

Intitulé de l'épreuve : Réseaux et Télécommunications

Nombre de copies : 4

Numérotez chaque page (dans le cadre en bas de la page) et placez les feuilles dans le bon sens.

Partie 1

Exercice 1a.

1) Le modèle OSI est une norme décrivant un réseau en le modélisant par couches. Chaque couche inférieure est responsable du traitement des données nécessaire aux couches supérieures, ce qui permet un raffinement dans le traitement dans les couches les plus hautes.

La couche 1 : physique, décrit la façon dont deux équipements voisins communiquent du point de vue de leurs signaux.
Ils échangent en bits.

La couche 2 : liaison, décrit comment deux équipements voisins échangent de façon ~~sécurisée~~ à vérifier l'intégrité des échanges.
L'unité de données est le ~~datagramme~~ frame

La couche 3 : réseau, ~~des~~ permet grâce à une introduction d'adressage, de faire communiquer des équipements distants.
L'unité de données est le datagramme.

N°

1/4.

La couche 4 - Transport. Elle permet de prendre en compte la finalité d'un ~~est~~ datagramme échangé (pour quel type d'application le paquet est destiné). Elle a également pour rôle d'assurer un contrôle de flux entre 2 hôtes.
L'unité de données est le paquet.

La couche 5 - Session : Elle permet d'assurer quelques mécanismes d'authentification à un échange.
L'unité est le datagramme de couche session.

La couche 6 - Présentation : Elle permet d'ajouter un niveau d'abstraction entre des hôtes qui n'ont pas forcément les mêmes systèmes de données (par exemple la façon de mémoriser des entiers, mais également des tables de caractères, les dates...)
L'unité est le datagramme de couche présentation.

La couche 7 - Application : La couche la plus haute, c'est celle qui a besoin d'échanger, et qui traite les données grâce aux couches inférieures.

2) Dans la couche 1, ARP (adresse resolution Protocol, situé entre les couches 2 et 3) et ATM (protocole réseau et transport) sont à rayer.

Dans la couche 2, tous les protocoles sont bons.

Dans la couche 3, UDP est mal placé (protocole de niveau transport)

Dans la couche 4, IPv6 est de couche réseau, ~~à rayer~~ et PPP (point-to-point protocol), de couche liaison.

Dans la couche 5, Netbios est un protocole de couche réseau, et UDP aussi. RPC et SMB, servant de applications et offrant des mécanismes d'authentification, peuvent être considérés comme des protocoles de couche session.

Dans la couche 6, on parle en effet de normes permettant à des hôtes de conception différents de communiquer. ASCII et MIME sont donc acceptés, SMB et HTTP non.

Enfin, dans la couche 7, tous ces protocoles sont également des applications et peuvent donc être considérés comme de couche applicative. Cependant, SNMP est clairement destiné à auditer les couches réseau et devrait donc être rangé,

3)

4) Le protocole ARP (address resolution Protocol) est un lien entre la couche liaison et IPv4 qui permet pour un hôte, à partir de son adresse IPv4 et d'envoi d'une trame multicast, de connaître l'adresse physique de l'hôte recherché présent sur le même réseau local.

Il existe un protocole inverse : R-ARP (Reverse Address Resolution Protocol) permettant, à partir d'une adresse physique, de demander l'adresse IPv4 d'un hôte du réseau.

Exercice 1 b :

Signal physique

onde électrique

onde électromagnétique

onde mécanique

Support de transmission

Câble réseau en métal

Vide, air, fibre optique

Matériau solide, eau...

Exercice 1c.

1) Le Wifi est classé en normes dans la famille 802.11. Celle-ci est déclinée en versions par des lettres, comme 802.11b, 802.11i, 802.11ac, ...

Les normes définissent les caractéristiques matérielles permettant d'atteindre des vitesses de transmission théoriques des distances maximales de signal.

2) Le SSID (Identificateur de signal) est le nom donné à un réseau Wifi. C'est celui qui sera visible de l'utilisateur qui le choisira parmi les réseaux disponibles à son emplacement.

Le canal est la bande de fréquence choisie par un point d'accès Wifi pour émettre. Il existe deux grandes bandes autour de 2,4 GHz et 5 GHz, utilisables selon la norme Wifi, et chacune d'elles est divisée en canaux (respectivement une dizaine et une vingtaine).

