Frame Relay

UNIP

Renê Furtado Felix rffelix70@yahoo.com.br





Frame Relay

Introdução:

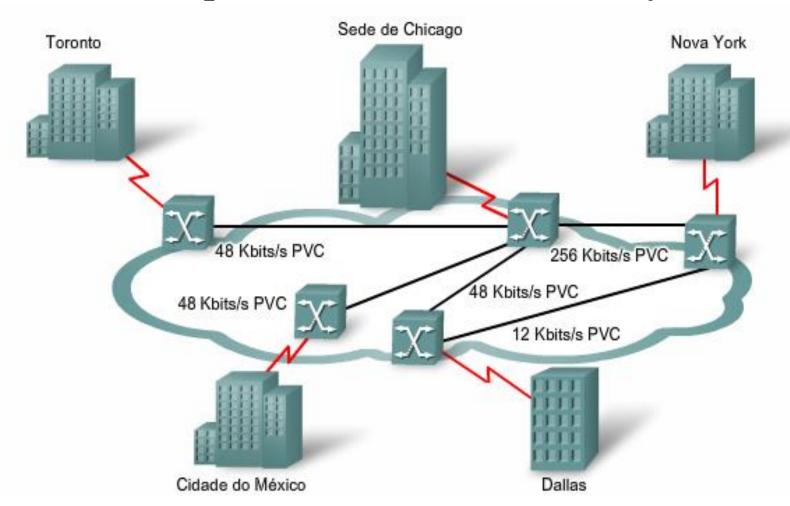
Frame Relay é um protocolo WAN de alto desempenho que funciona nas camadas física e de enlace do modelo OSI.

Usar o exemplo da rede de uma grande empresa ajuda a ilustrar os benefícios do uso do Frame Relay.

No exemplo mostrado na figura seguinte, a **Span Engineering** possui cinco campus na América do Norte. Como a maioria das organizações, os requisitos de largura de banda da Span não se ajustam a uma solução padrão.

Projeto Lógico da Rede

Requisitos Wan de Frame Relay



3



Frame Relay

Introdução:

A rede Frame Relay da Span usa circuitos virtuais permanentes (PVCs).

O PVC é o caminho lógico entre um link de origem do Frame Relay, através da rede, e um link Frame Relay de finalização para seu destino definitivo.

Um **PVC** define exclusivamente o caminho entre dois **pontos de extremidade**.

A solução de **Frame Relay** da Span fornece economia e flexibilidade.



A flexibilidade do Frame Relay

Um circuito virtual fornece flexibilidade considerável no design de rede. Olhando para a figura, você pode observar que todos os escritórios da Span conectam-se à nuvem Frame Relay através de seus respectivos loops locais.

O que acontece na nuvem não tem nenhuma importância no momento. O que importa é que quando um escritório da Span deseja se comunicar com outro, basta conectar-se a um circuito virtual que conduz ao outro escritório.

No **Frame Relay**, o fim de cada conexão tem um número para identificá-la. Esse número é chamado de Identificador de conexão de enlace de dados (**DLCI**, Data Link Connection Identifier).



Quando você cria uma WAN, independentemente da tecnologia escolhida, há sempre no mínimo três componentes básicos, ou grupos de componentes, conectando dois locais.

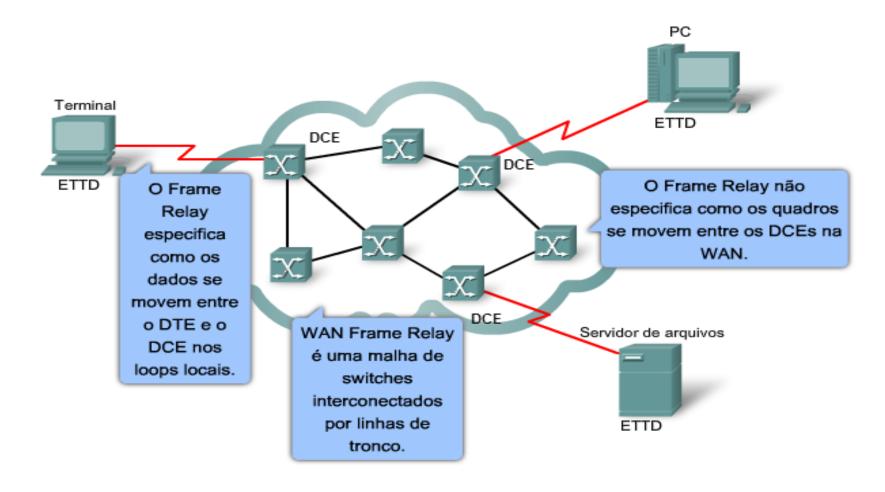
Cada local precisa de seu próprio equipamento (DTE) para acessar o CO da empresa de telefonia que atende à área (DCE).

O terceiro componente fica no meio, unindo os dois pontos de acesso.

Na figura, esta é a parte fornecida pelo backbone do Frame Relay.



WAN do Frame Relay





O Frame Relay não fornece correção de erros. Além disso, as instalações WAN modernas oferecem serviços de conexão mais confiáveis e um grau mais elevado de confiabilidade do que as instalações mais antigas.

Ao detectar erros, o nó **Frame Relay** simplesmente descarta os pacotes sem notificação.

Qualquer correção de erros necessária, como retransmissão de dados, é deixada para os **pontos de extremidade**.

Isso torna a propagação de **cliente a cliente** pela rede muito rápida.



O Frame Relay gerencia volume e velocidade de forma eficiente combinando as funções necessárias das **camadas de rede** e de **enlace** em um **único protocolo simples**.

Como um **protocolo de enlace de dados**, o Frame Relay fornece acesso a uma rede, delimitando e entregando quadros na ordem correta e reconhece erros de transmissão através de uma **Verificação de redundância cíclica** padrão.

Como um **protocolo de rede**, o Frame Relay fornece várias **conexões lógicas sobre um único circuito físico** e permite que a rede roteie dados nessas conexões para os destinos desejados.



Operação do Frame Relay

A conexão entre um dispositivo **DTE** e um dispositivo **DCE** consiste em um componente de **camada física** e um de **camada de enlace**:

O componente **físico** define as especificações mecânica, elétrica, funcional e de procedimento para a conexão entre os dispositivos. Uma das especificações de interface de camada física mais usadas é a especificação **RS-232**.

O componente da **camada de enlace** define o protocolo que estabelece a conexão entre o dispositivo **DTE**, como um roteador, e o dispositivo **DCE**, como um switch.



Operação do Frame Relay

Quando as operadoras usam o **Frame Relay** para interconectar as redes locais, um **roteador** em cada rede local é o DTE.

Uma conexão serial, como uma **linha alugada T1/E1**, conecta o roteador ao switch Frame Relay da operadora no ponto de presença (POP, point-of-presence) mais próximo.

O switch **Frame Relay** é um dispositivo **DCE**. Os switches de rede movem quadros de um **DTE** através da rede e entregam quadros a outros DTEs por meio de DCEs.

Equipamentos de computação que não estejam em uma rede local também podem enviar dados por uma rede Frame Relay. O equipamento de computação usa um dispositivo de acesso Frame Relay (FRAD) como o DTE.



A conexão por uma rede **Frame Relay** entre dois DTEs é chamada de circuito virtual (VC).

Os circuitos são virtuais porque **não há** conexão elétrica direta **fim-a-fim**. A **conexão é lógica**, e os dados se movem fim-a-fim, sem um circuito elétrico direto.

Com os VCs, o **Frame Relay** compartilha a largura de banda entre vários usuários. Além disso, os sites podem comunicar-se entre si sem usar várias linhas físicas dedicadas.

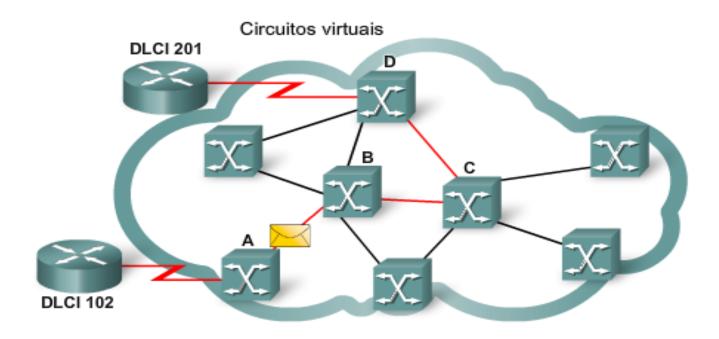


Há duas maneiras de estabelecer VCs:

SVCs, circuitos virtuais comutados, são estabelecidos dinamicamente enviando mensagens de sinalização à rede (CONFIGURAÇÃO DE CHAMADA, TRANSFERÊNCIA DE DADOS, INATIVO, ENCERRAMENTO DE CHAMADA).

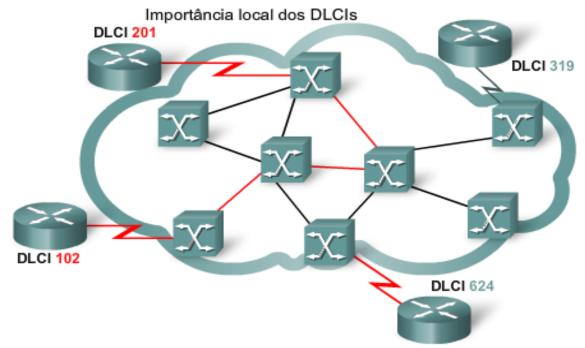
PVCs, circuitos virtuais permanentes, são **pré-configurados** pela operadora e, depois de configurados, funcionam somente nos modos TRANSFERÊNCIA DE DADOS e INATIVO. Algumas publicações referem-se aos PVCs como **VCs privados**.

