

**Universidade do Minho**  
**Licenciatura em Engenharia Informática**  
**Redes de Computadores**  
**TP4: Protocolo IP (Parte II)**

*Endereçamento e Encaminhamento IP*

## 1. Objectivos

Neste trabalho continua-se o estudo do protocolo IPv4 com ênfase no endereçamento e encaminhamento IP. Serão estudadas algumas das técnicas mais relevantes que foram propostas para aumentar a escalabilidade do protocolo IP, mitigar a exaustão dos endereços IPv4 e também reduzir os recursos de memória necessários nos *routers* para manter as tabelas de encaminhamento.

Das técnicas mais comuns, destacam-se:

- 1) Classless InterDomain Routing<sup>1</sup> (CIDR) - RFCs 1517, 1518, 1519, 1520
- 2) Subredes (*Subnetting*)
- 3) Variable Length Subnet Masking<sup>2</sup> (VLSM) - RFC 1009
- 4) Sumarização de Rotas (*Supernetting*)
- 5) IP não numerados
- 6) Atribuição dinâmica de endereços usando o DHCP<sup>3</sup>
- 7) Utilização de endereços privados - RFC 1918

Relativamente à exaustão de endereços as técnicas acima referidas apenas solucionam o problema no curto prazo. Uma solução para responder ao aumento significativo do número de endereços que se antevem necessários a médio e longo prazo é o uso progressivo do *Internet Protocol* versão 6 (IPv6).

## 2. Endereçamento e Encaminhamento IP

Recorda-se que um endereço IP identifica a interface de rede de um *host* numa determinada rede IP.

Originalmente, os endereços IP foram organizados em classes. Nesse esquema, o identificador de *host* e de rede estão pré-definidos. A classe A foi definida para redes de grande dimensão, a classe B para redes de média dimensão e a C para redes de pequena dimensão. A classe D é usada para comunicação em grupo (*multicast*) e a classe E é reservada. Atualmente, é usada a notação CIDR que, com auxílio de uma máscara de rede (*netmask*), permite determinar a parte do endereço IP que identifica a rede e o *host*.

Tomando como exemplo um endereço classe A 10.10.10.10, a máscara de rede é sempre 255.0.0.0. Isto significa que o endereço de rede corresponde ao primeiro byte e o identificador de *host* aos três últimos bytes do endereço. Na notação CIDR especifica-se o número de bits (/n) usados para identificar o endereço de rede, e.g. 10.10.10.10/8,

---

<sup>1</sup> Encaminhamento Inter-Domínio sem Classes

<sup>2</sup> Máscaras de sub-rede de comprimento variável

<sup>3</sup> *Dynamic Host Configuration Protocol*

podendo o valor de  $/n$  variar. Assim, no esquema de endereçamento sem classes, a máscara de rede é variável e determinada de acordo com o valor  $/n$ .

#### Caso de estudo:

Considere uma empresa que tem dois departamentos. A empresa está instalada num edifício de dois pisos, onde cada piso tem o seu próprio *router* de acesso. Por sua vez, existem um servidor e um *laptop* interligados ao *router* de cada piso através de um comutador (*switch*). Os *routers* de cada piso estão interligados entre si. Existe também um *router* de saída, que interliga os *routers* de cada departamento.

Construa uma topologia CORE que reflita a rede local da empresa.

- 1) Atenda aos endereços IP atribuídos automaticamente pelo CORE aos diversos equipamentos da topologia.
  - a. Indique que endereços IP e máscaras de rede foram atribuídos automaticamente pelo CORE a cada equipamento? (Pode incluir uma imagem que ilustre de forma clara a topologia e o endereçamento).
  - b. Tratam-se de endereços públicos ou privados? Porquê?
  - c. Porque razão não é atribuído um endereço IP aos *switches*?
  - d. Usando o comando *ping* certifique-se que existe conectividade total entre os sistemas em ligados em rede.
- 2) Para o *router* e o *laptop* de um dos departamentos:
  - a. Execute o comando `netstat -rn` por forma a poder consultar a tabela de encaminhamento. Inclua no seu relatório as tabelas de encaminhamento obtidas; interprete as várias entradas de cada tabela. Se necessário, consulte o manual respetivo (`man netstat`).
  - b. Diga se está a ser usado encaminhamento estático ou dinâmico (dica: analise que processos estão a correr em cada sistema).
  - c. Admita que, por questões administrativas, a rota por defeito deve ser retirada das tabelas de encaminhamento dos *laptops*. Use o comando `route delete` para esse efeito. Como é afectada a conectividade para cada um dos servidores. Justifique.
  - d. Adicione as rotas estáticas necessárias para repor a conectividade entre os departamentos. Utilize para o efeito o comando `route add`. Registe o comando completo que usou.
  - e. Teste a nova política de encaminhamento garantindo que ambos os servidores estão acessíveis, utilizando para o efeito o comando *ping*. Inclua as novas tabelas de encaminhamento dos *laptops*.
  - f. Que conclui face à atual conectividade externa e interna?

### **3. Definição de Sub-redes**

Por forma a minimizar a falta de endereços IPv4 é comum a utilização de sub-redes. Além disso, a definição de sub-redes permite uma melhor organização do espaço de endereçamento das redes em questão.

Para definir endereços de sub-rede é necessário usar a parte prevista para endereçamento de *host*, não sendo possível alterar o endereço de rede original. Recordar-se que o *subnetting*, ao recorrer ao espaço de endereçamento para *host*, implica que possam ser endereçados menos *hosts*.

Considere a topologia usada anteriormente. Assuma que o endereçamento entre os *routers* se mantém inalterado, contudo, o endereçamento em cada departamento deve ser redefinido.

- 1) Assumindo que dispõe apenas de um único endereço de rede IP classe C 192.168.128.0/24, defina um novo esquema de endereçamento para as redes dos departamentos e atribua endereços às interfaces dos vários sistemas envolvidos. Deve justificar as opções usadas.
- 2) Qual a máscara de rede a usar (em formato decimal)?
- 3) Com base no novo endereçamento, será possível ao encaminhador de saída anunciar um único prefixo de rede que agregue as redes dos departamentos?
- 4) Que prefixo de rede pode ser exportada para o exterior?
- 5) Quantos *hosts* pode interligar em cada departamento?
- 6) Garanta que a conectividade total na rede é mantida.

## **Bibliografia**

*Internetworking* - Protocolo IP (Notas de Apoio das Aulas Teóricas)  
*Internet Protocol (IP)*: <http://tools.ietf.org/html/rfc791>

## **Relatório do trabalho realizado**

O relatório final do TP4 deve incluir:

- uma secção "Questões e Respostas" relativas ao enunciado acima;
- uma secção de "Conclusões" que autoavale (de forma completa) os resultados da aprendizagem decorrentes das várias vertentes estudadas no trabalho.

O relatório deve seguir o formato habitual (LNCS) e ser submetido na plataforma de ensino com o nome RC-TP4-PL<TurnoGrupo>.pdf (por exemplo, RC-TP4-PL11.pdf para o grupo PL1.1) no final da aula prevista para a conclusão do trabalho.