Aulas 12 e 13

- Barramentos paralelo vs barramentos série
- Barramentos série
 - Princípio de funcionamento
 - Sincronização de relógio entre transmissor e recetor
 - Modos de transmissão de dados: transmissão orientada ao bit, transmissão orientada ao byte
 - Topologias de ligação
 - Elementos de uma ligação série

José Luís Azevedo, Bernardo Cunha, Tomás Silva

- Barramentos: interligação dos blocos de um sistema de computação
 - CPU, memória, unidades de I/O
- Tipos de dispositivos ligados a um barramento:
 - Bus Master Dispositivo que pode iniciar e controlar uma transferência de dados (exemplos: Processador, Módulo de I/O com DMA)
 - **Bus Slave** Dispositivo que só responde a pedidos de transferências de dados, i.e., não tem capacidade para iniciar uma transferência (exemplos: Memória, Módulo de I/O sem DMA)
- Barramento de um só Master: só há um dispositivo no barramento com capacidade para iniciar e controlar transferências de informação
- Barramento Multi-Master: mais que um dispositivo capaz de iniciar e controlar transferências de informação (exemplos: vários CPUs, 1 ou mais controladores de DMA, um ou mais módulos de I/O com DMA)

• Barramentos paralelo: os dados são transmitidos em paralelo (através de N Linhas). Incluem:

Barramento de dados:

- Suporta a transferência de informação entre os blocos
- O número de linhas (largura do barramento) determina quantos bits podem ser transferidos simultaneamente; a largura do barramento é um fator determinante no desempenho do sistema

Barramento de endereços:

- Especifica a origem/destino da informação
- O número de linhas define a dimensão do espaço de endereçamento (determina a capacidade máxima de memória que o sistema pode ter: 2^N palavras, sendo N o número de bits do barramento de endereços)

Barramento de controlo:

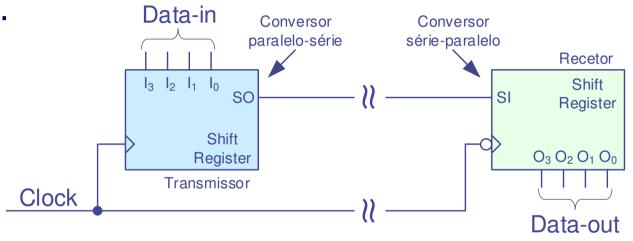
• Conjunto de sinais que especificam operações, sinalizam eventos, efetuam pedidos, ...

- A transmissão paralela, com relógio comum, a débitos elevados coloca problemas de vária ordem, nomeadamente:
 - Controlo do tempo de "skew" das linhas do barramento
 - Dificuldade em anular a interferência provocada por fontes de ruído externas
 - Interferência mútua, isto é, entre sinais adjacentes ("crosstalk")
 - Elevado número de fios de ligação e custo associado
 - Fichas de ligação volumosas e caras (possivelmente com contactos dourados)
- Barramentos série: os dados são serializados no transmissor, ou seja, transmite-se 1 bit de cada vez (tipicamente 1 bit a cada ciclo de relógio)
 - Comunicação série

- Vantagens dos barramentos série (ao nível físico):
 - Simplicidade de implementação
 - Simplicidade de ligação de cablagem
 - Diminuição de custos de interligação
 - Possibilidade de transmissão a distâncias elevadas (em par diferencial)
 - Débito elevado
- Tipos de comunicação série
 - **Simplex**: comunicação apenas num sentido (TX -> RX); usada, por exemplo, em telemetria, para leitura remota de sensores
 - Half-duplex: comunicação nos dois sentidos, mas apenas um de cada vez (é usada uma só linha)
 - Full-duplex: Comunicação simultânea nos dois sentidos (são usadas duas linhas)

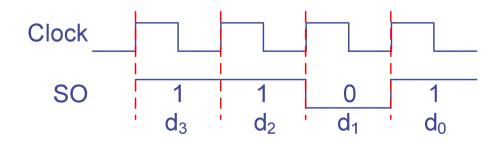
• Diz-se que se está na presença de um barramento ou interface série sempre que exista uma só "linha" (suporte) para transferência de dados.