Na figura, há um VC entre os nós de envio e de recebimento. O VC segue o caminho A, B, C, e D.



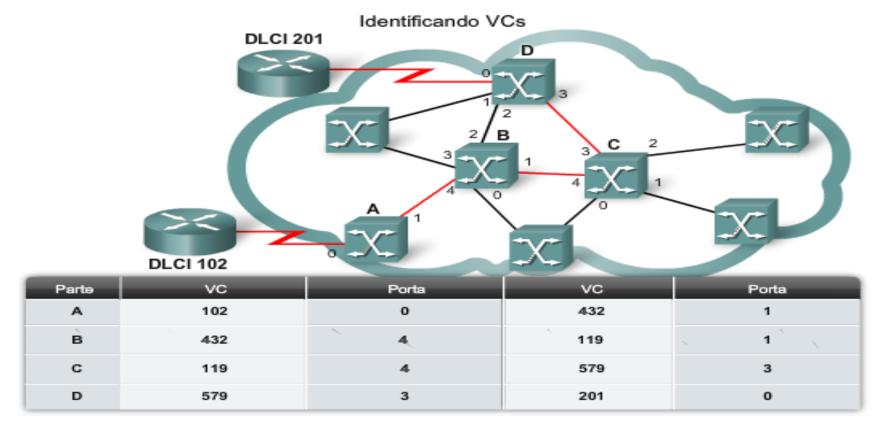
você deve estar se perguntando: "Como os vários nós e switches são identificados"?

Os VCs fornecem um caminho de comunicação bidirecional de um dispositivo ao outro. Os VCs são identificados por DLCIs.



A importância dos valores de DLCI é local, o que significa que eles só são exclusivos para o canal físico no qual residem. Portanto, os dispositivos em extremidades opostas de uma conexão podem usar os mesmos valores de DLCI para referir-se a circuitos virtuais diferentes.

Essa rede é a mesma que foi apresentada na figura anterior. Porém, desta vez, à medida que o quadro se move pela rede, o Frame Relay rotula cada VC com um DLCI.





(Vários CV) Frame Relay

O Frame Relay é estatisticamente multiplexado.

Isso significa que, embora ele transmita apenas um quadro por vez, muitas conexões lógicas podem coexistir em uma única linha física.

O dispositivo de acesso **Frame Relay** (**FRAD**) ou o roteador conectado à rede Frame Relay pode ter vários VCs que o conecta a vários pontos de extremidade.

Vários VCs em uma única **linha física** são diferenciados porque cada **VC tem seu próprio DLCI**.

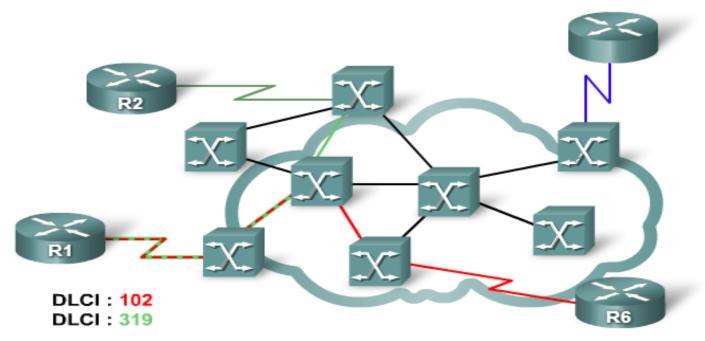
Lembre-se de que a **importância do DLCI** é apenas local e pode ser diferente em cada extremidade de um VC.

A figura mostra um exemplo de dois VCs em uma única linha de acesso, cada um com seu próprio DLCI, conectados a um roteador (R1).

(Vários CV) Frame Relay

Com essa configuração, cada ponto de extremidade precisa de apenas uma linha de acesso e uma interface. É possível economizar mais, pois a capacidade da linha de acesso é baseada no requisito de **largura de banda média dos VCs**, e não no requisito de largura de banda máxima.

Vários VCs em uma linha de acesso única

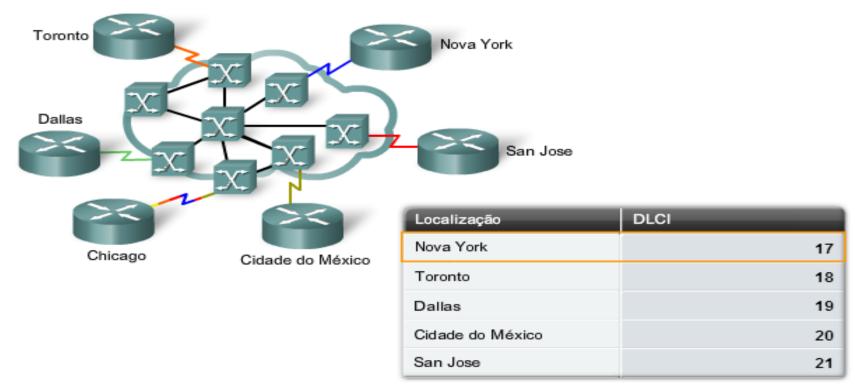


Vários VCs no mesmo link de acesso são diferenciáveis pelo DLCI.



A Span Engineering está presente em cinco locais, com sede em Chicago. O escritório de Chicago está conectado à rede usando cinco VCs, e cada VC recebe um DLCI. Para visualizar os mapeamentos de DLCI, respectivos de Chicago.

DLCIs da Span Engineering de Chicago





Encapsulamento Frame Relay

O processo de encapsulamento do Frame Relay

O Frame Relay recebe pacotes de dados de um protocolo de camada de rede, como IP ou IPX, os encapsula como parte de dados de um quadro Frame Relay e, então, transmite o quadro à camada física para ser enviado pelo cabo. Para entender como esse processo funciona, será útil entender como ele se relaciona com as camadas inferiores do modelo OSI. A figura mostra como o Frame Relay encapsula os dados para o transporte e os move até a camada física para entrega.

Camada de rede (3)

Pacote IP (por exemplo, solicitação Web)

Camada de enlace de dados (2)

Flag

Endereço

Dados

FCS

Flag

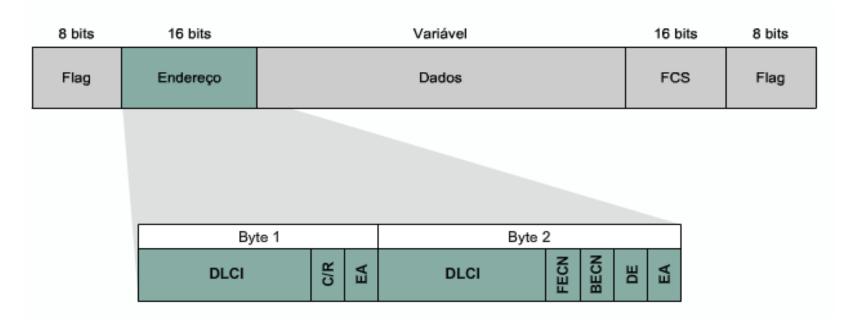
Camada física (1)

O11110 111110

O111 1110

Encapsulamento Frame Relay

Quadro padrão do Frame Relay



A camada física é geralmente EIA/TIA -232, 449 ou 530, V.35 ou X.21. O quadro Frame Relay é um subconjunto do tipo de quadro HDLC. Portanto, ele é delimitado com campos de sinalização.



Topologias Frame Relay

Uma **topologia** é o **mapa** ou o **layout visual** da rede Frame Relay.

Topologias completas para projeto, implementação, operação e manutenção incluem mapas de visão geral, mapas de conexão lógica, mapas funcionais e mapas de endereços que mostram o equipamento em detalhes e os links de canal.

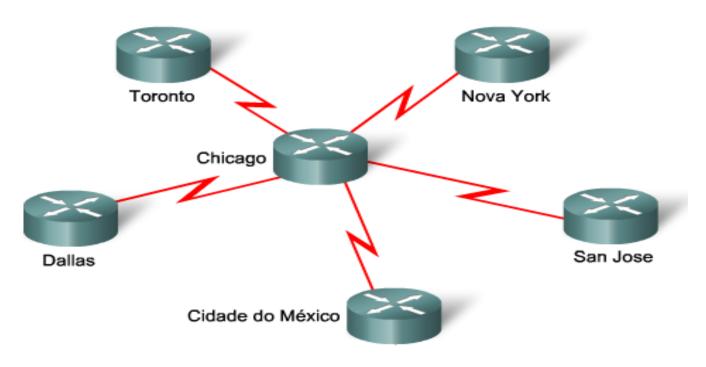
No entanto, cada rede ou segmento de rede pode ser exibido como um dos três seguintes tipos de topologia: **estrela, malha completa** (Full mesh) ou **malha parc**ial (Partial Mesh).



Topologias Frame Relay

Topologia em estrela (Hub-and-spoke)

Topologia em estrela (hub-and-spoke)



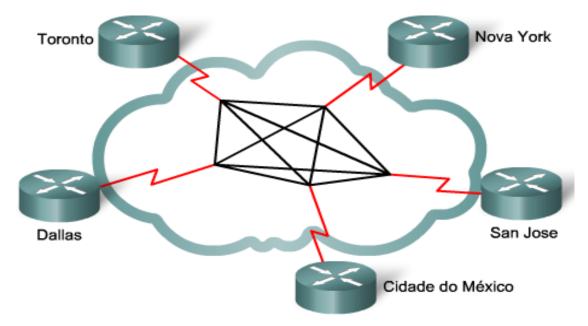
Topologia estrela - hub com 5 links físicos (spokes)



Topologias Frame Relay

Malha completa de Frame Relay

A figura mostra como a Span usou quatro VCs em cada link para dimensionar sua rede sem adicionar novo hardware. As operadoras cobrarão pela largura de banda adicional, mas essa solução geralmente é mais econômica do que o uso de linhas dedicadas.



