#### Projeto de Redes de Computadores

#### Projeto Lógico da Rede

#### Projeto da Topologia da Rede

- Uma topologia é um mapa de uma rede que indica:
  - segmentos de rede (redes de camada 2)
  - · pontos de interconexão

Projeto de Redes de Computadores

determinada função

Por que usar um modelo hierárquico?

· Mais simples de entender, testar e consertar

· OK para redes pequenas

minimizar o problema)

- comunidades de usuários
- Queremos projetar a rede logicamente e não fisicamente
  - Identificam-se redes, pontos de interconexão, o tamanho e alcance das redes e o tipo de dispositivos de interconexão
  - Não lidamos (ainda) com tecnologias específicas, dispositivos específicos, nem considerações de cabeamento

• Uma rede não estruturada (espaguete) cria muitas adjacências entre equipamentos

• Exemplo: Usa comutadores rápidos no núcleo, sem recursos adicionais

• Para redes grandes, o tráfego cruza muitos nós (atraso mais alto) • Qualquer quebra é fatal (embora se possa usar um loop de roteadores para

• Minimiza custos, já que os equipamentos de cada camada serão especializados para uma

• Ruim para propagação de rotas (R1 --- R2 --- . . . --- Rn)

• Facilita mudanças, já que as interconexões são mais simples • A replicação de elementos se torna mais simples

• Uma rede achatada (camada 2) não é escalável devido ao broadcast

• Permite usar protocolos de roteamento com "sumarização de rotas" • Comparação de estrutura hierárquica com achatada para a WAN

- Nosso objetivo é projetar uma rede segura, redundante e escalável

- © UFCG/DSC/JPS Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede 1/28

Projeto de Redes de Computadores



Fig. 3-2: Anel de roteadores

· As 3 camadas mostradas:

• Um exemplo de uma rede hierárquica aparece a seguir

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 2/28

num objetivo diferente

Projeto hierárquico de uma rede

• Camada núcleo: roteadores e comutadores de alto desempenho e disponibilidade

• Um modelo hierárquico ajuda a desenvolver uma rede em pedaços, cada pedaço focado

- Camada de distribuição: roteadores e comutadores que implementam políticas
- Camada de acesso: conecta usuários aos pontos de acesso (comutadores e wifi)

Fig. 3-1: Backbone com projeto hierárquico

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 3/28

Projeto de Redes de Computadores

Roteadores redundantes numa hierarquia dão:

- · Mais escalabilidade
- · Mais disponibilidade
- · Atraso mais baixo

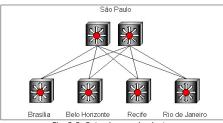


Fig. 3-3: Roteadores redundantes

#### Comparação de estrutura hierárquica com achatada para a LAN • O problema básico é que um domínio de broadcast grande reduz significativamente o

- desempenho • Com uma rede hierárquica, os equipamentos apropriados são usados em cada lugar
- Roteadores (ou VLANs e comutadores de camada 3) são usados para delimitar
- domínios de broadcast • Comutadores de alto desempenho são usados para maximizar banda passante
- Switches simples são usados onde o acesso barato é necessário

#### Topologias de full-mesh e mesh hierárquica

- A full-mesh oferece baixo atraso e alta disponibilidade, mas é muito cara
- Uma alternativa mais barata é uma mesh parcial
- Um tipo de mesh parcial é a mesh hierárquica, que tem escalabilidade, mas limita as adjacências de roteadores
- · Para pequenas e médias empresas, usa-se muito a topologia hub-and-spoke



Fig. 3-4a: Full mesh

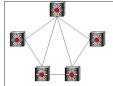


Fig. 3-4b: Partial mesh

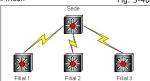


Fig. 3-4c: Hub-and-spoke

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 7/28

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 8/28

# Projeto de Redes de Computadores

#### A camada de núcleo

· Backbone de alta velocidade

Projeto de Redes de Computadores

- A camada deve ser projetada para minimizar o atraso
- Dispositivos de alta vazão devem ser escolhidos, sacrificando outros recursos (filtros de pacotes, etc.)
- Deve possuir componentes redundantes devido à sua criticalidade para a interconexão
- O diâmetro deve ser pequeno (para ter baixo atraso)
- · LANs se conectam ao núcleo sem aumentar o diâmetro
- · A conexão à Internet é feita na camada de núcleo

