 Classes de números: A, B, C, D, E.
    - Cada interface de rede tem de ter pelo menos um endereco IP.
    - 127.0.0.1 → endereço de loop-back (localhost)

#### Formato do Pacote IP





#### Formato do Pacote IP

- □ Campo Versão:
  - Atualmente versão quatro: 4
  - IPv6 (Versao 6): 6
- □ Campo PROTOCOLO:
  - O Protocolo TCP: 6
  - O Protocolo UDP: 17
- Campos TTL Time To Live e Offset/Flags:
  - Únicos campos que são alterados durante o percurso de roteamento dos pacotes

# Camada de Transporte

- □ Responsável pela comunição fim-a-fim.
- TCP Transmission Control Protocol
  - Protocolo com orientação de conexão e garantia de entrega de mensagem.
- UDP User Datagram Protocol
  - Protocolo sem orientação de conexão e sem garantia de entrega de mensagem.

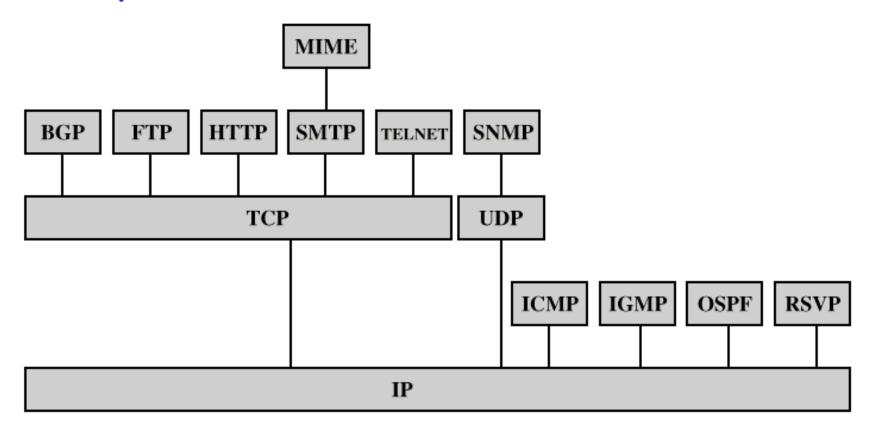
# Formato da Mensagem TCP

Numero da Porta Fonte Numero da Porta Destino Numero de Sequencia da Mensagem

# Camada de Transporte

- □ Conceito de serviço
  - Serviços estão associados com portas.
  - Portas são números inteiros representados por 02 bytes:
    - 65.536 portas possíveis
    - · As portas de 1 a 1023 são destinadas a serviços específicos.

#### Exemplos de Protocolos a Pilha TCP/IP



BGP = Border Gateway Protocol OSPF = Open Shortest Path First
FTP = File Transfer Protocol RSVP = Resource ReSerVation Protocol
HTTP = Hypertext Transfer Protocol SMTP = Simple Mail Transfer Protocol

ICMP = Internet Control Message Protocol

IGMP = Internet Group Management Protocol

TCP = Transmission Control Protocol

IGMP = Internet Group Management Protocol TCP = Transmission Control Protocol IP = Internet Protocol UDP = User Datagram Protocol

MIME = Multi-Purpose Internet Mail Extension

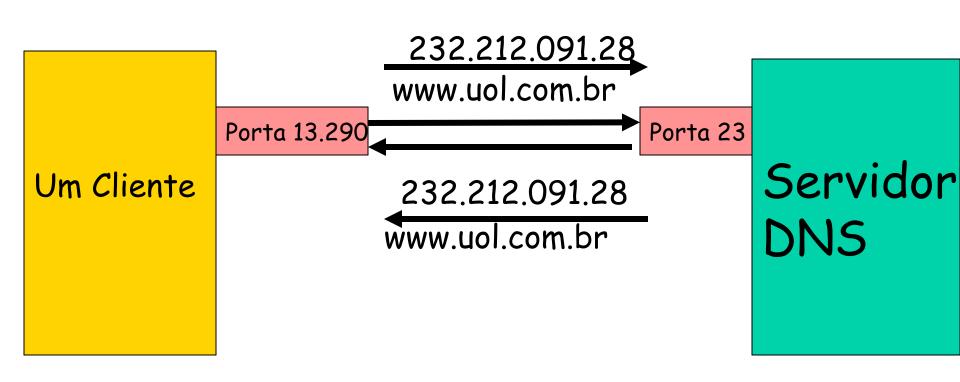
### Comunicação num Host

echo Telnet Camada de Prog.1 Prog.N SMTP Aplicação Interface de API Sockets Programação 23 25 65336 80 Portas de serviços Camada de Protocolo UDP Protocolo TCP Transporte Camada de Rede Protocolo IP