Topologia de malha - cada DTE tem um link físico que transporta 4 VCs



Para que um roteador possa transmitir dados por **Frame Relay**, ele precisa saber qual **DLCI** local mapeia para o endereço da **Camada 3** do destino remoto. Esse mapeamento endereço-para-**DLCI** pode ser realizado por mapeamento **estático** ou **dinâmico**.

```
R1# show frame-relay map
Serial0/0/0 (up): ip 10.1.1.2 dlci 102(0x66,0x1860), static,
broadcast,
CISCO, status defined, active
R1#
```



ARP inverso

O Protocolo de resolução de endereço (**ARP**, Address Resolution Protocol) inverso, também chamado de **ARP inverso**, obtém endereços da Camada 3 de outras estações de endereços da Camada 2, como o **DLCI** em redes **Frame Relay**.

Ele é usado principalmente em redes **Frame Relay** e **ATM**, nas quais os endereços da Camada 2 de VCs são ocasionalmente obtidos da sinalização da **Camada 2**, e os endereços correspondentes da **Camada 3** devem estar disponíveis para que esses VCs possam ser usados.

Enquanto o **ARP** determina os endereços da **Camada 3** para os endereços da **Camada 2**, o **ARP inverso** faz o oposto.



Mapeamento dinâmico

O mapeamento de endereço dinâmico depende do **ARP inverso** para determinar um próximo salto rede endereço de protocolo para um valor de DLCI local.

O roteador de Frame Relay envia solicitações ARP inverso em seu PVC para descobrir o endereço de protocolo do dispositivo remoto conectado à rede Frame Relay.

O roteador usa as respostas para preencher uma tabela de mapeamento de endereço-para-DLCI no roteador de Frame Relay ou no servidor de acesso.

O roteador cria e mantém essa tabela de mapeamento, que contém todas as solicitações **ARP inverso** determinadas, incluindo entradas de mapeamento dinâmicas e estáticas.



Mapeamento de endereço do Frame Relay estático

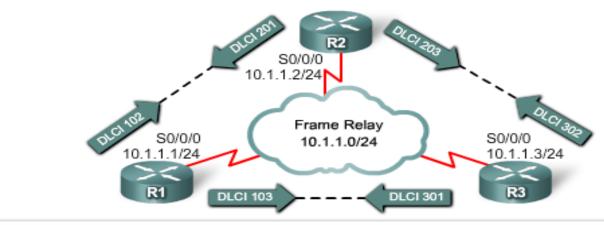
O usuário pode optar por sobrescrever o mapeamento de **ARP inverso dinâmico** fornecendo um mapeamento estático manual para o endereço de protocolo de próximo salto a um **DLCI** local.

Um exemplo do uso do mapeamento de endereço estático é uma situação na qual o roteador que está do outro lado da rede Frame Relay não suporta **ARP inverso** dinâmico para um protocolo de rede específico.

Para fornecer acessibilidade, é necessário um mapeamento estático para completar o endereço remoto da camada de rede para a resolução de **DLCI local**.



A figura mostra um exemplo de mapeamento estático em um roteador Cisco. Nesse exemplo, o mapeamento de endereço estático é executado na interface serial 0/0/0 e o encapsulamento Frame Relay usado no DLCI 102 é CISCO.



```
R1(config) # interface s0/0/0
R1(config-if) # ip address 10.1.1.1 255.255.255.0
R1(config-if) # encapsulation frame-relay
R1(config-if) # no frame-relay inverse-arp
R1(config-if) # frame-relay map ip 10.1.1.2 102 broadcast cisco
R1(config-if) # no shut
```



Interface de gerenciamento local (LMI)

Basicamente, a LMI é um mecanismo de keepalive que fornece informações de status sobre conexões Frame Relay entre o roteador (DTE) e o switch Frame Relay (DCE).

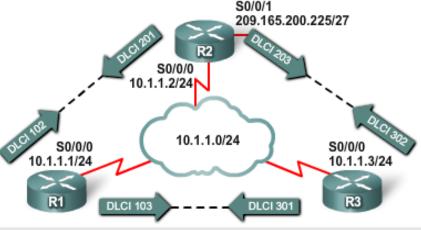
A cada 10 segundos, aproximadamente, o dispositivo final sonda a rede, solicitando uma resposta de sequência dumb ou informações de status do canal.

Se a rede não responder com as informações solicitadas, o dispositivo do usuário poderá considerar que a conexão está inativa.

Quando a rede responder com **FULL STATUS**, ela incluirá informações de status sobre **DLCIs** alocados para essa linha. O dispositivo final pode usar essas informações para determinar se as conexões lógicas podem transmitir dados.



A figura mostra a saída do comando **show frame-relay lmi**. A saída do comando mostra **o tipo de LMI** usado pela **interface Frame Relay** e os contadores da sequência de trocas de status de **LMI**, incluindo erros como **timeouts de LMI**.



```
R1#show frame-relay lmi
LMI Statistics for interface Serial0/0/0 (Frame Relay DTE) LMI
TYPE = ANSI
Invalid Unnumbered info 0 Invalid Prot Disc 0
Invalid dummy Call Ref 0 Invalid Msg Type 0
Invalid Status Message 0 Invalid Lock Shift 0
Invalid Information ID 0 Invalid Report IE Len 0
Invalid Report Request 0 Invalid Keep IE Len 0
Num Status Enq. Sent 9 Num Status msgs Rcvd 0
Num Update Status Rcvd 0 Num Status Timeouts 9
```



É fácil confundir a LMI e o encapsulamento. LMI é uma definição das mensagens usadas entre o DTE (R1) e o DCE (o switch Frame Relay de propriedade da operadora).

O encapsulamento define os cabeçalhos usados por um **DTE** para comunicar informações ao **DTE** na outra extremidade de um **VC**.

O switch e seu roteador conectado se importam em usar a mesma LMI. O switch não se importa com o encapsulamento.

Os roteadores ponto de extremidade (DTEs) se importam com o encapsulamento.



Extensões opcionais de **LMI** que são extremamente úteis em um ambiente de rede:

Mensagens de status de VC - Forneçe informações sobre a integridade do PVC comunicando e sincronizando entre dispositivos, informando periodicamente a existência de novos PVCs e a exclusão de PVCs já existentes.

Multicast - Permite que um remetente transmita um único quadro que é entregue a vários receptores.

Endereçamento global - Confere aos identificadores de conexão importância global, e não local, permitindo que eles sejam usados para identificar uma interface específica para a rede Frame Relay.

Controle de fluxo simples - Fornece um mecanismo de controle de fluxo XON/XOFF que se aplica à interface Frame Relay inteira. Ele se destina aos dispositivos cujas camadas superiores não podem usar os bits de notificação de congestionamento e precisam de um pouco de controle de fluxo.



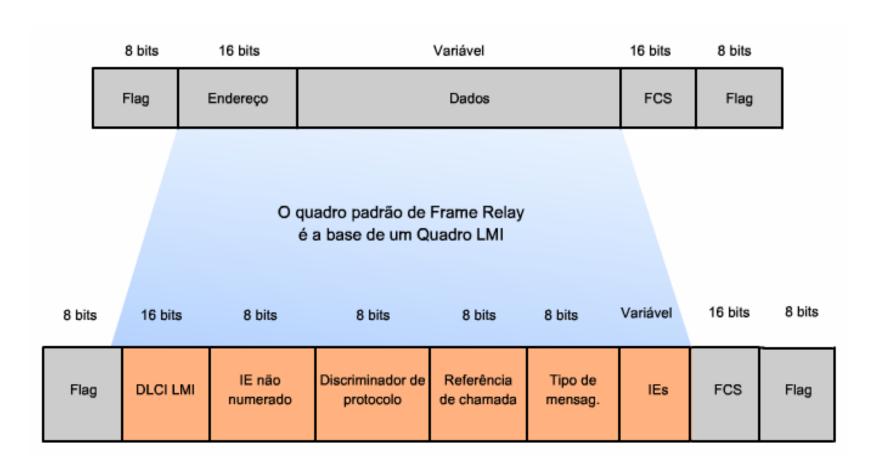
O campo de **DLCI** de 10 bits suporta identificadores de VC de 1.024: **0 por 1023**. As extensões de **LMI** reservam alguns desses identificadores, o que reduz o número de **VCs permitidos**. As mensagens **LMI** são trocadas entre o **DTE e o DCE usando esses DLCIs reservados**.

Identificadores de VC	Tipos de VC
0	LMI (ANSI, ITU)
115	Reservado para uso futuro
9921007	CLLM
10081018	Reservado para uso futuro (ANSI, ITU)
10191022	Multicast (Cisco)
1023	LMI (Cisco)

Há vários tipos de LMI, e elas são incompatíveis entre si. O tipo de LMI configurado no roteador deve corresponder ao tipo usado pela operadora. Três tipos de LMIs são suportados pelos roteadores Cisco:

Cisco - Extensão de LMI original Ansi - Correspondente ao padrão ANSI T1.617 Annex D q933a - Correspondente ao padrão ITU Q933 Annex A

Formato do quadro LMI

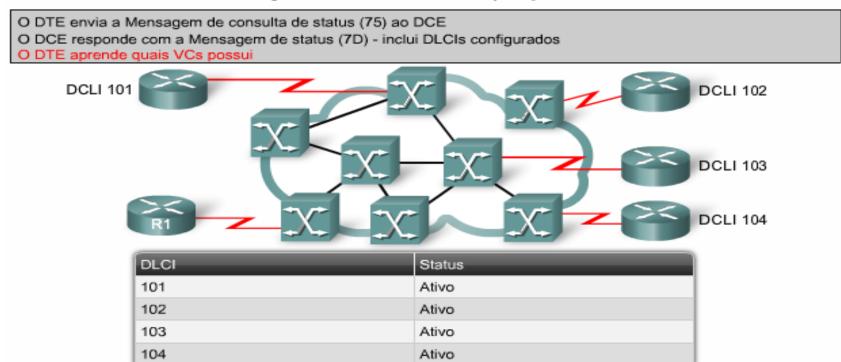




Usando **LMI** e **ARP** inverso para mapear endereços

As mensagens de status **LMI**, combinadas com as mensagens de **ARP inverso**, permitem que um roteador associe endereços da **camada de rede e da camada de enlace.**

Estágios do ARP inverso e da operação de LMI





Frame Relay (Extensões de LMI)

Usando LMI e ARP inverso para mapear endereços.