## · A camada de distribuição

- · Tem muito papeis
  - Controla o acesso aos recursos (segurança)
  - · Controla o tráfego que cruza o núcleo (desempenho)
  - Delimita domínios de broadcast
    - Isso pode ser feito na camada de acesso também
  - Com VLANs, a camada de distribuição roteia entre VLANs
  - Interfaceia entre protocolos de roteamento que consomem muita banda passante. na camada de acesso e protocolos de roteamento otimizados na camada de núcleo (no caso de WAN)
    - Exemplo: sumariza rotas da camada de acesso e as distribui para o núcleo
    - Exemplo: Para o núcleo, a camada de distribuição é a rota default para a camada de acesso
  - Pode fazer tradução de endereços, se a camada de acesso usar endereçamento privativo
- Embora o núcleo também possa usar enderecamento privativo

#### · A camada de acesso

- Provê acesso à rede para usuários nos segmentos locais
  - · Freqüentemente usa apenas comutadores

#### Projeto de Redes de Computadores

#### Guia para o projeto hierárquico de uma rede

- Controle o diâmetro da topologia inteira, para ter atraso pequeno
- · Mantenha controle rígido na camada de acesso
  - É aqui que departamentos com alguma independência implementam suas próprias redes e dificultam a operação da rede inteira
  - · Em particular, deve-se evitar:
    - Chains (adicionando uma quarta camada abaixo da camada de acesso)
      - Causam atrasos majores e dependências majores de tráfego
      - Chains podem fazer sentido para conectar mais um país numa rede
    - · Portas-dos-fundos (conexões entre dispositivos para mesma camada)
    - Causam problemas inesperados de roteamento
- Projete a camada de acesso primeiro, depois a camada de distribuição, depois o core
- · Facilita o planejamento de capacidade

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 10/28

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 11/28

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 12/28

Projeto de Redes de Computadores

Segurança

· Camada de acesso

Roteamento

O modelo hierárquico clássico em 3 camadas

· Cada camada tem um papel específico

· Agregação de tráfego

• Permite a agregação (junção) de tráfego em três níveis diferentes

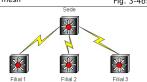
• Camada de distribuição: conecta as folhas ao núcleo e implementa políticas

Numa WAN, são os roteadores na borda das redes campus

• É um modelo mais escalável para grandes redes corporativas

Camada núcleo: provê transporte rápido entre sites

· Numa LAN, provê acesso aos usuários finais



© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 9/28

· Três aspectos são importantes

· Para prover alternativas aos enlaces primários

· O caminho alternativo deve ser testado!

nunca foi testado e não funciona!

• Faça testes (simulações) de falhas!!

· Qual deve ser a capacidade do enlace redundante?

• Em quanto tempo a rede passa a usar o caminho alternativo

• "Failover" automático pode ser mais indicado

Pode ser um acesso ADSL, por exemplo

• É frequentemente menor que o enlace primário, oferecendo menos desempenho

• Se precisar de reconfiguração manual, os usuários vão sofrer uma interrupção de

• Não espere que uma catástrofe ocorra para descobrir que o caminho alternativo

• Lembre que protocolos de roteamento descobrem rotas alternativas e

comutadores também (através do protocolo de spanning tree)

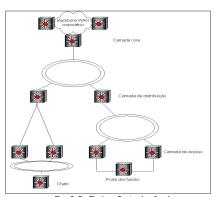


Fig. 3-5: Chain e Porta dos fundos

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 13/28

#### Topologias redundantes no projeto de uma rede

- A disponibilidade é obtida com a redundância de enlaces e dispositivos de interconexão
- O objetivo é eliminar pontos únicos de falha, duplicando qualquer recurso cuja falha desabilitaria aplicações de missão crítica
- Pode duplicar enlaces, roteadores importantes, uma fonte de alimentação
  - Em passos anteriores, você deve ter identificado aplicações, sistemas, dispositivos e enlaces críticos
- Para dispositivos muito importantes, pode-se considerar o uso de componentes "hotswappable"
- A redundância pode ser implementada tanto na WAN quanto na LAN
- · Há obviamente um tradeoff com o custo da solução

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 14/28

© UFCG/DSC/JPS – Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede – 15/28

#### Projeto de Redes de Computadores

#### Considerações especiais para o projeto de uma topologia de rede de campus

- Os pontos principais a observar são:
  - Manter domínios de broadcast pequenos (VLANs podem/devem ser usadas)
  - Incluir segmentos redundantes na camada de distribuição
  - Usar redundância para servidores importantes
  - Incluir formas alternativas de uma estação achar um roteador para se comunicar fora da rede de camada 2