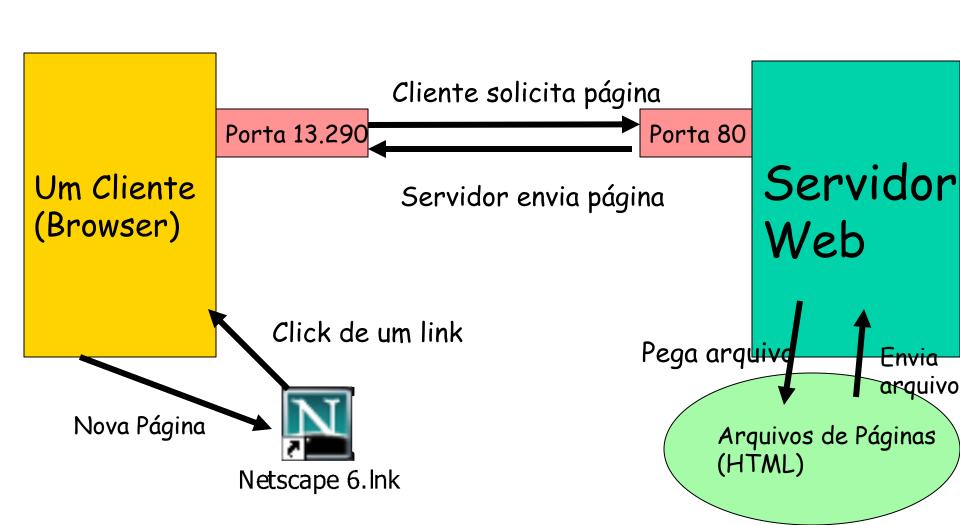
Protocolo da Camada de Aplicação

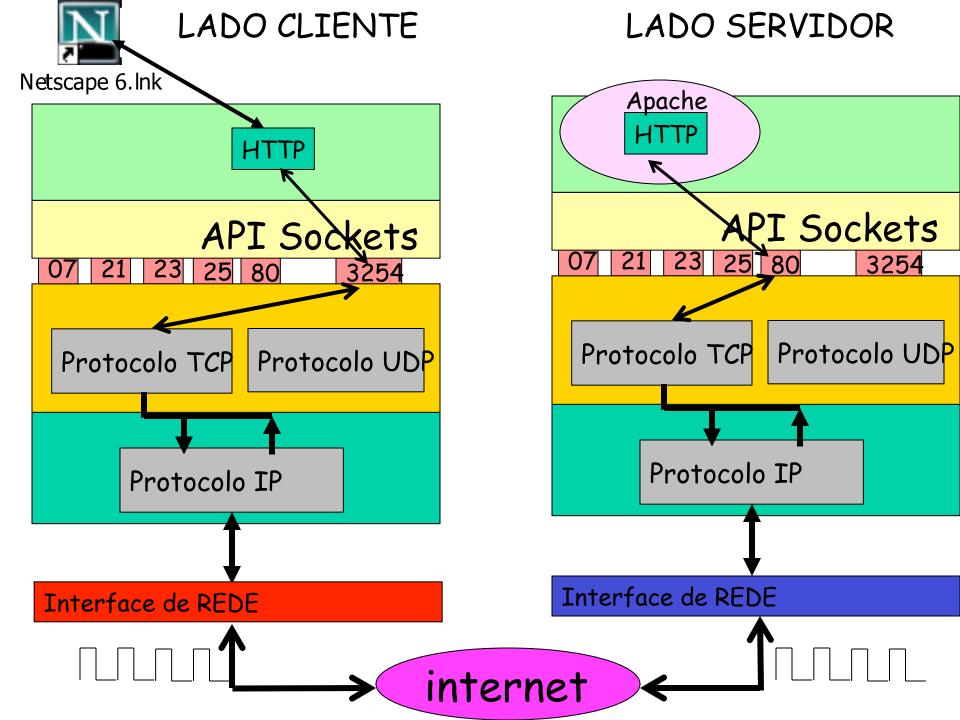
Protocolo	Porta	Protocolo de Transporte	Proposito
FTP	20 e 21	TCP	Transferência de arquivos
HTTP	80	TCP	Transferência de hipertextos
SMTP	25	TCP	Envio de e-mail para servidor de e-mail
POP3	110	TCP	Transferência de e-mails acumulados no servidor para um cliente
DNS	23 (?)	TCP ou UDP	Converter nome de máquina em número e vice- versa