Nesse exemplo, quando **R1** conecta-se à rede **Frame Relay**, ele envia uma mensagem de consulta de status LMI à rede.

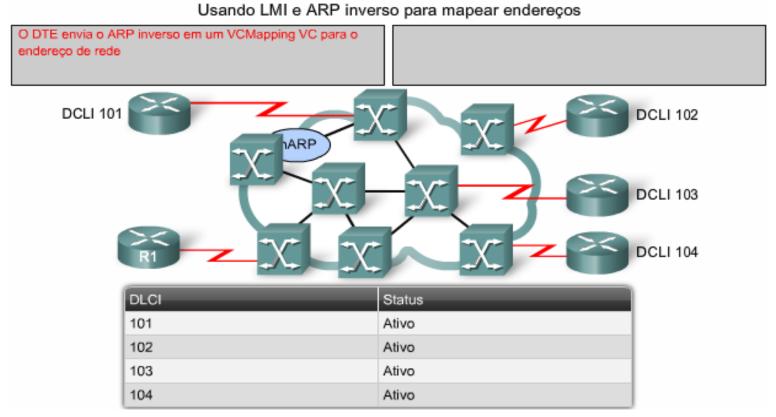
A rede responde com uma mensagem de status **LMI** que contém detalhes de todos os VCs configurados no link de acesso.

Periodicamente, o roteador repete a consulta de status, mas as respostas subsequentes incluem somente as **alterações de status.**

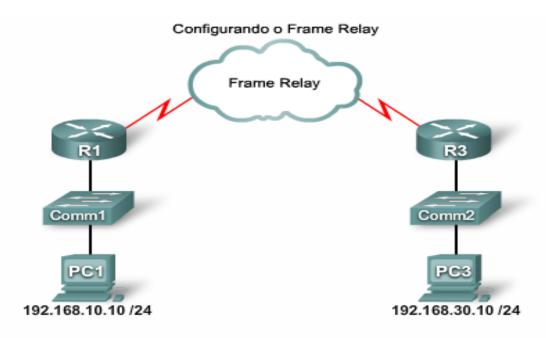
Depois de um número definido dessas respostas abreviadas, a rede envia uma mensagem de status completa.

Frame Relay (Extensões de LMI)

Se o roteador precisar mapear os VCs para endereços da camada de rede, ele enviará uma mensagem de **ARP inverso** em cada VC.



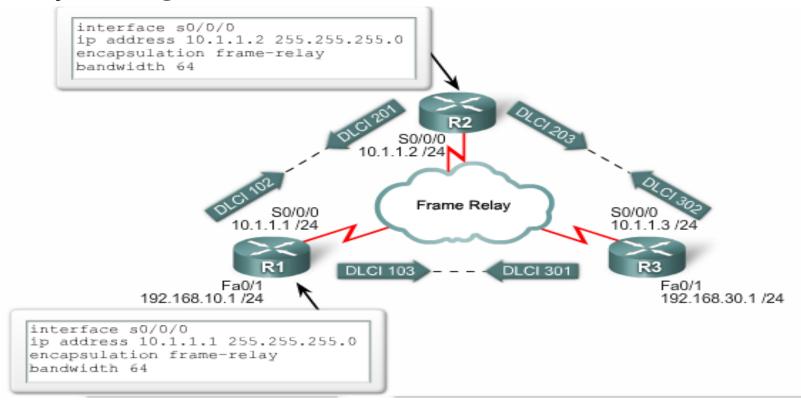
A figura mostra o modelo de configuração básico



Tarefas necessárias	Tarefas opcionais
 Habilite o encapsulamento Frame Relay em uma interface Configure o mapeamento de endereço dinâmico ou estático 	 Configure a LMI Configure os SVCs do Frame Relay Configure a modelagem de tráfego do Frame Relay Personalize o Frame Relay para a sua rede Monitore e mantenha conexões Frame Relay

Habilitar o encapsulamento Frame Relay.

O **Frame Relay** foi configurado nas interfaces seriais. Isso envolve a atribuição de um **endereço IP**, a definição do **tipo de encapsulamento** e a alocação de **largura de banda**.





Definindo o endereço IP na interface.

Em um roteador, o **Frame Relay** é geralmente suportado em interfaces seriais síncronas. Use o comando **ip address** para definir o endereço **IP da interface**. Você pode observar que R1 recebeu o endereço **IP 10.1.1.1/24** e R2 o endereço **IP 10.1.1.2/24**.

Configurando o encapsulamento.

O comando de configuração de interface **encapsulation frame-relay** habilita o encapsulamento Frame Relay e permite o processamento do Frame Relay na interface suportada.



Definindo a largura de banda.

Use o comando **bandwidth** para definir a largura de banda da interface serial. Especifique a largura de banda em **kb/s**. Esse comando notifica o protocolo de roteamento que a largura de banda é configurada estaticamente no link. Os protocolos de roteamento **EIGRP** e **OSPF** usam o valor de largura de banda para calcular e determinar a métrica do link.

Definindo o tipo de LMI (opcional).

Essa etapa é opcional, pois os roteadores Cisco detectam automaticamente o tipo de LMI.

42



Opções de encapsulamento.

Lembre-se de que o tipo de encapsulamento padrão em uma interface serial em um roteador Cisco é a versão do HDLC de propriedade da Cisco. Para alterar o encapsulamento de HDLC para Frame Relay, use o comando encapsulation frame-relay [cisco | ietf]. O comando noencapsulation frame-relay remove o encapsulamento Frame Relay da interface e a retorna ao encapsulamento HDLC padrão.

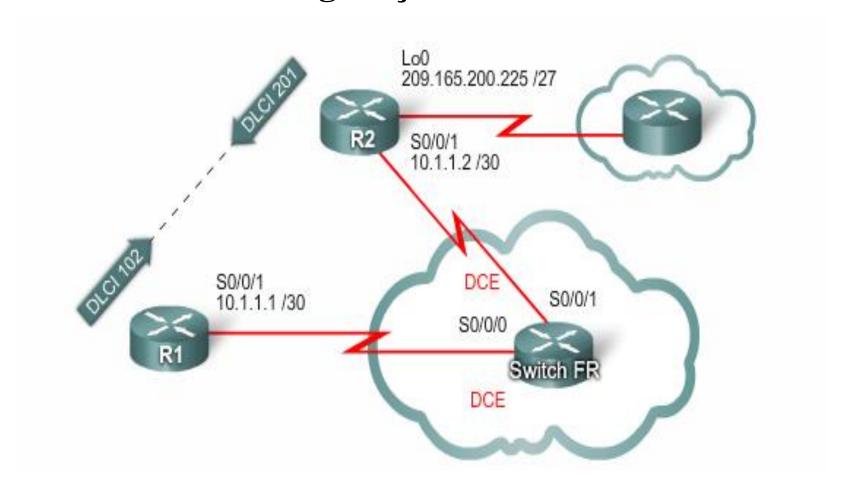
O tipo de encapsulamento IETF segue os padrões RFC 1490 e RFC 2427. Use essa opção ao conectar-se a um roteador que não seja Cisco.

Verificando a configuração

```
R1#show interfaces serial 0/0/0
Serial0/0/0 is up, line protocol is up
Hardware is GT96K Serial
Internet address is 10.1.1.1/24
MTU 1500 bytes, BW 64 Kbit, DLY 20000 usec,
reliability 255/255, txload 1/255, rxload 1/255
Encapsulation FRAME-RELAY, loopback not set
Keepalive set (10 sec)
```

```
R2#show interfaces serial 0/0/0
Serial0/0/0 is up, line protocol is up
Hardware is GT96K Serial
Internet address is 10.1.1.2/24
MTU 1500 bytes, BW 64 Kbit, DLY 20000 usec,
reliability 255/255, txload 1/255, rxload 1/255
Encapsulation FRAME-RELAY, loopback not set
Keepalive set (10 sec)
```

Verificando a configuração





O mapeamento estático é configurado manualmente em um roteador. O estabelecimento do mapeamento estático depende das suas necessidades de rede. Para mapear entre um endereço de protocolo de próximo salto e um endereço de destino de DLCI, utilize o comando frame-relay map protocol **protocol-address dlci [broadcast].**

```
interface s0/0/1
ip address 10.1.1.1 255.255.255.252
encapsulation frame-relay
bandwidth 64
frame-relay map ip 10.1.1.2 102 broadcast
```



A palavra-chave broadcast permite broadcasts e multicasts no PVC e, em vigor, transforma o broadcast em unicast para que o outro nó obtenha as atualizações de roteamento.

A figura mostra como usar as palavras-chave ao configurar mapas de endereço estático.

Parâmetros de comando	Descrição
protocolo	Define o protocolo suportado, o bridging ou o controle de enlace lógico: appletalk, decnet, dlsw, ip, ipx, llc2, rsrb, vines e xns.
protocol-address	Define o endereço da camada de rede da interface do roteador de destino.
dlci	Define o DLCI local usado para conectar-se ao endereço de protocolo remoto.
broadcast	(Opcional) Permite broadcasts e multicasts no VC. Isso permite o uso de protocolos de roteamento no VC.