Pour des performances Wifi optimales, un point d'accès devra choisir un canal vide, ou du moins pas trop utilisé, ainsi que laisser un canal libre ~~avec~~ de distance fréquentielle avec les canaux voisins.

3) Le Wifi a connu deux ~~grands~~ grandes familles de protocoles de sécurisation :

- le WEP est le plus ancien, et repose sur des vieux algorithmes. Non évolutif, il contient de nombreuses failles qui l'ont rendu obsolète et abandonné.

- le WPA est un protocole évolutif, paramétrable selon divers protocoles d'authentification et de chiffrement. Il a évolué en WPA2.

Intitulé de l'épreuve : Réseaux et Télécommunications

Nombre de copies : 4

Numérotez chaque page (dans le cadre en bas de la page) et placez les feuilles dans le bon sens.

Exercice 1d.

$$(252)_{10} = (11111100)_2$$

$$(49)_{10} = (30)_{16}$$

Exercice 1e.

1) Le MTU (Maximum Transmission Unit) est la taille maximale convenue entre deux équipements voisins pour échanger dans la couche liaison.

2) Le MTU peut être mis à défaut si les couches supérieures définissent des paquets qui provoquent le dépassement de ce MTU. Normalement, ces paquets sont automatiquement fragmentés par la couche liaison, mais il se peut qu'il soit impossible de le faire. C'est notamment le cas avec des protocoles de tunnel tels qu'IPsec. Dans ce cas, les paquets sont perdus.

3) Les erreurs entraînent des tunnels IPsec inutilisables : ils paraissent bien ouverts, mais ils sont inexploitable, les paquets y transitant étant rejetés par la couche physique.

N°

2/14

4) Des logiciels d'analyse de trames tels que tcpdump ou Wireshark sont toujours utiles pour visualiser des paquets perdus à cause du MTU. IPsec complique hélas l'analyse.

Il est également possible d'émettre avec des commandes SMMP des paquets non fragmentables pour simuler des erreurs de MTU.

Partie 2

Exercice 2.1.

1) Il y a manifestement un problème d'organisation dans le plan d'adressage de cette entreprise :

- les différents services ont des réseaux qui se télescopent autour des adresses 192.168.10.1 à 192.168.10.31.

- le plan ne peut pas tenir la route car les seuls services techniques et clients se partagent déjà l'ensemble du réseau, ne laissant aucune adresse aux 2 autres services et aux routeurs.

Voici un plan d'adressage viable et optimisé au plus juste pour les tailles des services :

Sous-Réseau	Adresse	Masque	CIDR	1 ^{re} adresse	Dernière adresse
Interco	192.168.10.0	255.255.255.248	29	192.168.10.2	192.168.10.6
Administratif	192.168.10.16	255.255.255.240	28	192.168.10.18	192.168.10.30
Comptabilité	192.168.10.32	255.255.255.224	27	192.168.10.34	192.168.10.62
Client	192.168.10.128	255.255.255.192	26	192.168.10.130	192.168.10.190
Technique	192.168.10.192	255.255.255.192	26	192.168.10.194	192.168.10.254

(Pour les adresses utilisables, j'ai enlevé l'adresse de réseau ainsi que

La première adresse dédiée au routeur au début de chaque plage. Dans les fins de plage, il faut retirer la dernière adresse dédiée au multiscart)

2) Le plan d'adressage précédent laisse une plage de 64 adresses utilisables qui pourra être exploitée pour un service supplémentaire. Ce sous-réseau serait :