# Exemplo de Comunicação com um Servidor DNS

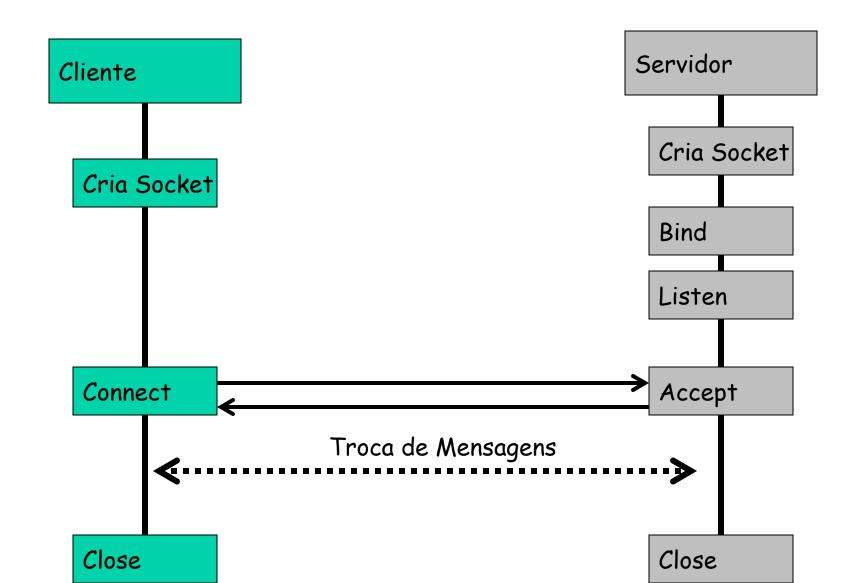


# Exemplo de Comunicação com um Servidor WEB

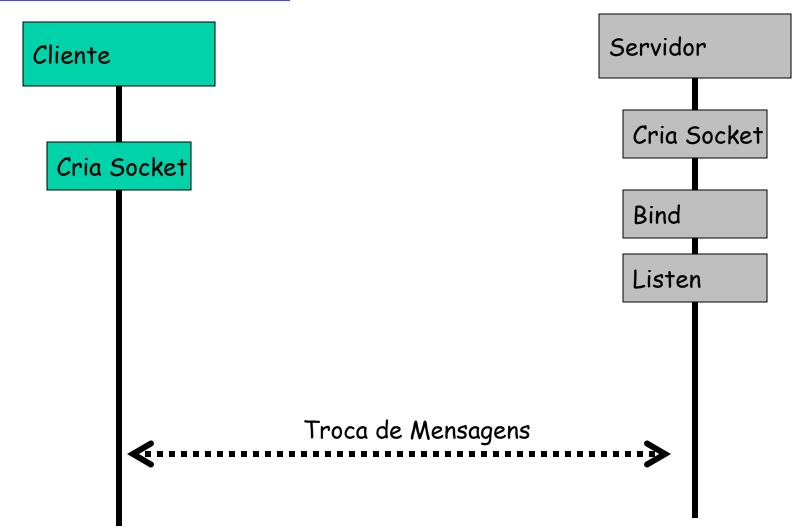




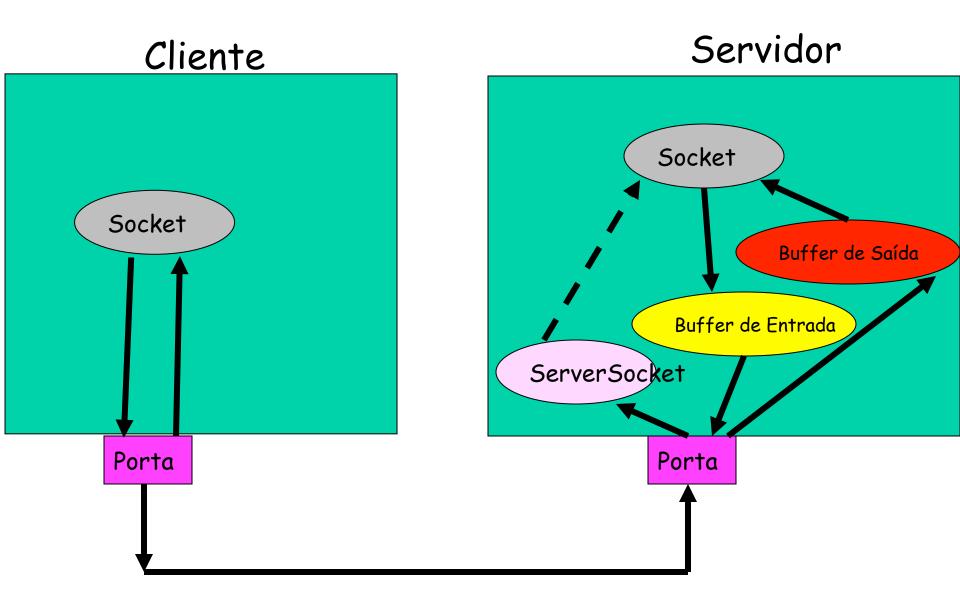
### Socket TCP



# Socket UDP



# Estrutura de Comunicação via Sockets



# Ciclo de Vida de um Servidor

- 1. Um novo ServerSocket é criado.
- 2. Ele fica escutando uma porta: accept().
- 3. Após aceitar uma conexão, accept() retorna um objeto do tipo Socket.
- 4. O objeto tipo Socket utiliza as funções send() e receive() para receber e enviar dados, respectivamente.
- 5. Cliente e Servidor fecham a conexão.
- O Servidor (ServerSocket) retorna ao passo
   1.

# Comunicação Multicast

- □ Tipos de comunicação:
  - Unicast
  - Multicast
  - Broadcast
- □ Por que utilizar comunicação multicast?

# Roteamento de Grupo

- ☐ Protocolo IGMP
- TTL Time To Live
  - Máximo número de roteadores que o datagrama poderá ser roteado
  - $\circ$  TTL = 0  $\rightarrow$  Localhost
  - TTL = 1 → Rede Local
- Necessidade de ser transparente para o programador da aplicação
  - A aplicação deve enviar pacotes para o endereço multicast.
  - TCP ou UDP ???

### □ Conceito de GRUPO:

- conjunto de hosts que compartilham um mesmo endereço multicast.
- todo dado enviado para um endereço multicast é recebido por todo os membros do grupo.
- membros se associam-se e desligam-se do grupo de forma autônoma.

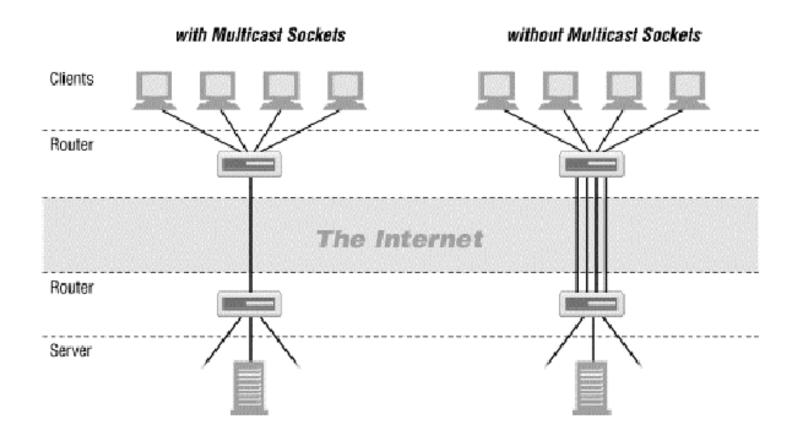
### □ Endereçamento Multicast

- Endereço do grupo
- O Classe D: 224.0.0.0 239.255.255.255

# Endereços Multicast

- □ 224.0.0.0 Endereço reservado.
- □ 224.0.0.1 Grupo de todos os sistemas que suportam multicast na rede local.
- □ 224.0.1.1 Network Time Protocol.
- □ 224.0..1.32 Versão multicast do traceroute.
- □ 224.2.0.0 a 224.2.255.255 MBONE (Multicast Backbone on the Internet)

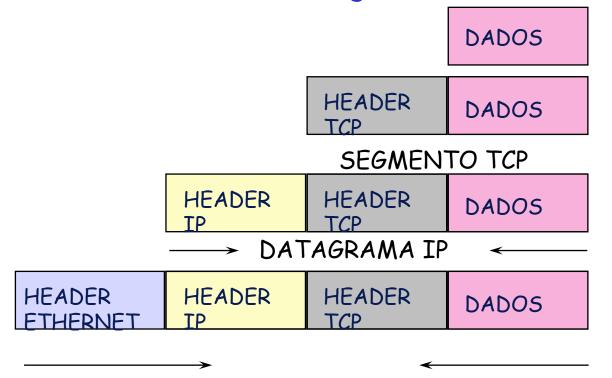
# Sockets Multicast



# <u>Estrutura de uma comunicação</u> <u>multicast</u>

- 1. Criação do Socket
- 2. Associação a um grupo multicast (se for receber dados)
- 3. Envio/Recebimento de dados para/de membros do grupo
- 4. Desligamento do grupomulticast
- 5. Fechamento do Socket