Para verificar o mapeamento Frame Relay, use o comando show frame-relay map.

```
R1#show frame-relay map
Serial0/0/1 (up): ip 10.1.1.2 dlci 102(0x66,0x1860), static,
broadcast,
CISCO, status defined, active
```

```
R2#show frame-relay map
Serial0/0/1 (up): ip 10.1.1.1 dlci 201(0xC9,0x3090), static,
broadcast,
CISCO, status defined, active
```

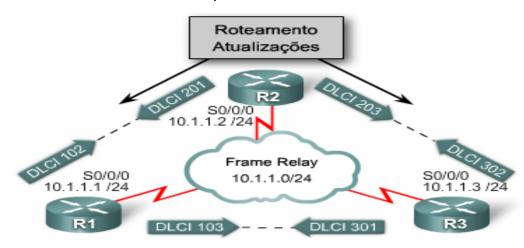


Identificando e solucionando problemas de acessibilidade

Split Horizon

O **split horizon** é uma técnica usada para evitar loop de roteamento em redes que usam protocolos de roteamento de vetor distância.

A figura mostra R2, um roteador spoke, enviando uma atualização de roteamento em broadcast a R1, o roteador hub.



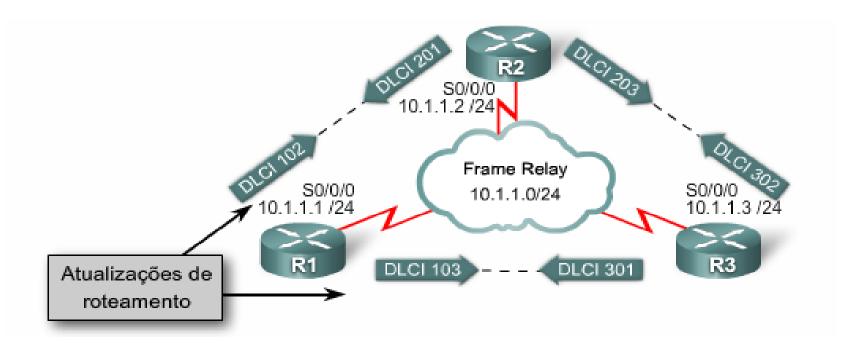
Problema: A atualização recebida na interface física não é retransmitida por essa mesma interface - split horizon.



Identificando e solucionando problemas de acessibilidade

Split Horizon

R1 tem vários PVCs em uma única interface física. Portanto, a regra de split horizon impede que R1 faça o encaminhamento dessa atualização de roteamento pela mesma interface física a outros roteadores spoke remotos (R3).

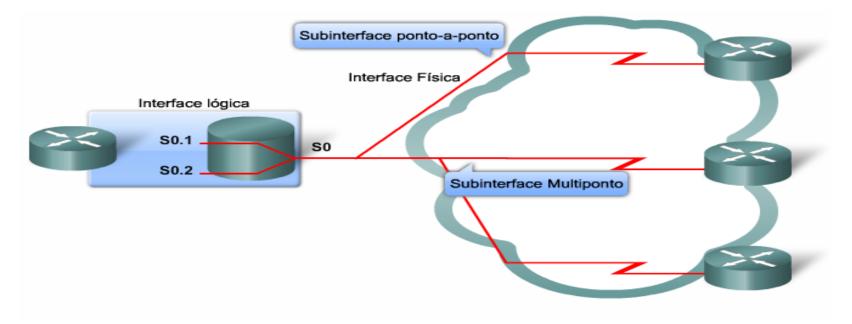




Identificando e solucionando problemas de acessibilidade

Subinterfaces Frame Relay

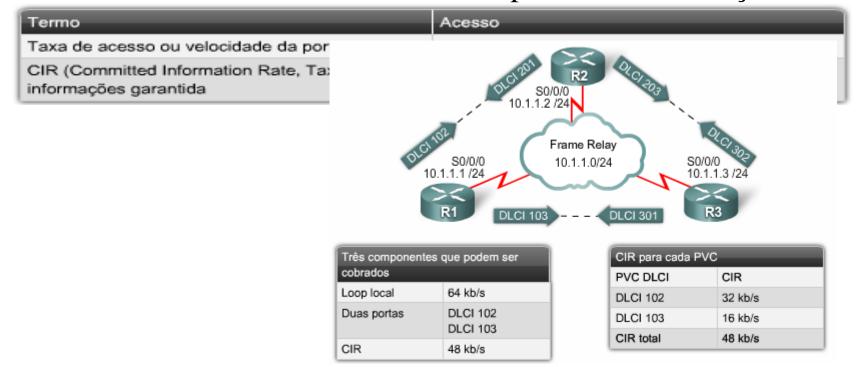
O **Frame Relay** pode dividir uma interface física em várias interfaces virtuais chamadas subinterfaces. Uma subinterface é simplesmente uma interface lógica associada diretamente a uma interface física. Portanto, uma subinterface Frame Relay pode ser configurada para cada um dos PVCs que entram em uma interface serial física.





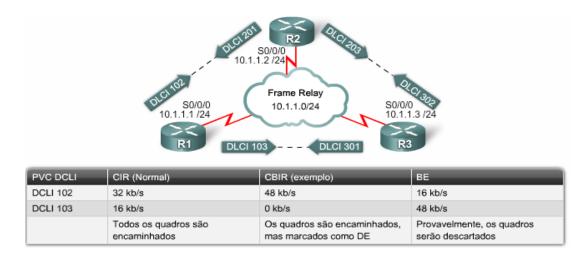
Terminologia essencial

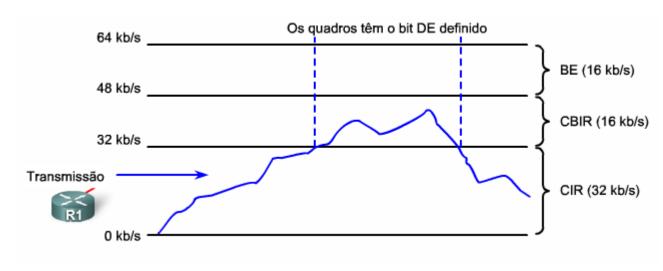
As operadoras criam redes Frame Relay usando switches muito grandes e muito avançados, mas como cliente, seus dispositivos só visualizam a interface do switch do provedor de serviços.



Pagando pelo Frame Relay

Burst

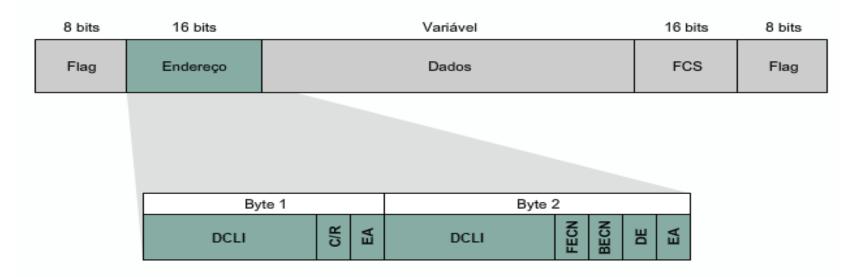






Controle de Fluxo Frame Relay

O **Frame Relay** reduz a sobrecarga na rede implementando mecanismos simples de notificação de congestionamento em vez de controle de fluxo explícito por **VC**. Esses mecanismos de notificação de congestionamento são a Notificação explícita de congestionamento à frente (**FECN**) e a Notificação de congestionamento explícito reverso (**BECN**).





Controle de Fluxo Frame Relay

FECN (Forward Explicit Congestion Notification) e BECN (Backward Explicit Congestion Notification) são controladas por um único bit contido no cabeçalho do quadro. Elas permitem que o roteador saiba que há congestionamento e que o roteador deve parar a transmissão até que a condição seja invertida. BECN é uma notificação direta. FECN é uma notificação indireta.

Em períodos de congestionamento, o switch **Frame Relay** do provedor aplica as seguintes regras lógicas a cada quadro recebido, dependendo da CIR ter sido excedida ou não:

Se o quadro recebido não exceder a CIR, ele será transmitido.

Se um quadro recebido exceder a CIR, ele será marcado como DE.

Se um quadro recebido exceder a CIR, além do BE, ele será descartado.



Para reduzir o fluxo de quadros para a fila, o switch notifica os **DTEs** sobre o problema usando os bits de Notificação de congestionamento explícito no campo de endereço do quadro.

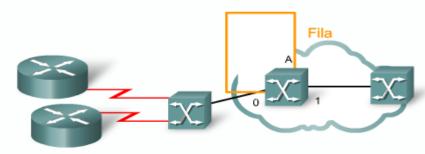
O bit **FECN**, indicado pelo "F" na figura, é definido em todos os quadros que o switch upstream recebe no link congestionado. O bit **BECN**, indicado pelo "B" na figura, é definido em todos os quadros que o switch posiciona no link congestionado para o switch downstream.

Controle de largura de banda do FR: fila

Enquanto o switch A coloca um quadro grande na interface 1, os outros quadros dessa interface são enfileirados.

Os dispositivos upstream são advertidos sobre a fila definindo o bit FECN.

Os dispositivos downstream são advertidos sobre a fila definindo o bit BECN, embora seja possível que eles não tenham contribuído para o congestionamento.



Enquanto o switch A coloca um quadro grande na interface 1, os outros quadros dessa interface são enfileirados.



