# Arquitetura e Organização de Computadores II

Topologias de rede

Prof. Nilton Luiz Queiroz Jr.

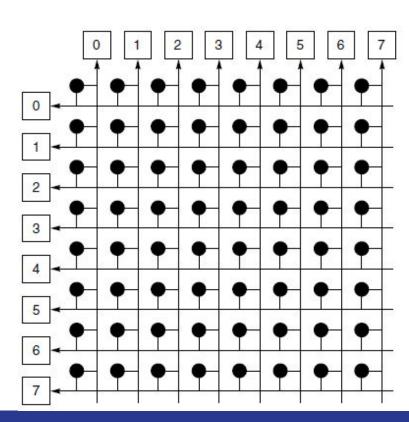
- Quando diversos dispositivos estão interconectados suas conexões, geralmente, não podem ser criadas entre links dedicados;
- Dessa maneira, as redes geralmente tem caminhos "compartilhados" entre diferentes pares de dispositivos;
- A maneira que esses caminhos s\u00e3o estruturados \u00e9 determinado pela estrutura da rede;
- Tal estrutura é comumente chamada de Topologia da rede;
- Existem diversas topologias propostas na literatura, porém usadas comercialmente a quantidade é por volta de dúzias;

- Podem ser de duas maneiras:
  - Switches centralizados;
    - Todos elementos ligados "diretamente" a um ponto de interconexão
  - Switches distribuídos;
    - Elementos organizados em diferentes pontos de conexão, onde tais pontos são interconectados (direta ou indiretamente);

- As topologias de switches centralizado são usadas quando a quantidade portas de switch é maior ou igual a quantidade de dispositivos;
  - Todos os dispositivos se comunicam com o dispositivo responsável por fazer switch, e ele repassa a informação para o destino;
- Em geral são implementadas como:
  - Crossbar;
  - Rede Omega;

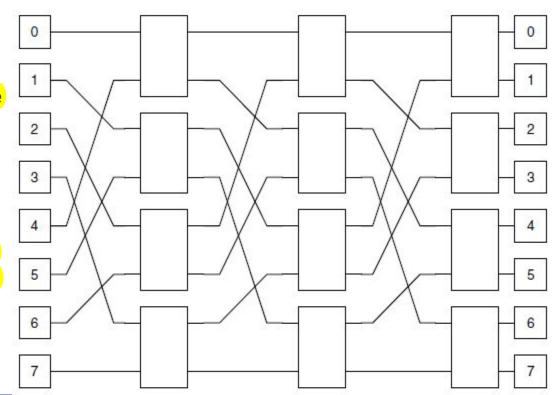
#### Crossbar

- No esquema de crossbar os dispositivos, ou nós, são interligados diretamente entre si;
- A complexidade do switch aumenta quadraticamente;
  - Para conectar n nós precisa-se de n² switches de pontos de "cruzamento";



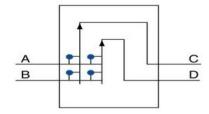
### Redes de conexão multi estágio

- Redes de conexão multi estágio (MIN);
  - Uma topologia conhecida dentre as MINs é a rede Omega;
    - Redes omega usam a permutação de shuffle perfeito;
  - Para N nós redes MIN usam tem uma complexidade N log N;
    - As redes Omega precisam
      de N/2 log<sub>2</sub> N switches;



### Redes de conexão multi estágio

- Redes de conexão multi estágio (MIN);
  - Redes MIN usam switches k x k;
  - O tamanho de k interfere na quantidade de switches usados na rede;
  - Exemplo de um switch 2x2



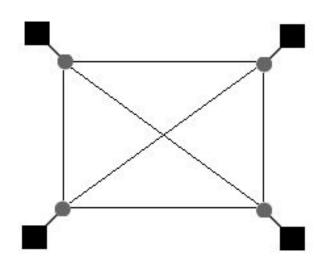
- Desse modo tanto a entrada A quanto a entrada B podem "sair" por qualquer uma das duas saídas;
- Em redes MIN kxk o custo de cada switch é proporcional a k²
- Porém existem N/k log<sub>k</sub> N switches;

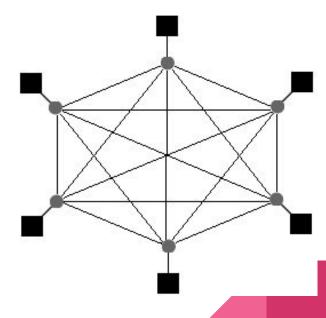
- Uma alternativa aos switches centralizados é distribuir os switches;
- Cada switch terá um ou mais dispositivos diretamente conectados;
- Cada um desses switches será um nó da rede;
- Algumas maneiras desses nós se conectarem são:
  - Conexão completa;
  - Conexão em anel;
  - Malha ou grade;
  - Toro ou toroide;
  - Hipercubo;