Data-in Carvaria: Carvaria:

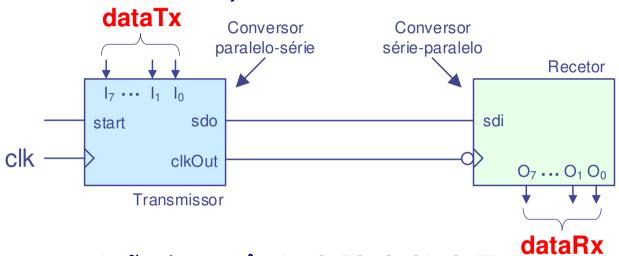


Para transmissão bidirecional podem existir 2 "linhas" separadas, uma para transmissão e outra para receção

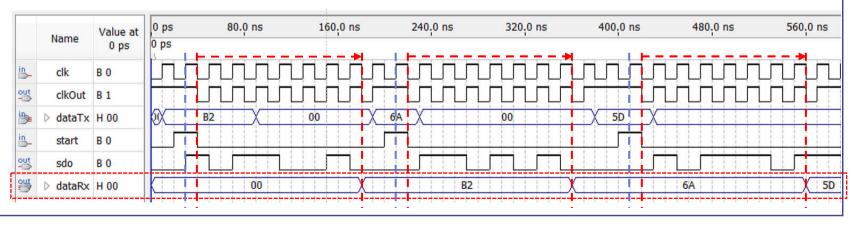
Exemplo (Data-in = 1101)



• Exemplo em que o transmissor gera o sinal de relógio (o sinal "start" dá início à transmissão)

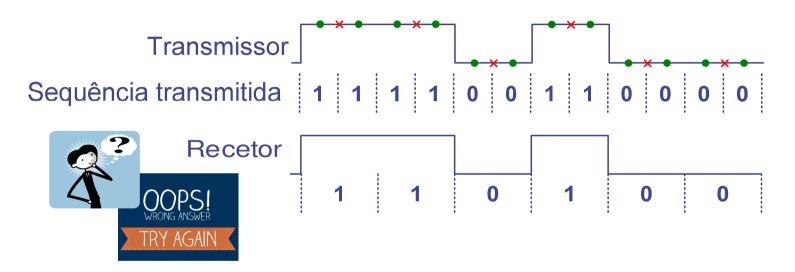


• Exemplo com transmissão da sequência: 0xB2, 0x6A, 0x5D



Sincronização entre transmissor e recetor

• O sincronismo é obtido através da utilização do mesmo relógio no transmissor e no recetor, ou de relógios independentes que terão que estar sincronizados durante a transmissão



 Caso sejam distintos, estes relógios têm de estar sincronizados para que a amostragem do sinal seja realizada nos instantes corretos

Sincronização entre transmissor e recetor

Transmissão Síncrona

- O sinal de relógio é transmitido de forma explícita através de um sinal adicional, ou de forma implícita na codificação dos dados
- Os relógios do transmissor e do recetor têm de se manter sincronizados
- Quando o relógio não é explicitamente transmitido, o relógio do recetor é recuperado a partir das transições de nível lógico na linha de dados