#### Projeto de Redes de Computadores

#### LANs virtuais

- Uma LAN virtual (VLAN) nada mais é do que um domínio de broadcast configurável
- VLANs são criadas em um ou mais comutadores
- Usuários de uma mesma comunidade são agrupados num domínio de broadcast independentemente do cabeamento físico
  - Isto é, mesmo que estejam em segmentos físicos diferentes
- Esta flexibilidade é importante em empresas que crescem rapidamente e que não podem garantir que quem participa de um mesmo projeto esteja localizado junto
- Uma função de roteamento (normalmente localizada dentro dos comutadores) é usada para passar de uma VLAN para outra
   Lembre que cada VLAN é uma "rede de camada 2" e que precisamos passar para a camada 3
  - (rotear) para cruzar redes de camada 2
- Há várias formas de agrupar os usuários em VLANs, dependendo dos switches usados
  - · Baseadas em portas do switches
  - Baseadas em endereços MAC
  - Baseadas em subnet IP
  - Baseadas em protocolos (IP, NETBEUI, IPX, ...)
  - VLAN para multicast
    - VLAN criada dinamicamente pela escuta de pacotes IGMP
  - VLANs baseadas em políticas gerais (com base em qualquer informação que aparece num quadro)
  - Baseadas no nome dos usuários
    - Com ajuda de um servidor de autenticação

## Projeto de Redes de Computadores

#### Segmentos redundantes de LAN

- Enlaces redundantes entre comutadores são desejáveis para aumentar a disponibilidade
- Laços são evitados usando o protocolo Spanning Tree (IEEE 802.1d)
- Isso fornece redundância mas não balanceamento de carga
  - O protocolo Spanning Tree corta enlaces redundantes (até que sejam necessários)

### Redundância de servidores

- Servidor DHCP
  - Em redes pequenas, o servidor DHCP é colocado na camada de distribuição onde pode ser alcançado por todos
  - Em redes grandes, vários servidores DHCP são colocados na camada de acesso, cada um servindo a uma fração da população
  - Evita sobrecarga de um único servidor
  - · DHCP funciona com broadcast
    - Somos obrigados a colocar um servidor DHCP para cada domínio de broadcast?
  - Não, se utilizar uma função do roteador de encaminhar broadcast DHCP para o servidor de DHCP (fazer DHCP relay)
- Servidor DNS
  - O servidor DNS é crítico para mapear nomes de máquinas a endereços IP
  - Por isso, é freqüentemente duplicado

Segmentos redundantes de WAN

na queda de outro?

Conexões múltiplas à Internet

• Uso de uma mesh parcial é normalmente suficiente

• Cuidados especiais para ter diversidade de circuito

Discutir essa questão com o provedor é importante

• Há 4 alternativas básicas para ter acesso múltiplo à Internet

#### Redundância estação-roteador

- Para obter comunicação fora da rede de camada 2 imediata, uma estação precisa conhecer um roteador (roteador default)
- · Como implementar redundância aqui?
- O problema básico é que o IP do roteador que a estação conhece é freqüentemente configurado manualmente ("parafusado") em cada estação
- Há algumas alternativas:
- Alternativa 1: DHCP
  - DHCP pode informar mais coisas do que apenas o endereço IP da estação
  - Pode informar o roteador a usar (ou até mais de um roteador)
  - · Alternativa muito usada

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 19/28

- VRRP cria um roteador fantasma (que não existe de verdade) entre vários roteadores reais, um dos quais está ativo, os outros em standby
- Os roteadores reais conversam entre si para saber qual é o roteador ativo
- O roteador fantasma tem um endereço MAC e os roteadores reais podem aceitar quadros de um bloco de endereços MAC, incluindo o endereço MAC do fantasma
- O roteador fantasma (que nunca quebra!) é o roteador default das estações
- Quando uma estação usa ARP para descobrir o MAC do gateway, o roteador ativo, responde (com o MAC do fantasma)
- Se o roteador ativo mudar, nada muda para a estação (continua conversando com o roteador fantasma)

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 20/28

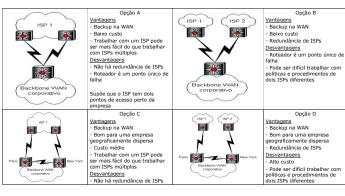
© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 21/28