# Overhead de comunicação

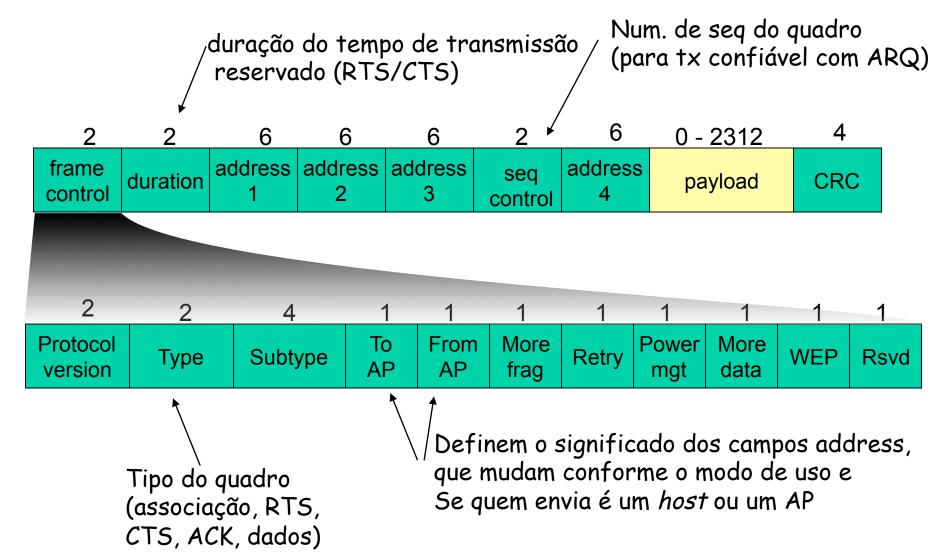


Quadro Ethernet

Preambulo	End. destino	End.Origem	Quadro	Dados	CRC	
8	6	6	2	46-1500	4	

Tino do

# Quadro 802.11 (Wifi)



# Overhead - Cabeçalho IP

0 4	1	8	16	19	24	31
VERS	HLEN	TYPE OF SERV.	TO <sup>-</sup>	TAL LENG	TH	
IDENT			FLAGS	FRAGM	ENT OFF	
T	IME	PROTO	HEADE	R CHECKS	SUM	
SOURCE IP ADDRESS						
DESTINATION IP ADDRESS						
OPTIONS PADDING			1G			
DATA						
••••						

# Overhead - Cabeçalho UDP

0	1	5 16	31
S	source port:16	destination port:16	
Ų	JDP length:16	checksum:16	
	data		

# Overhead - Cabeçalho TCP

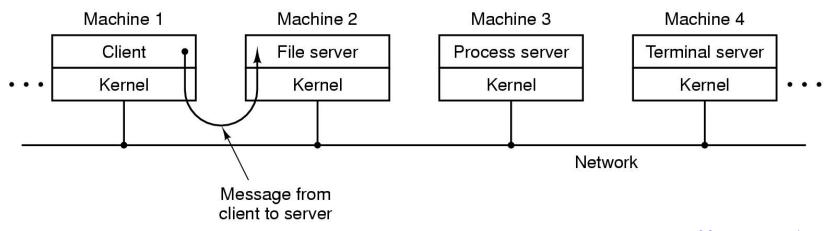
source port:16 destination port:16
sequence number:32
acknowledgment number:32
data offs:4 resv:6 flag:6 window size:16
checksum:16 urgent pointer:16
options and padding

# Real-Time Protocol (RTP-RTCP)

- Opera sobre o UDP.
- □ Possui baixo overhead de cabeçalho
  - 16 bytes de cabeçalho.

# Sistemas Operacionais de Rede

- □ Paradigma Cliente-servidor
  - Distribuir os serviços do SO entre diversos computadores
  - Não há transparência de localização

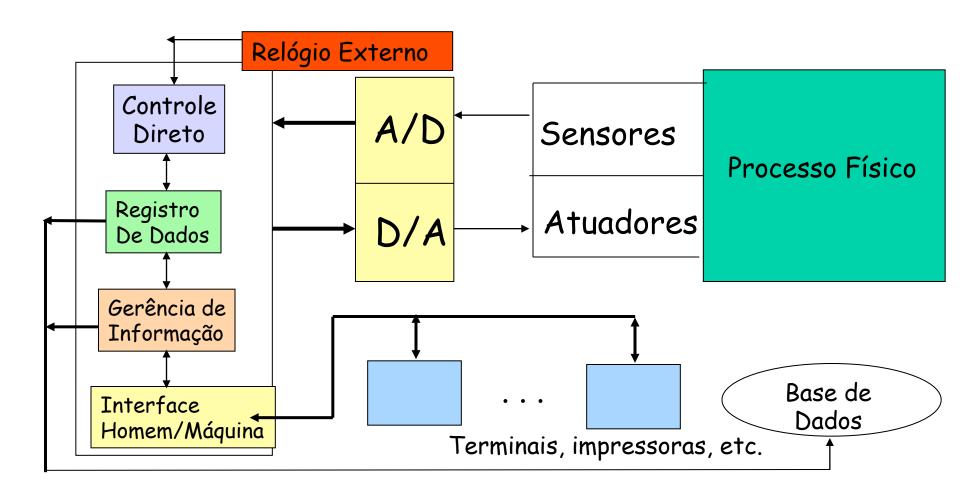


# Comunicação de tempo-Real

- □ Onde pode haver atraso e erros?
  - No nó
    - Hardware, SO, Aplicação.
    - Sensores e atuadores
  - Na comunicação:
    - · Meio físico
    - · Roteadores
    - · Interfaces de redes

### Gerência de Estrutura da redes Informação Supervisor Base de Dados Rede de Comunicação de Dados Local Controlador Local 1 Controlador Local n Condicionamento Condicionamento de sinais de sinais Sensores Atuadores Sensores Atuadores Processo Físico 1 Processo Físico n

# O Problema de Controle



# Mecanismos de Comunicação

- Origem-Destino
  - Mestre-escravo
  - Ponto-a-ponto
  - Cliente-servidor
- Produtor-Consumidor
  - Publisher-Subscriber

# Modelos de Comunicação em Redes

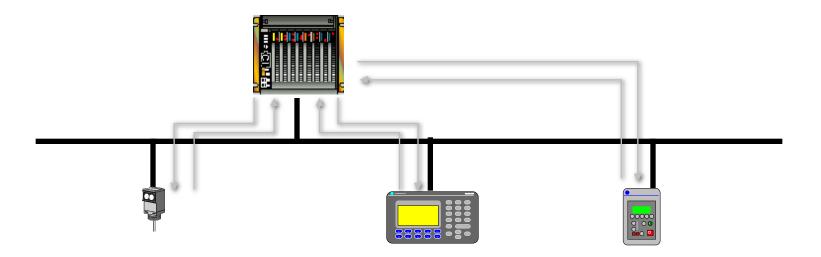


## Origem/Destino (ponto a ponto)



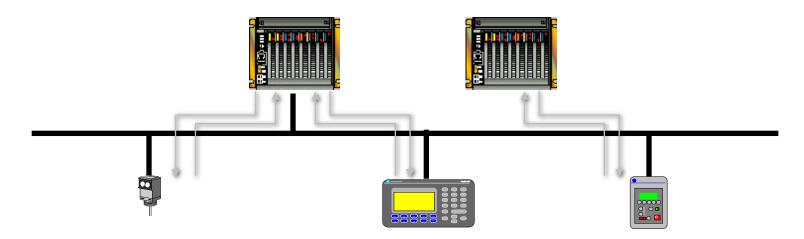
# Produtor/Consumidor (comunicação multicast)