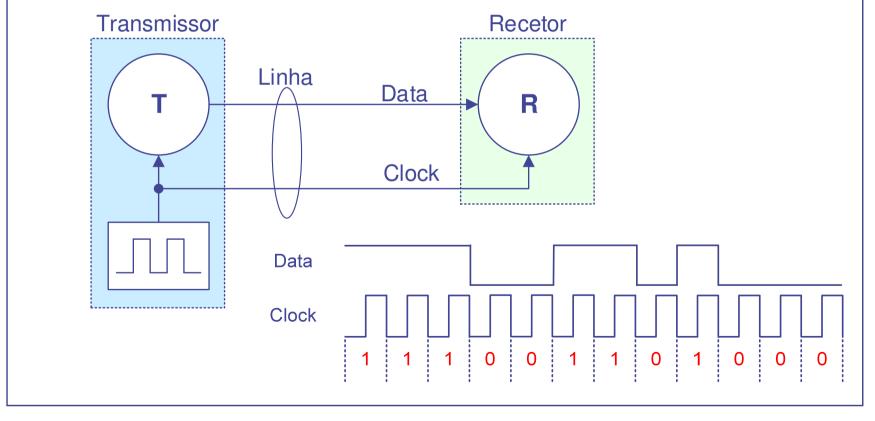
Transmissão Assíncrona

- Não é usado relógio na transmissão, nem há recuperação do relógio na receção
- É necessário acrescentar bits para sinalizar o princípio e o fim da transmissão (e.g. start bit, stop bit), que permitam a sincronização dos relógios do transmissor e do recetor

Técnicas de sincronização do relógio

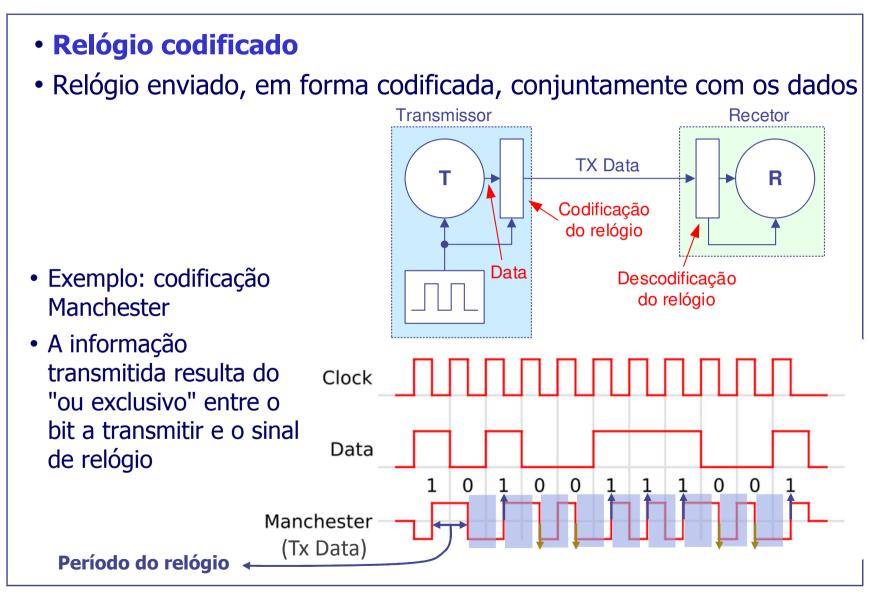
- Transmissão síncrona
 - Relógio explícito do transmissor
 - Exemplo: SPI
 - Relógio explícito do recetor
 - Relógio explícito mutuamente-sincronizado
 - Exemplo: I2C
 - Relógio codificado ("self-clocking")
 - Exemplo: USB, Ethernet
- Transmissão assíncrona
 - Relógio implícito
 - Exemplo: RS-232, CAN

- Relógio explícito do transmissor
- O transmissor envia os dados e informação de relógio em linhas separadas
- A linha de relógio pode ser vista como um sinal "Valid"



 Relógio explícito do recetor • Semelhante ao anterior, sendo o recetor a gerar o sinal de relógio **Transmissor** Recetor Linha Data R Clock Data Clock