Configurando as subinterfaces Frame Relay

Para criar uma subinterface, use o comando interface serial. Especifique o número da porta, seguido de um ponto (.) e o número da subinterface. Para facilitar a solução de problemas, use o DLCI como o número da subinterface. Você também deve especificar se a interface é ponto-a-ponto ou multiponto usando as palavras-chave multipoint ou point-to-point, pois não há um padrão. Essas palavras-chave são definidas na figura.

```
router(config-if)#interface serial number.subinterface-number
[multipoint | point-to-point]
```



Configurando as subinterfaces Frame Relay

O comando a seguir cria uma subinterface ponto-aponto para o PVC 103 em R3:

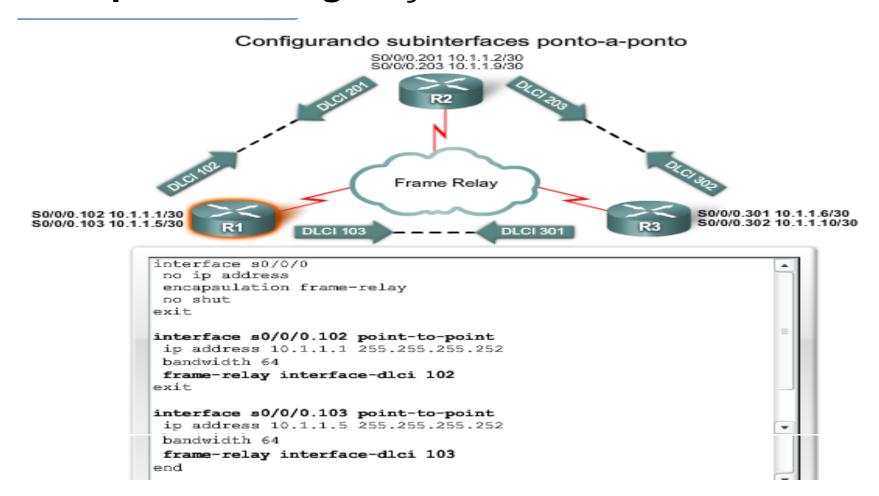
R1(config-if)#interface serial 0/0/0.103 point-topoint.

router(config-subif) **#frame-relay interface-dlci** dlci-number

Parâmetros do comando frame-relay interface-dlci	Descrição
dlci-number	Define o número do DLCI local que está sendo vinculado à subinterface. Essa é a única maneira de vincular um DLCI derivado de LMI a uma subinterface, pois a LMI não conhece subinterfaces. Utilize o comando frame-relay interface-dlci somente em subinterfaces.

Configurando as subinterfaces Frame Relay

Exemplo de configuração de subinterfaces





Verificar as interfaces Frame Relay

```
R1#show interface serial 0/0/0
Serial0/0/0 is up, line protocol is up
Hardware is GT96K Serial
MTU 1500 bytes, BW 1544 Kbit, DLY 20000 usec,
reliability 255/255, txload 1/255, rxload 1/255
Encapsulation FRAME-RELAY, loopback not set
Keepalive set (10 sec)
CRC checking enabled
LMI enq sent 59, LMI stat recvd 59, LMI upd recvd 0, DTE LMI up
LMI enq recvd 0, LMI stat sent 0, LMI upd sent 0
```

O comando **show interfaces** mostra como o encapsulamento está configurado, além de informações de status úteis da Camada 1 e da Camada 2, incluindo:

Tipo de LMI
DLCI LMI
Tipo de DTE/DCE de Frame Relay



A figura exibe um exemplo de saída do comando que mostra o número de mensagens de status trocadas entre o roteador local e o switch Frame Relay local.

Verificando a operação do Frame Relay: estatísticas de LMI

```
R1#show frame-relay lmi
LMI Statistics for interface SerialO/O/O (Frame Relay DTE) LMI TYPE = CISCO
 Invalid Unnumbered info 0
                                Invalid Prot Disc 0
 Invalid dummy Call Ref 0
                               Invalid Msg Type 0
                                Invalid Lock Shift 0
 Invalid Status Message 0
 Invalid Information ID 0
                                Invalid Report IE Len 0
 Invalid Report Request 0
                               Invalid Keep IE Len 0
 Num Status Eng. Sent 76
                                Num Status msgs Rcvd 76
 Num Update Status Rovd 0
                               Num Status Timeouts 0
 Last Full Status Reg 00:00:48 Last Full Status Rcvd 00:00:48
```

Use o comando show frame-relay pvc [interface interface] [dlci] para exibir as estatísticas de PVC e de tráfego. Esse comando também é útil para exibir o número de pacotes BECN e FECN recebidos pelo roteador. O status do PVC pode ser ativo, inativo ou

deletado.

```
R1#show frame-relay pvc 102
PVC Statistics for interface SerialO/0/0 (Frame Relay DTE)
DLCI = 102, DLCI USAGE = LOCAL, PVC STATUS = ACTIVE, INTERFACE = Serial0/0/0.102
input pkts 12 output pkts 20 in bytes 2816
out bytes 5455 dropped pkts 0 in pkts dropped
out pkts dropped 0 out bytes dropped 0
in FECN pkts 0 in BECN pkts 0 out FECN pkts 0
out BECN pkts 0 in DE pkts 0 out DE pkts 0
out bcast pkts 15 out bcast bytes 4935
                                                                            in pkts dropped 0
 5 minute input rate 0 bits/sec, 0 packets/sec
 5 minute output rate 0 bits/sec, 0 packets/sec
  pvc create time 00:13:27, last time pvc status changed 00:07:47
R2#show frame-relay pvc 201
PVC Statistics for interface Serial0/0/0 (Frame Relay DTE)
DLCI = 201, DLCI USAGE = LOCAL, PVC STATUS = ACTIVE, INTERFACE = Serial0/0/0.201
input pkts 11 output pkts 8 in bytes 3619
out bytes 2624 dropped pkts 0 in pkts dropped 0
out pkts dropped 0 out bytes dropped 0
in FECN pkts 0 in BECN pkts 0 out FECN pkts 0
out BECN pkts 0 in DE pkts 0 out DE pkts 0
out bcast pkts 8 out bcast bytes 2624
  5 minute input rate 0 bits/sec, 0 packets/sec
  5 minute output rate 0 bits/sec, 0 packets/sec
```



ARP inverso na figura

R1#sh frame-relay map

Serial0/0/0 (up): ip 10.140.1.1 dlci 100(0x64,0x1840), dynamic, broadcast, CISCO, status defined, active



Saída do comando mostra as seguintes informações:

10.140.1.1 é o endereço IP do roteador remoto, dinamicamente aprendido pelo processo de ARP inverso.

100 é o valor decimal do DLCI local.

0 x 64 é a conversão hexadecimal do número de DLCI, $0 \times 64 = 100$ decimal.

0 x 1840 é o valor como apareceria no cabo devido à maneira como os bits de DLCI são difundidos no campo de endereço do quadro Frame Relay. Broadcast/multicast estão habilitados no PVC.

O status do PVC é ativo.



Para limpar mapas Frame Relay dinamicamente criados usando o ARP inverso, use o comando clear frame-relay-inarp.

```
R1#clear frame-relay inarp
R1#show frame-relay map
Serial0/0/0.102 (up): point-to-point dlci, dlci 102(0x66,0x1860), broadcast
status defined, active
```

```
R2#show frame-relay map

R2#show frame-relay map

Serial0/0/0.201 (up): point-to-point dlci, dlci 201(0xC9,0x3090), broadcast status defined, active
```



Teste:

Compare Os seguintes termos: DLCI, LMI, e ARP inverso.

DLCI – Identificador de conexão de enlace de dados

Os VCs são identificados pelos DLCIs, e os valores de DLCI são atribuídos pela operadora de Frame Relay.

Os DLCIs do Frame Relay têm importância local e nenhuma importância além do único link.

Um DLCI identifica um VC para o equipamento em um ponto de extremidade.



Teste:

Compare Os seguintes termos: DLCI, LMI, e ARP inverso. LMI - Interface de gerenciamento local

A **LMI** é um mecanismo de keepalive que fornece informações de status sobre conexões Frame Relay entre o roteador (DTE) e o switch Frame Relay (DCE).

Três tipos de LMIs são suportados pelos roteadores Cisco: Cisco,

ANSI e

q933a.



Teste:

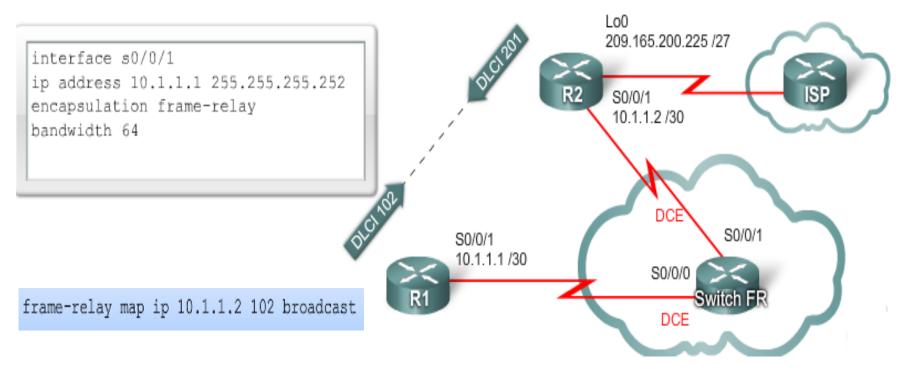
Compare Os seguintes termos: DLCI, LMI, e ARP inverso. ARP inverso

O Address Resolution Protocol (ARP) inverso obtém endereços da Camada 3 de outras estações de endereços da Camada 2, como o DLCI em redes Frame Relay (que é o inverso do que o ARP faz).

Ele é usado principalmente em redes Frame Relay e ATM, nas quais os endereços da Camada 2 de VCs são ocasionalmente obtidos da sinalização da Camada 2, e os endereços correspondentes da Camada 3 devem estar disponíveis para que esses VCs possam ser usados.