### Conexão completa

- A conexão completa é o caso em que todos os nós são ligados aos demais de maneira direta;
  - Canal exclusivo de comunicação;
- Várias transações podem ser realizadas ao mesmo tempo;
- O número de links é de: n x (n-1) para uma rede com n nós;
- Tem alto custo;
- A maior distância entre dois nós é de 1;

## Conexão completa

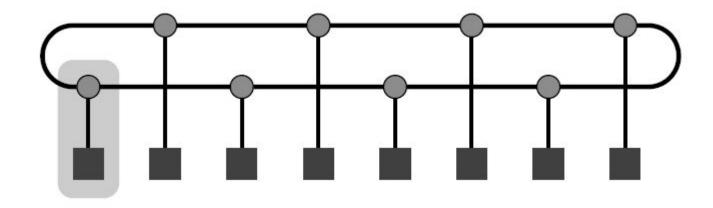




#### Conexão em anel

- Na conexão em anel os nós são conectados em formato de um anel;
  - Todos nós da rede são conectados ao nó seguinte;
- Permite diversas transmissões simultâneas:
  - O primeiro nó pode transmitir para o segundo, enquanto o segundo transmite para o terceiro, e assim por diante, até o último nó que pode receber transmissão do penúltimo e transmitir para o primeiro;
- O número de links é de n, em uma rede com n nós;
- A maior distância entre dois nós é de n/2;
- Tem baixo custo;

#### Conexão em anel



- A topologia de conexão completa é a mais custosa e também a mais eficiente;
- A topologia de anel é a mais barata e também a com pior desempenho;
- Topologias ideais devem ter um custo próximo da topologia em anel e desempenho próximo a topologia de conexão completa;

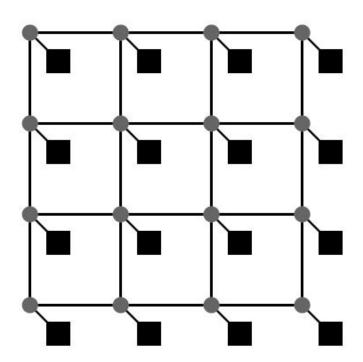
- Existem outras topologias que tem balanço entre custo e benefício;
  - Malha ou grade;
  - Toro ou toróide;
  - Hipercubo;
- Elas arranjam os nós em múltiplas dimensões com padrões regulares de interconexões entre os nós que podem ser descritos matematicamente;

#### Malha

- Em uma malha todos os nós em cada dimensão formam um array linear;
- Tenta reduzir a quantidade de saltos de um pacote se comparado com a topologia em anel;
- Nem todos os nós são conectados ao mesmo número de vizinhos;
  - Se torna interessante quando alguns nós tem menor capacidade de processamento, podendo assim serem colocados nas extremidades;
- O número de links não é aproximadamente n x 4 em uma rede com n nós;

A distância máxima entre dois nós é de (√n - 1) x 2;

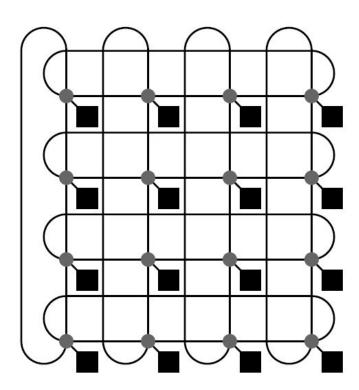
## Malha



#### Toro

- Em um toro todos os nós são conectados de maneira que formam anéis em todas dimensões;
  - Todos os nós são ligados a exatamente 4 vizinhos
- A quantidade de links em um esquema de toro com n nós é dado pela equação n x 4
  2
- A distância máxima entre dois nós é de √n

# Topologia em Toro



#### Hipercubo

- Um hipercubo é uma malha com múltiplas dimensões com exatamente 2 nós em cada dimensão;
- Um hipercubo com dimensão d possui exatamente 2<sup>d</sup> nós;
  - Um hipercubo com dimensão 0 é um único nó;
  - Um hipercubo com dimensão 1 é composto por dois nós conectados por um link;
  - Um hipercubo com dimensão d+1 consiste de dois hipercubos com dimensão D;
- A quantidade de links pode ser expressa de duas maneiras:

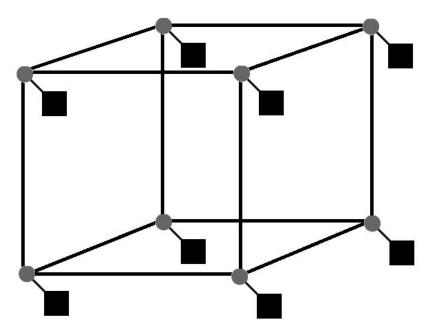
$$\frac{n \times \log_2 n}{2} \quad \text{ou} \quad \frac{2^d \times d}{2}$$

Onde n é a quantidade de nós, e d = log<sub>2</sub> n

A distância máxima entre dois nós é de d = log<sub>2</sub> n;

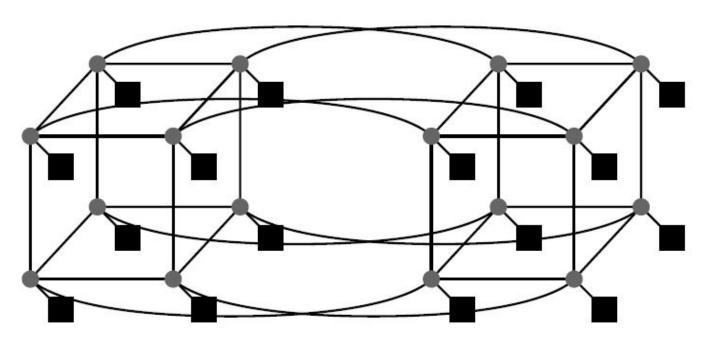
# Hipercubo

Hipercubo com grau 3



# Hipercubo

Hipercubo com grau 4



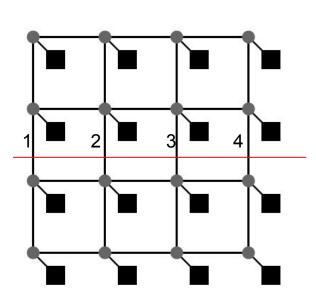
- Em topologias de rede, além do número de links, outros detalhes de implementação podem limitar como a topologia escala;
  - Pin-out disponível;
  - Bissecção de largura de banda;

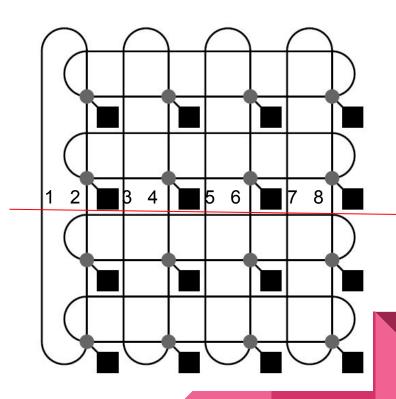
## Pin out disponível

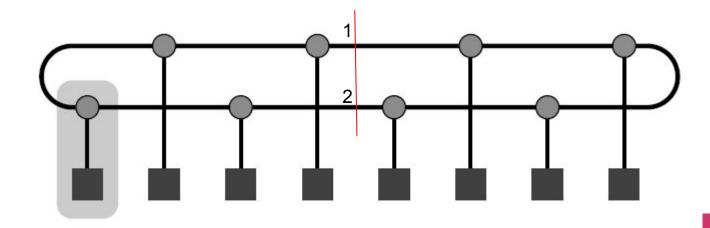
- Pin out (ou pin count) é uma restrição local na largura de banda do chip;
- Em redes que integram núcleos de processadores e switches em um único chip, ou num módulo multichip, a largura de banda de pinos é usada para:
  - Interface com memória principal;
  - o Implementação de link dos nós;
- Podem reduzir o número de portas no switch ou o número de bits por linha;

- A bissecção da largura de banda se refere a densidade da interconexão que pode ser alcançada por uma dada tecnologia de implementação;
- Para uma dada topologia a bissecção de largura de banda é calculada da seguinte maneira:
  - O Divide-se a rede em dois grupos iguais de nós;
  - Soma-se a quantidade de links que cruzam a linha imaginária que divide;

Obs: a quantidade de links deve ser a menor possivel;







- Cada topologia tem uma bissecção de largura de banda;
  - Completamente conexa;
    - Bissecção =  $n^2 / 4$ , em uma rede com n nós;
  - o Anel:
    - Bissecção = 2;
  - o Malha:
    - Bissecção = √n, em uma rede com n nós;
  - o Toro:
    - Bissecção =  $2x\sqrt{n}$ , em uma rede com n nós;
  - Hipercubo:
    - Bissecção = n/2. em uma rede com n nós;

#### Referências

HENNESSY, John L.; PATTERSON, David A. Computer architecture: a quantitative approach. Elsevier, 2011.