# Mestre/Escravo



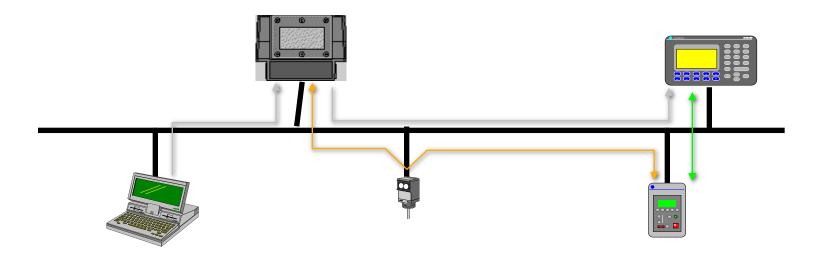
- Um Mestre, múltiplos escravos
- Dispositivos escravos trocam dados apenas com o Mestre
- Dados de E/S (Mensagens Implícitas) são predominantes neste tipo de comunicação

## <u>Multimestre</u>



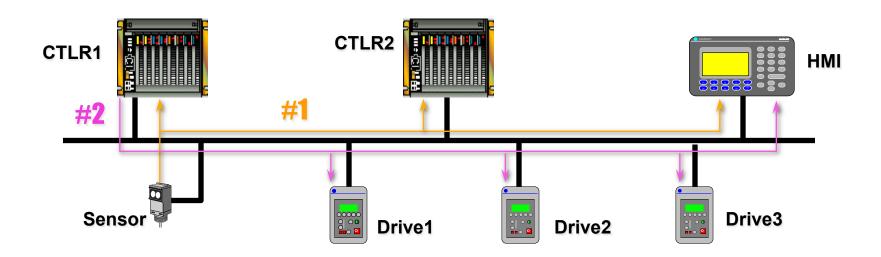
- Mais de um mestre
- Cada mestre tem seu próprio conjunto de escravos
- Dispositivos escravos apenas trocam dados com seus mestres
- Dados de E/S (Mensagens Implícitas) também predominam neste tipo de comunicação

# "Ponto a Ponto"



- Dispositivos enquadrados numa mesma categoria livres para tomar iniciativa de comunicação
- Dispositivos podem trocar dados com mais de um dispositivo ou múltiplas trocas com um mesmo dispositivo
- Mensagens Explícitas predominam neste tipo de comunicação

# Produtor/Consumidor



### Mensagem #1

 referência de posição do sensor transmitida em multicast aos CTRL1, 2 e IHM

#### Mensagem #2

 comando de velocidade do CTRL1 transmitido simultaneamente aos 3 drives e IHM

# Publisher/Subscriber

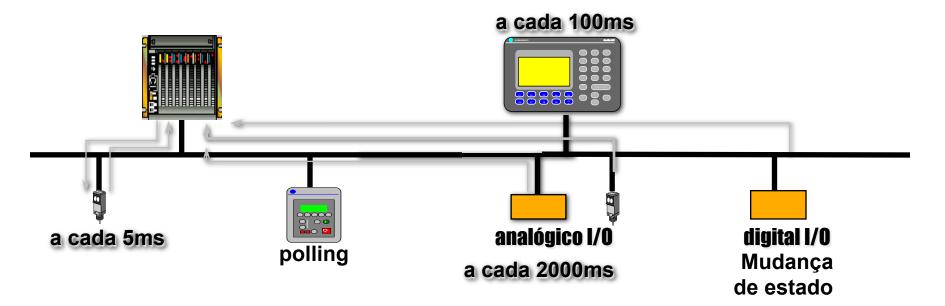
# Registrador CTRL HMI #2 #1 Drive1 Drive2 Drive3

- Variação do produtor-consumidor
  - Há um entidade que armazena os tipos de mensagens que são publicadas.
    - Para se quer publicar um tipo de mensagem, há a necessidade de registrá-la nessa entidade.
    - Quando se quer receber um tipo de mensagem, há a necessidade de consultar/registrar-se nessa entidade.
    - A implementação pode ser centralizada (refletor) ou distribuída.

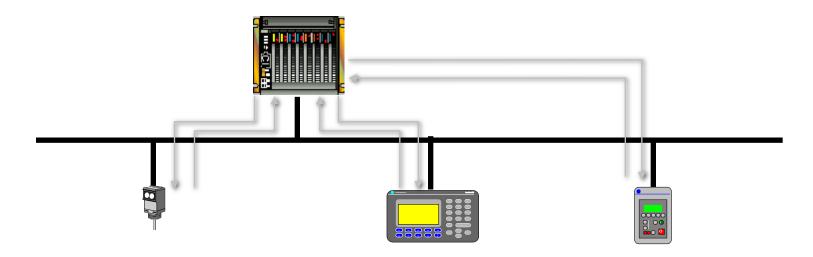
# Métodos para troca de dados

Polling Cíclico

Mudança de Estado

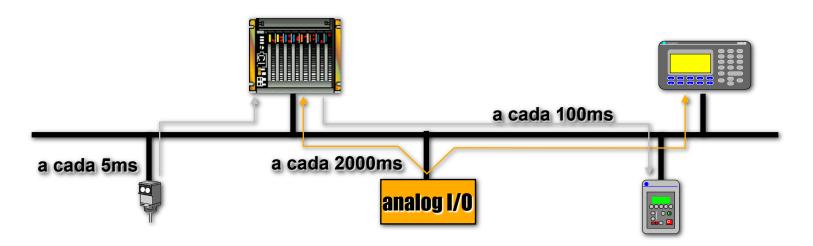


# Métodos de troca de dados: "Polling"



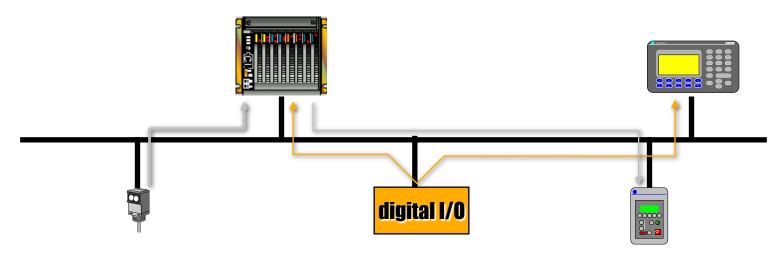
- Quando os dispositivos recebem dados, imediatamente os enviam
- Compatível com sistemas Mestre/Escravo & Multimestre
  - Normalmente não é utilizado com "ponto a ponto"
- Desenvolvido sobre origem/destino, mestre/escravo
- Inerentemente ponto a ponto, não há multicast