Teste:

Consulte a exibição: A configuração é para o roteador R1. Qual comando em R1 é exigido para configurar estaticamente uma conexão de **Frame Relay** para R2? O trafego entre os locais também devem suportar OSPF.





Voz e Vídeo Sobre Frame Relay

Recomendações para Voz e Vídeo

- No caso da voz os documentos básicos de referência são recomendações G.764 do ITU-T e o padrão FRF.11 do Frame Relay Forum.
- Nas aplicações de vídeo, que incorporam sinais de voz, os padrões de referência são as recomendações H.320 e H.261 do ITU-T.



Voz e Vídeo Sobre Frame Relay

Considerações Preliminares:

Em sua concepção inicial o frame relay é uma tecnologia de transferência de informações de modo pacote destinada ao atendimento de aplicações de dados.

Essas aplicações não se caracterizam pelo isocronismo de tráfego, e sim pela ocorrência variável de rajadas de tráfego e de vazios.



Voz e Vídeo Sobre Frame Relay

Considerações Preliminares:

- As redes de telecomunicações ideias para o tráfego isócrono devem apresentar valores de jitter de quadros (variação de delay de trânsito) iguais a zero, embora possam apresentar delays de trânsito até um certo limite.
- A solução adotada em diversas redes públicas e privadas com aplicação de tráfego isócrono mediante o uso de equipamentos externos denominados "FRADS" (Frame Relay Access Devices).

Renê Furtado Felix Redes Físicas e Logicas

72



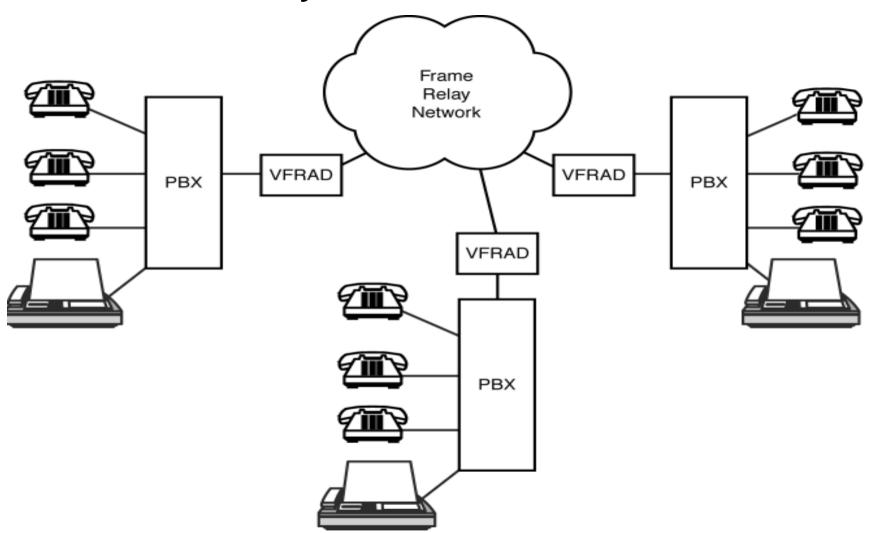
Voz sobre Frame Relay

- No caso de transmissão exclusiva de voz, pode ser utilizados FRADs específicos, denominados VFRADs (Voice FRADs).
- Os sinais de voz devem ser digitalizados, codificados e comprimidos antes de alcançarem os VFRADs que se realiza através do uso de VOCODERs (codificador e decodificador).

M

Voz e Vídeo Sobre Frame Relay

Voz sobre Frame Relay





Uma variedade de métodos de compressão recentemente desenvolvidas pode reduzir drasticamente a largura de banda necessária para uma chamada de voz a 16, 8 ou 4Kbps, ou menos.

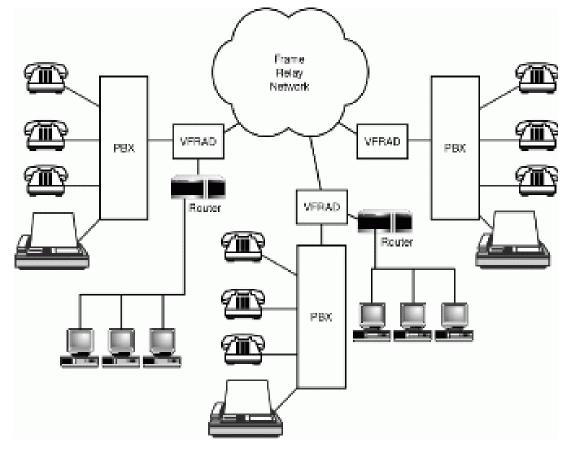
É altamente eficiente para enviar voz comprimida sobre circuitos de dados, e muito natural para tentar adicionar voz para o quadro oferecendo serviço de retransmissão.

Adicionando voz ao tráfego de frame relay, resultou em um novo tipo de dispositivo de voz frame relay acesso ou **VFRAD**.

O nome sugere que o dispositivo é dedicado exclusivamente para tráfego de voz, mas isso é enganoso. VFRADs pode multiplexa voz, fax, dados (modem de banda de voz e dados comuns) através de circuitos frame relay.

Alternativamente, a organização pode manter o mesmo nível de largura de banda que tinha originalmente, enquanto aumenta o número de chamadas que podem ser transportados entre os sítios (por compressão) ou pela adição de tráfego de dados. Na Figura os sites estão trocando um mix de

tráfego de voz, fax e dados.





Problemas na qualidade de transmissão VoFR

O tempo é um fator muito importante no fornecimento de voz. Muito longos atrasos são intoleráveis, e as variações no tempo de entrega (**jitter**) causam distorções no sinal de voz.

Infelizmente, eventuais atrasos e variabilidade no tempo de entrega são características comuns de frame relay. s Mecanismos usados:

O tráfego de voz é colocado em uma fila de transmissão de alta prioridade no VFRAD de envio.

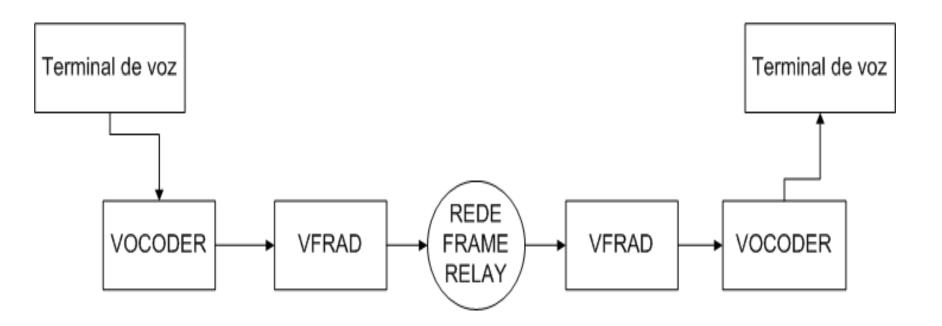
Fragmentos do VFRAD quadros de dados longos para o tráfego de voz podem ser intercalados entre blocos de dados.

O VFRAD recebe o tráfego de voz de entrada em um breve buffer e permite que algumas cargas se acumulam. Isto permite que o **VFRAD** entregue a voz em fluxo suave sem distorção.



Voz Sobre Frame Relay

Configuração de uso de VFRADs e VOCODERs



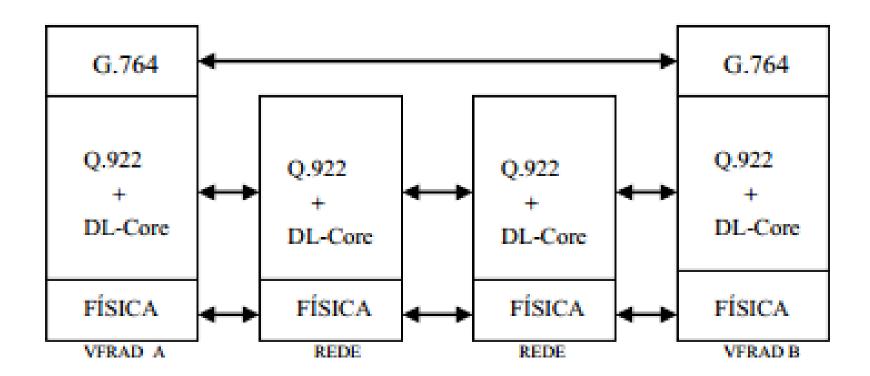
Renê Furtado Felix Redes Físicas e Logicas

78



Voz Sobre Frame Relay

Arquitetura do Protocolo PVP





Voz Sobre Frame Relay

FRADs CODECs de VÍDEO

- Existem diferentes tipos de FRAD, em função das combinações de protocolos envelopados.
- Um FRAD que atende á totalidade dos protocolos envelopáveis denomina-se IFRAD (integrating FRAD).
- Entre os terminais de vídeo (e áudio) e os FRADs se situam os CODEC's (codificadores / decodificadores) de vídeo e áudio.

M

Voz e Vídeo Sobre Frame Relay

Voz Sobre Frame Relay

Problemas Técnicos:

Jitter de quadros.

Descartes de quadros pela rede.



Voz Sobre Frame Relay

Problemas Técnicos:

Jitter de Quadros.

A principal função é retardar, por um determinado tempo, os quadros de uma rajada que lograram para obter menores valores de delay de trânsito na rede de suporte ao frame relay, para reconstruir a estrutura temporal do sinal de entrada na rede antes de sua entrega ao terminal de destino.



Voz Sobre Frame Relay

Problemas Técnicos:

Descarte de quadros pela rede.

" A perda esporádica de um quadro não afeta seriamente a qualidade da transmissão.

"Como medida de precaução, o usuário deve dimensionar um elevado "CIR" o que reduz a possibilidade de descarte de quadros.