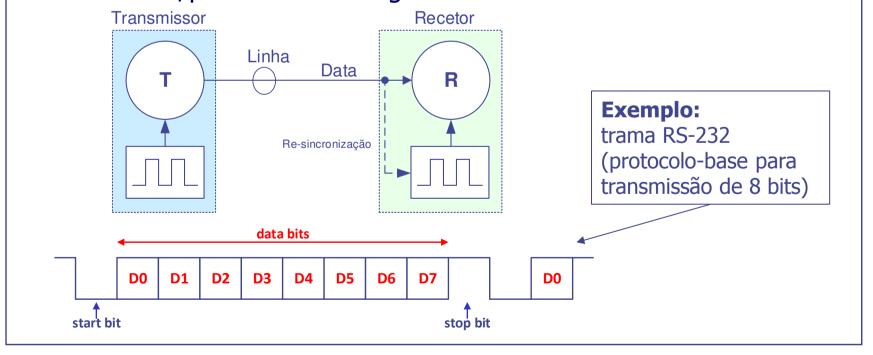
• Relógio explícito mutuamente-sincronizado ("clock stretching") • Transmissor e Recetor sincronizam-se mutuamente **Transmissor** Recetor Linha Data R SCL SCL = clk1 AND clk2 clk1 clk2 wired AND Início Contagem **WAIT** (tempo a "1") state clk1 R SCL clk2 clk1 _ clk2 SCL **Transmissor** Recetor



Sincronização de relógio (transmissão assíncrona)

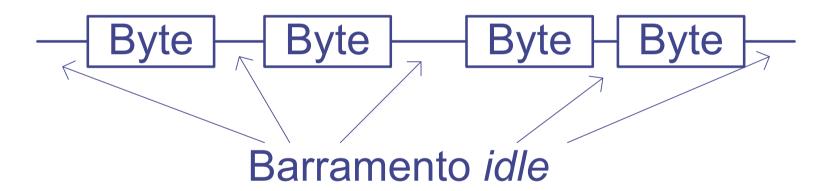
Relógio implícito

- Os relógios são locais (i.e. não há comunicação do relógio)
- O relógio do recetor é sincronizado ocasionalmente com o do transmissor por meio da receção de símbolos específicos
- Entre instantes de sincronização o desvio dos relógios depende da estabilidade/precisão dos relógios do transmissor e do recetor



Transmissão de dados – transmissão orientada ao Byte

- O envio de um byte é a operação atómica (indivisível) do barramento
- Cada byte é encarado como independente dos restantes
- Não há restrições temporais para a transmissão em sequência de 2 bytes



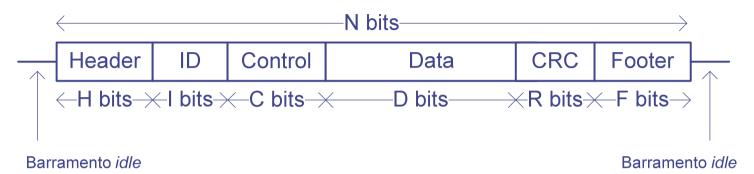
- Alguns bytes podem estar reservados para estruturar a informação
- Exemplo de transmissão orientada ao byte: RS232

Transmissão de dados – transmissão orientada ao bit

- A informação é organizada em tramas (sequência de bits intercalada entre duas situações de meio livre)
- As tramas são constituídas por um símbolo de sincronização (delimitador, constituído por 1 ou mais bits) seguido por uma sequência de bits de comprimento arbitrário
- As tramas podem conter campos com diferentes funções:
 - Sincronização: sinalização de início e de fim da trama
 - Arbitragem de acesso ao meio (em barramentos multi-master)
 - Identificação. Diversas formas possíveis:
 - Quem produz
 - Qual o destino
 - Identificação da informação que circula na trama
 - ...
 - Quantidade de informação transmitida
 - Dados
 - Deteção de erros de transmissão