# Métodos de troca de dados: Cíclica



- Dispositivos produzem dados a uma taxa configurada pelo usuário
- Transferência cíclica é eficiente porque:
  - o os dados são transferidos numa taxa adequada ao dispositivo/aplicação
  - o recursos podem ser preservados p/ dispositivos com alta variação
  - melhor determinismo
- □ Compatível com Mestre/Escravo, Multimestre, "ponto-a-ponto" e Multicast

# Métodos de troca de dados: Mudança de estado



- Dispositivos produzem dados apenas quando têm seu estado alterado
  - Sinal em segundo plano transmitido ciclicamente para confirmar que o dispositivo está ok.
- Mudança de estado é eficiente porque:
  - o reduz significativamente o tráfego da rede
  - recursos não são desperdiçados processando-se dados antigos

# Redes CAN

- □ O barramento CAN (Controller Area Network) foi desenvolvido pela empresa Alemã BOSCH e disponibilizado em meados dos anos 80.
- □ Usa mecanismo de Produtor/Consumidor → orientada a mensagens.
- □ Há necessidade de sincronização entre os seus nós.
- Desenvolvido inicialmente para área automotiva.
- Devido à sua comprovada confiabilidade e robustez, também está sendo adotada em outras aplicações de tempo real.
  - É possível implementar mecanismos de priorização de mensagens

# Áreas de Aplicação do CAN

- Veículos (marítmo, aéreo, terrestre) carros de passeio, off-road, trens, sistema de semáforo (trens e carros), eletrônica marítma, máquinas agrícolas, helicópteros, transporte público.
- □ Sistema de Controle Industrial controle de planta industriais de pequeno e médio porte, de maquinário, robôs, sistema de supervisão.
- Automação Predial controle de elevadores, ar condicionado, iluminação.
- □ Aplicações Específicas sistemas médicos, telescópios, simuladores de vôo, satélites artificiais, entre outros.

# Características do CAN

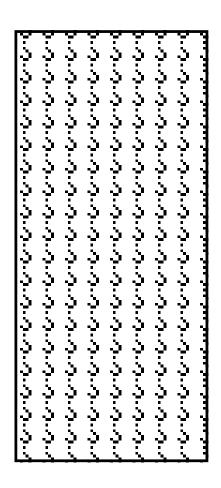
- □ Protocolo Digital e Comunicação Serial Síncrono
- Conceitos baseados na técnica CSMA/CR (Carrier Sense Multiple Access /Collision Resolution)
- Priorização de Mensagens
- Grande Flexibilidade de Configuração
- Recepção Multicast
- Garantia de Consistência dos Dados
- Detecção/Sinalização de erros
- Retransmissão Automática de Mensagens Corrompidas

# Camadas do CAN

- □ O CAN foi dividido em duas camadas, obedecendo o modelo OSI/ISO:
  - Data Link Layer
    - Logical Link Control (LLC)
    - Medium Access Control (MAC)
  - Physical Layer

# Camadas do Protocolo CAN

Modelo OSI/ISO

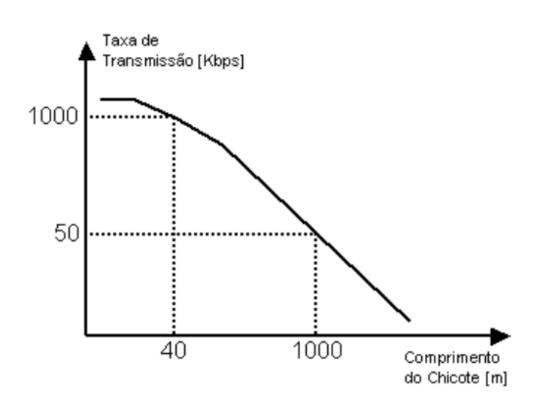


- Camada Física Physical Layer
  - Codificação / Decodificação dos Bits
  - Temporização dos Bits
  - Sincronização
- Camada de Enlace
  - Controle de acesso ao meio via CSMA-CR
  - Controle de erro (CRC)
- Camadas Superiores
  - Não implementada
  - CAN Open

# Camadas do Protocolo CAN

Camada Física - Physical Layer

### Velocidade de Transmissão - Até 1Mbps



Distância máxima (m)
40
130
270
530
620
1300
3300
6700
10000

Taxa de transmissão X distância para o barramento CAN

## Camadas do Protocolo CAN

Camada Física - Physical Layer

#### □ ISO11898

Alta Velocidade de transmissão de dados - 125
 Kbps a 1 Mpbs

#### □ ISO11519-2

Baixa Velocidade de Transmissão de dados - 10
 Kbps a 125 Kbps

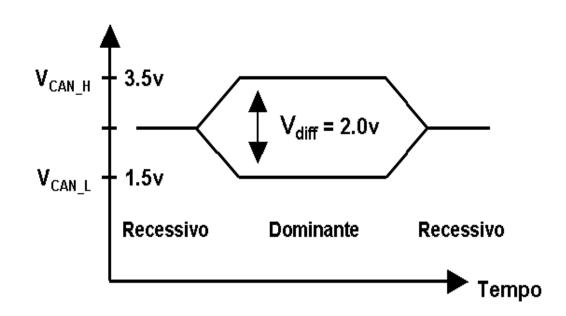
## Camadas do Protocolo CAN

Camada Física - Physical Layer

#### Meio de Transmissão Fios Elétricos

Formas de Constituição de um barramento CAN:

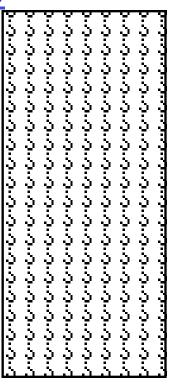
- 1 Fio Fio de dados
- 2 Fios CAN\_H,CAN\_L
- 4 Fios
  - O CAN\_H
  - O CAN\_L
  - Vcc
  - GND



## Camadas do Protocolo CAN

#### Modelo OSI/ISO

- 🗇 Camada de Enlace Data Link Layer
  - Logical Link Control (LLC)
    - · Recepção
    - Filtragem
    - · Notificação de Overload
    - · Gerenciamento de Recuperação
  - Medium Accsses Control (MAC)
    - Encapsulamento/ Desencapsulamento dos dados
    - Codificação dos Quadros
    - · Gerenciamento de Acesso ao meio
    - Detecção e sinalização de erros
    - Reconhecimento
    - Serialização / Deserialização