Considerações especiais para o projeto de uma topologia de rede corporativa

• Se os enlaces redundantes usam a mesma tecnologia, são fornecidos pelo mesmo

provedor, passam pelo mesmo lugar, qual a probabilidade da queda de um implicar

#### Projeto de Redes de Computadores



Projeto de Redes de Computadores

As opções C e D merecem mais atenção

- \* O desempenho pode freqüentemente ser melhor se o tráfego ficar na rede corporativa mais tempo antes de entrar na Internet
- \* Exemplo: pode-se querer que sites europeus da empresa acessem a Internet pelo roteador de Paris, mas acessem sites norte-americanos da empresa pelo roteador de New York
  - \* A configuração de rotas default nas estações (para acessar a Internet) pode ser feita para implementar essa política
- \* Exemplo mais complexo: Queremos que sites europeus da empresa acessem sites norte-americanos da Internet pelo roteador de New York (idem para o roteador de Paris sendo usado para acessar a Internet européia pelos sites norte-americanos da empresa)
  - Fazer isso é mais complexo, pois os roteadores da empresa deverão receber rotas
- \* Exemplo mais complexo ainda: tráfego que vem da Internet para sites norteamericanos da empresa devem entrar na empresa por New York (idem para Paris)
  - \* Neste caso, a empresa deverá anunciar rotas para a Internet
  - \* Observe que, para evitar que a empresa se torne um *transit network*, apenas rotas da própria empresa devem ser anunciadas!

Projeto de Redes de Computadores

#### Redes privativas virtuais

- \* Redes privativas virtuais (VPN) permitem que um cliente utilize uma rede pública (a Internet, por exemplo) para acessar a rede corporativa de forma segura
  - \* Toda a informação é criptografada
- Muito útil para montar uma extranet (abrir a intranet para parceiros, clientes, fornecedores, etc.)
- \* Muito útil para dar acesso a usuários móveis da empresa
- \* Solução muito usada quando a empresa é pequena e tem restrições de orçamento para montar a rede corporativa
- \* A técnica básica é o tunelamento
- \* Vários protocolos podem ser usados:
- \* Mais simples: Point to Point Tunelling Protocol (PPTP)
- \* Mais recente e mais seguro: IP Security Protocol (IPsec)

#### Topologias de rede para a segurança

- \* Falaremos mais de segurança adiante
- \* Por enquanto, queremos ver os aspectos topológicos da questão

#### Planejamento da segurança física

- \* Verificar onde os equipamentos serão instalados
- \* Prevenção contra acesso não autorizado, roubo físico, vandalismo, etc.

#### Topologias de firewalls para alcançar requisitos de segurança

- \* Um firewall é um sistema que estabelece um limite entre duas ou mais redes
- \* Pode ser implementado de várias formas
  - \* Simples: um roteador com filtro de pacote
  - \* Mais complexo: software especializado executando em um hardware proprietário (muitas vezes uma caixa preta LINUX)
- \* Serve para separar a rede corporativa da Internet
- \* A topologia mais básica usa um roteador com filtro de pacote
  - \* Só é suficiente para uma empresa com política de segurança muito simples

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 25/28

#### Projeto de Redes de Computadores

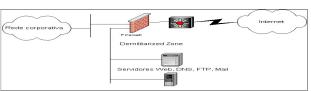
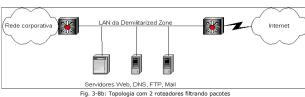


Fig. 3-8a: Topologia com 1 roteador e firewall dedicado



© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 28/28

#### Projeto de Redes de Computadores

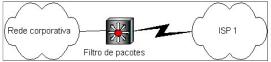


Fig. 3-7: Firewall básico

- \* A tabela de filtragem de pacotes poderia ser como segue
  - \* A primeira regra que casa com cada pacote examinado é aplicada

Host remoto	Porta remota	Host local	Porta local	Ação
mau.ladrao.com	*	*	*	Nega
*	*	mailserver	25	Permite
*	25	*	*	Permite
*	*	*	*	Nega

- Para melhorar as coisas, pode-se usar endereçamento privativo na rede corporativa
  Uso de Network Address Translation (NAT) implementada no roteador para acessar a Internet
  - \* Uso de um proxy para certos serviços (web, ftp, etc.)

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 26/28

#### Projeto de Redes de Computadores

- \* Para empresas que precisam publicar informação na Internet (Web, DNS, FTP, etc.), pode-se ter algumas máquinas na Internet, numa área chamada Demilitarized Zone (DMZ)
  - \* Os hospedeiros têm que ser muito bem protegidos contra invasões (Bastion Hosts)
  - \* Um firewall especializado pode ser incluído
  - \* Fornece uma boa GUI e ações especiais para implementar a política de segurança \* Há duas topologias básicas
    - \* Com um roteador
    - \* Com dois roteadores

© UFCG/DSC/JPS - Parte 3.1: Projeto da Topologia da Rede - 27/28