Transmissão de dados – transmissão orientada ao bit

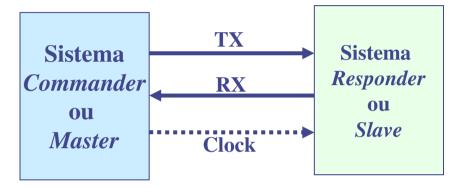
• Exemplo de estrutura de uma trama



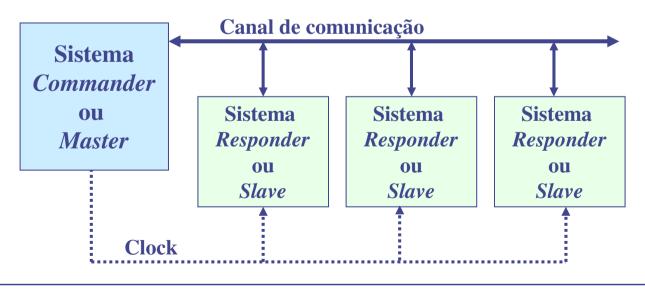
- Exemplo de transmissão orientada ao bit: barramento CAN ("Controller Area Network")
- "Header" e "footer": delimitadores de início e fim de trama
- Data: campo de dados
- CRC ("cyclic redundancy check"): código usado para detetar, no recetor, erros na comunicação
 - Uma forma simples de CRC consiste em somar todos os bytes transmitidos (soma truncada com R bits) *checksum*
 - O recetor soma todos os bytes recebidos e compara com a soma recebida

Topologias

• Comunicação ponto a ponto ("half-duplex" ou "full-duplex"):

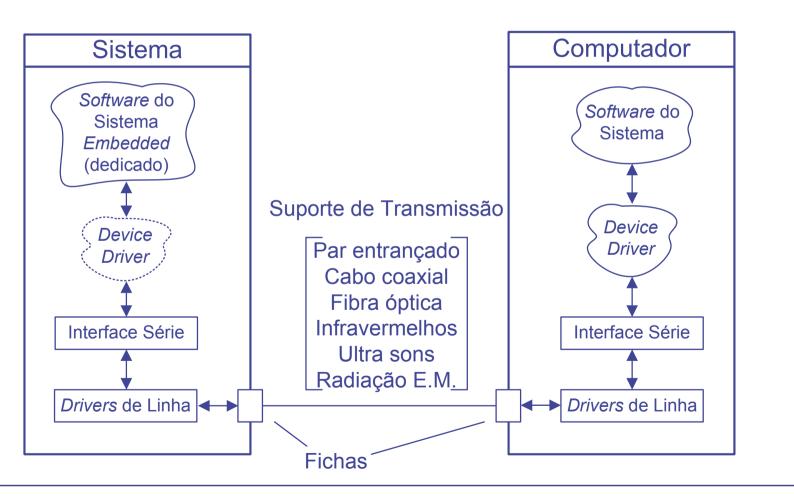


Comunicação multiponto ("half-duplex"):



Elementos de uma ligação série

• Exemplo de uma ligação série entre um sistema embutido ("embedded" ou dedicado) e um computador de uso geral (PC)



- Exemplo de modelação em VHDL de:
 - Um transmissor série (slide 7)

Modelação VHDL do transmissor

```
library ieee;
use ieee.std_logic_1164.all;
use ieee.numeric std.all;
entity SerialTx is
  port(clk : in std_logic;
        start : in std_logic;
        dataTx : in std_logic_vector(7 downto 0);
        sdo : out std_logic;
        clkOut : out std_logic);
end SerialTx;
architecture behav of SerialTx is
  signal s_counter : unsigned(3 downto 0) := "0000";
  signal s_dataTx : std_logic_vector(7 downto 0);
begin
-- continua
```

Modelação VHDL do transmissor

```
process(clk)
  begin
      if (rising_edge(clk)) then
         if (s counter = "0000") then
            if(start = '1') then
               sdo <= dataTx(7);</pre>
               s_dataTx <= dataTx(6 downto 0) & '0';</pre>
               s_counter <= s_counter + 1;</pre>
            end if;
         elsif(s_counter /= "1000") then
            sdo <= s_dataTx(7);</pre>
            s_dataTx <= s_dataTx(6 downto 0) & '0';</pre>
            s_counter <= s_counter + 1;</pre>
         else
            s_counter <= (others => '0');
         end if:
      end if;
   end process;
   clkOut <= clk when s_counter /= "0000" else '1';</pre>
end behav;
```