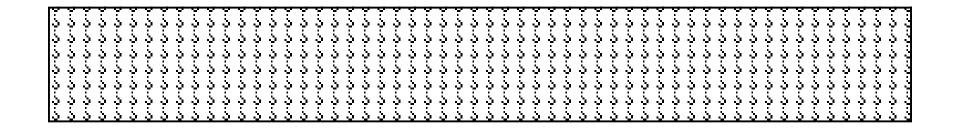


## Quadros CAN

- □ O barramento CAN utiliza 4 tipos de quadros (frames) para controlar a transferência de mensagens
  - Quadro de Dados (Data Frame)
  - Quadro Remoto (Remote Frame)
  - Quadro de Erro (Error Frame)
  - Quadro de Sobrecarga (Overload Frame)

Formato das Mensagens - Tipos de Quadros Camada de Enlace

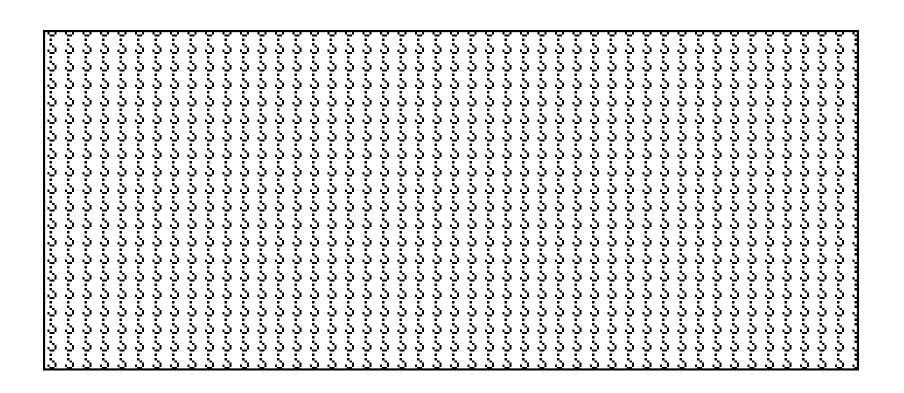
- Quadro de Dados
  - Composto por 7 (sete) diferentes campos de bits



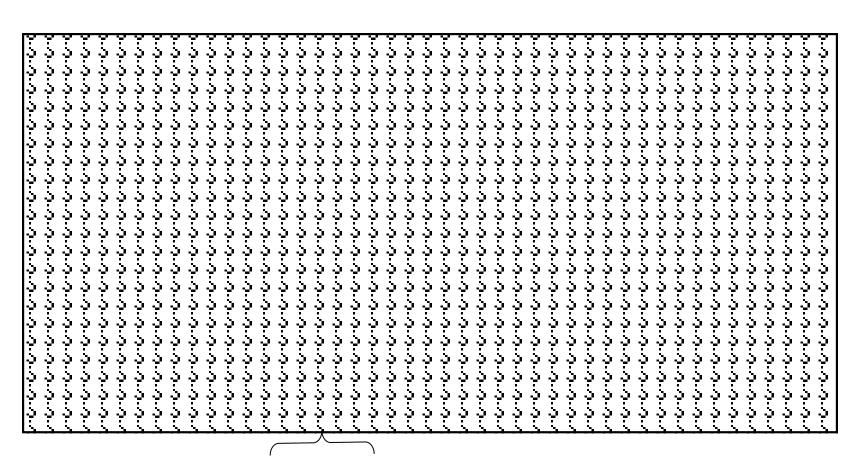
Formato das Mensagens - Tipos de Quadros Camada de Enlace

- □ Quadro Padrão CAN 2.0A
  - Identificador de 11 bits
    - · É possível ter até 2048 mensagens em uma rede
- Quadro Estendido CAN 2.0B
  - o Identificador de 29 bits
    - · É possível ter até 537 milhões de mensagens em uma rede

# Mensagens do CAN Formato das Mensagens - Campo de Arbitragem

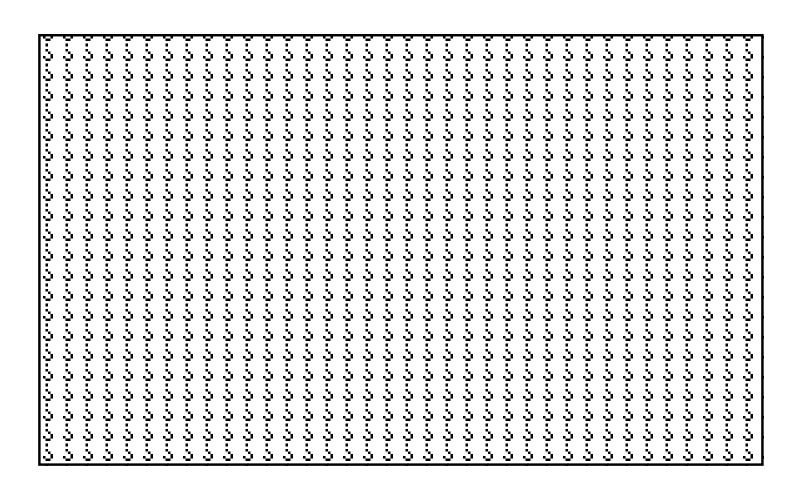


Formato das Mensagens - Campo de Controle



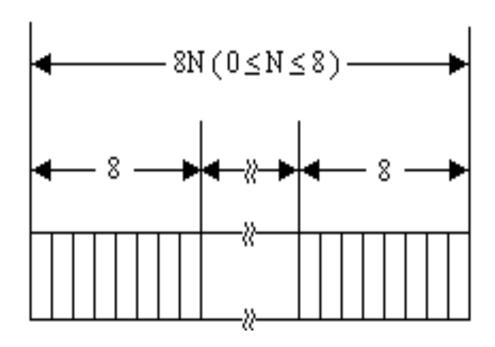
dominante

# Codificação de Tamanho para o Campo de Dados CAN



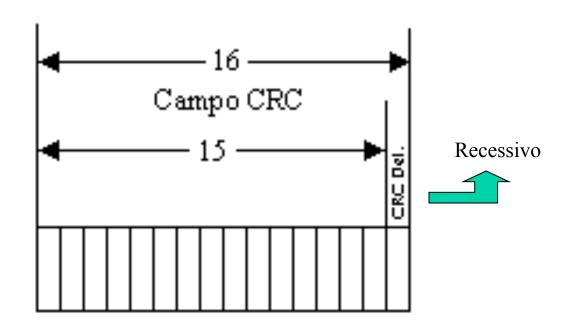
Formato das Mensagens

- Campo de Dados
  - Pode comportar de 0 (zero) a 8 (oito) bytes, de 8 bits cada.