Voz Sobre Frame Relay

Jitter de Quadros

- A principal função de um FRAD de voz ou de vídeo associado a voz é retardar, por um determinado tempo, os quadros de uma rajada que lograram obter menores valores de delay de trânsito na rede de suporte ao frame relay.
- A latência de transmissão de um quadro apresenta valores inferior a 200 milissegundos.

M

Voz e Vídeo Sobre Frame Relay

Voz Sobre Frame Relay

- A latência de transmissão de um quadro é da ordem de 250 milissegundos vis satélite.
- A latência de transmissão em uma rede telefônica é de aproximadamente de 30 milissegundos.
- Para que não ocorra degradação, o tempo de resposta não deve exceder de 400 milissegundos.



Voz Sobre Frame Relay

- Descarte de Quadros pela Rede.

A perda de quadro na rede de suporte ao frame relay torna-se mais crítica na transmissão de vídeo.

Esse problema pode ser contornado superdimensionando a rede de suporte ao frame relay.

Como medida de precaução, o usuário pode negociar um elevado valor de **parâmetro CIR** (Committed Information Rate).

Renê Furtado Felix

Protocolos de Tratamento de Vídeo e Áudio

- Codificação / Decodificação
- Compressão / Descompressão
- Armazenamento
- Transmissão
- Protocolos
- JPEG (Joint Photografic Experts Group)
- Mpeg (Moving Picture Experts Group)
- Recomendações H.261 e H.263 do ITU-T



Voz Sobre Frame Relay Protocolos de Tratamento de Vídeo e Áudio Recomendações H.261 e H.263

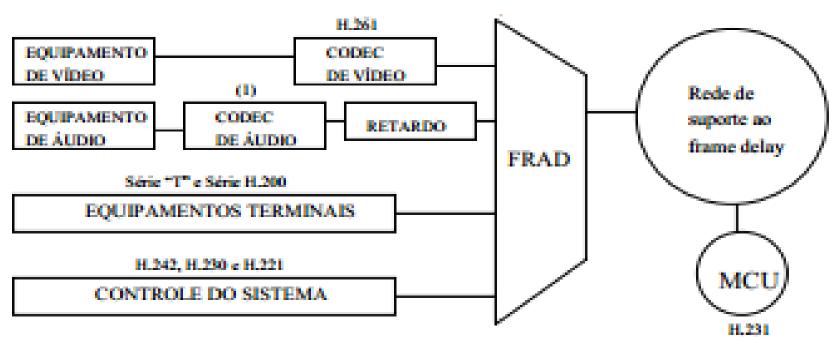
Correspondem, respectivamente, ao padrão dos CODEC'S de vídeo para serviços audiovisuais nas redes RDSI-FE (velocidades equivalentes a múltiplos de 64 Kbps) e ao padrão dos CODEC's de vídeo para serviços audiovisuais na **GSTN** (General Switched Telephone Network).

A H.261 e H.263 é membro da família de padrões definida pela recom. H.320 do ITU-T, cujo o objetivo é a especificação dos serviços de videoconferência e de videotelefonia sobre a **RDSI-FE**.

м

Voz e Vídeo Sobre Frame Relay

Voz Sobre Frame Relay Protocolos de Tratamento de Vídeo e Áudio



Obs.: (1) - série H.200, G.711 e G.728

Rede, Protocolo & Serviços

Padrões de áudio	Padrões de vídeo	Padrões de controle	PROPÓSITO
G.711			Áudio a 64 Kbps
G.722			Áudio a 48, 56 ou 64 Kbps
G.728			Áudio a 16 Kbps.
H.200			Equivalente á G.728 com maior qualidade
	H.261		Padrão de CODEC de vídeo
		H.221	Estrutura de quadro, protocolo e multiplexação de vídeo.
		H.230	Multiplexação de quadro de vídeo, de áudio, de dados e de sinalização.

Renê Furtado Felix Redes Físicas e Logicas

90

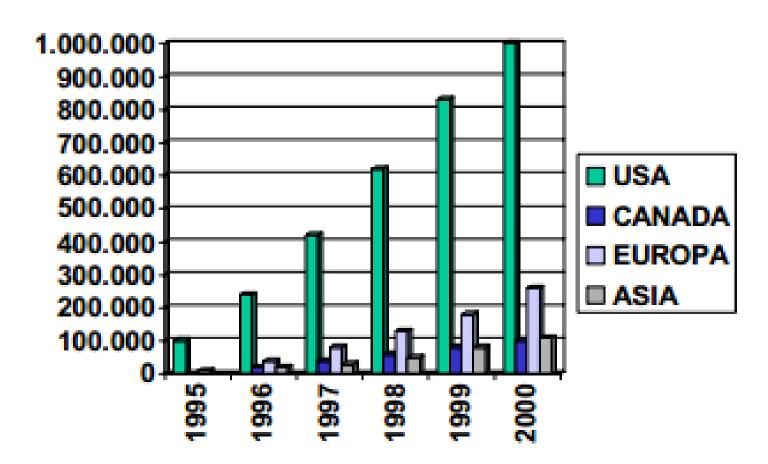
Rede, Protocolo & Serviços

Padrões de áudio	Padrões de vídeo	Padrões de controle	PROPÓSITO
		H.231	Descrição da unidade de controle (MCU)
		H.242	Protocolo para estabelecimento de conexões, operação dentro da faixa, recuperação de faltas e de controle.
		H.243	Controle entre a MCU (H.231) e os CODEC's da H.320 na RDSI-FE.
		H.233	Criptografia
		H.234	Condução de chave Criptográfica.

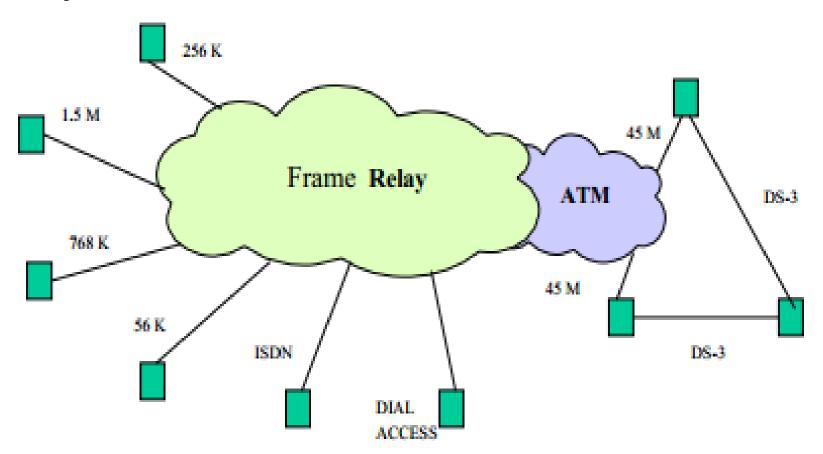
Faixas de Valores de DLCIs

	Valores de I		
CAMPO de 2 octs	CAMPO de 3 octs	CAMPO de 4 octs	Funções
0	0	0	LMI e Sinalização
1 a 15	1 a 1.023	1 a 131.071	Reservado
16 a 991	1.024 a 63.487	131.072 a 8.126.463	CVPs e CVCs
992 a 1.007	63.488 a 64.511	8.126.464 a 8.257.535	GERENCIA DE REDE E CLLM
1.008 A 1.022	64.512 A 65.534	8.257.536 A 8.388.606	Reservado
1.023	65.535	8.388.607	Gerencia de Canais. Mensagem e CLLM.

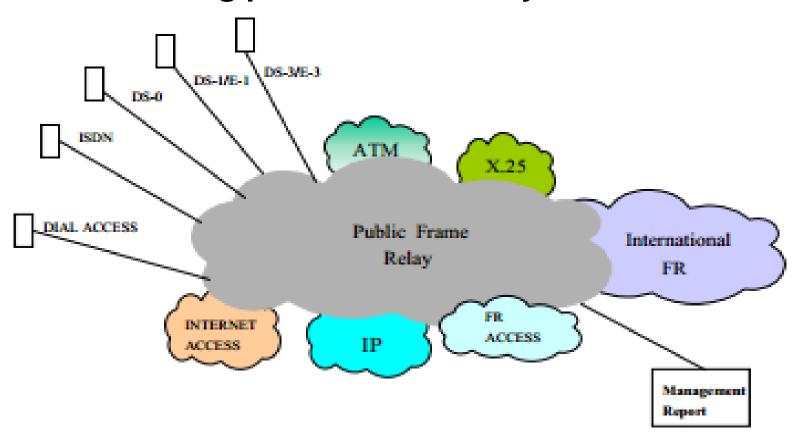
Wordwide Frame Relay Service - Ports



Hybrid Networks



Understanding public Frame Relay Services



Frame Relay Complements Other Technologies

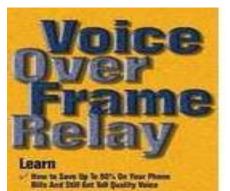
Application	Technology
LAN	FR/SMDS/ATM
LAN / SNA	FR/ATM
Data On-net Voice	FR/ATM
Packetized Video	FR/ATM

Speeds	Technology
< 1,5 M bps	FR
1,5 a 45 Mbps	FR / ATM
> 45 Mbps	ATM

Interworking	Agreement
FR / ATM	FRF-5 and FRF-8
FR / SMDS	SIP

Redes

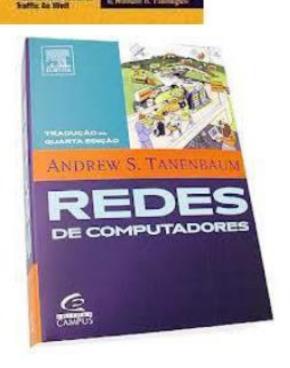
DÚVIDAS



How to Simplify The Administration of Your Setman's

More to Cerry Your Interest and infrared

BIBLIOGRAFIA



WIRKSON & FLORIDAGE