Formato das Mensagens

- □ Campo CRC (Cyclic Redundancy Check)
  - Composto por 15 (quinze) bits
  - CRC delimitador

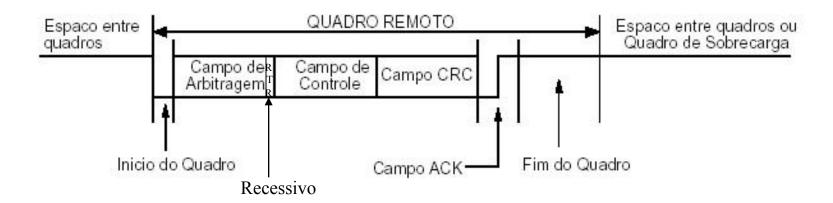


# Mensagens do CAN Formato das Mensagens

- □ Campo de Reconhecimento (Ack Field)
  - Composto por 2 (dois) bits
    - ACK Slot
    - · ACK delimiter
- □ Fim de Quadro (End of Frame)
  - Composto por sete bits recessivos

# Mensagens do CAN Formato das Mensagens - Tipos de Quadros

- Quadro Remoto Remote Frame
  - É enviado toda vez que um determinado nó, atuando como receptor, necessita receber uma mensagem.
  - Mesma formação do Quadro de Dados, entretanto não possui o Campo de Dados.
  - O Bit RTR nesse quadro é recessivo



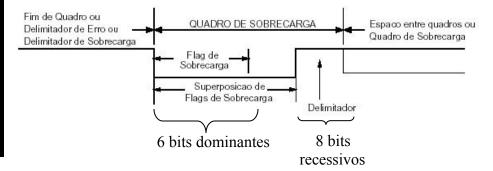
#### Formato das Mensagens - Tipos de Quadros

- Quadro de Erros (Error Frame)
  - Ocomposto por dois campos:
    - Flag de erro
      - Error Active
      - Error Passive
    - · Delimitador de quadro
- Quadro de Dados

   Flag de Erro
   Superposicao de Flags de Erro

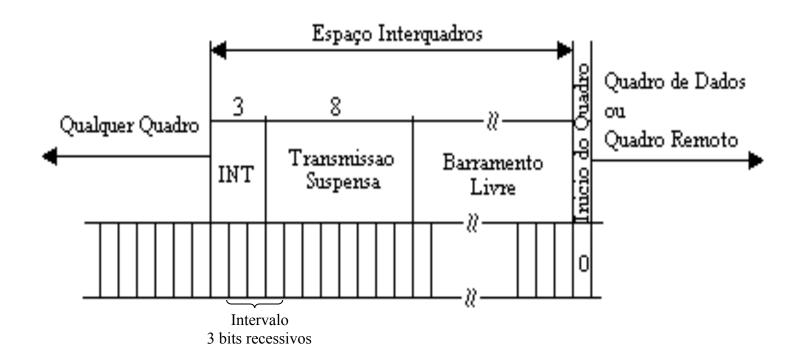
   Bits recessivos

- Quadro de Sobrecarga (Overload Frame)
  - Ocomposto por dois campos:
    - Flag de Sobrecarga
    - · Delimitador de quadro



Formato das Mensagens - Tipos de Quadros

□ Espaço Interquadros - Interframe Space



## Codificação CAN

## <u>Campos Codificados</u> <u>Bit Stuffing</u>

Quadro de Dados / Remoto

- Início de Quadro
- Campo de Arbitragem
- Campo de Controle
- Campo de Dados
- o CRC

### Campos Não Codificados

(Formato Fixo)

Quadro de Dados / Remoto

- Delimitador de CRC
- Campo de Reconhecimento
- Fim de Quadro

Quadros de Erros

Quadro de Overload

## Tratamento de Erros

Detecção e Sinalização

#### Detecção

Nível de Bit

- Bit monitoring
- □ Bit Stuffing <u>Nível de Mensagem</u>
- CRC ou Cyclic Redundancy Check
- ☐ Frame Check
- Acknowledgment Error Check

### Sinalização

Erro de CRC - O bit flag de erro é enviado após o bit Ack Delimiter

Outros tipos de erros - O bit flag de erro é enviado após a detecção

## Tratamento de Erros

Mecanismo de Falhas - Fault Confinent

### Dois contadores - Nó do CAN

- Erros de Transmissão 8 pontos
- □ Erros de Recepção 1 ponto

### Estado dos Nós

- □ 1 a 127 pontos Error Active
- 128 a 255 Error Passive
- Acima de 255 Bus Off

## Filtragem e Validação das Mensagens

□ Filtragem Através de Máscaras e Códigos

Ex:Para um Quadro Padrão de 11 bits

110000000

101000000

- Validação das Mensagens
  - Transmissor
    - · Após Último bit do Fim de Quadro
  - Receptor
    - Após Penúltimo bit do Fim de Quadro

## Protocolos de Alto Nível

High Layer Protocols - Modelo OSI

#### Algumas Tarefas Desenvolvidas

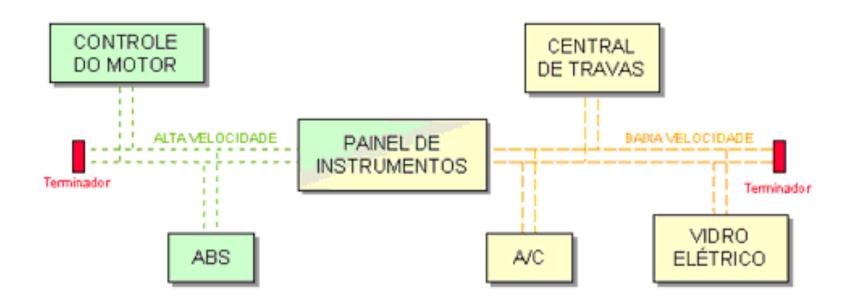
- Inicialização dos diversos componentes do sistema
- Distribuição dos identificadores de mensagem
- Interpretação do conteúdo do Quadro de Dados
- Gerenciamento do status do sistema

Exemplo de Protocolos de Alto Nível - HLP

- CAN OPEN
- DEVICENET
- CAN Kingdom



## Exemplo de Aplicação com Rede CAN



## Aspectos Positivos do CAN

- OFlexibilidade do Sistema;
- Roteamento de Mensagens;
- Multicast e Multi-mestre;
- Consistência dos Dados;
- Bastante utilizado em aplicações embarcadas.