Adresse : 192.168.10.64

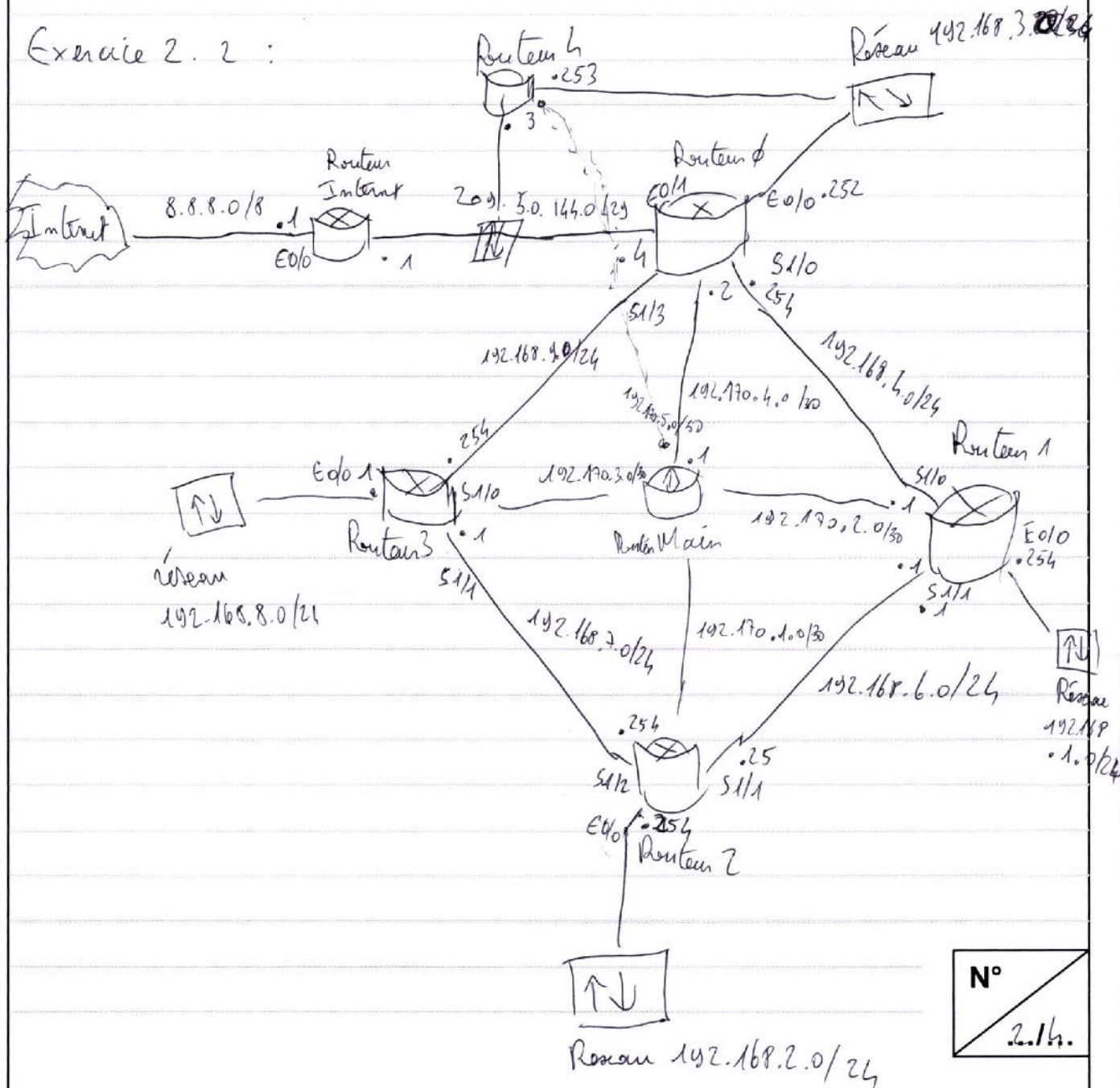
Masque : 255.255.255.192

CIDR = 26

Première adresse utilisable (sans compter le routeur) : 192.168.10.66

Dernière adresse : 192.168.10.126

Exercice 2.2 :



2) Quand l'utilisateur du site B fera un Ping 209.50.144.1;

- Le paquet sera d'abord traité par sa passerelle par défaut, mais en fait le routeur 1, en 192.168.1.254.

- Sur le routeur 1, il n'y a pas de règle traitant le réseau 209.50.144.0. Il empruntera donc la passerelle par défaut du routeur, 192.170.1.1, donc le routeur "Main".

- Sur le routeur main, il y a un protocole OSPF mis en place. Il a donc reçu de routeur 2 son voisinage, à savoir sa proximité avec le réseau 209.50.144.0/23 ~~traversant~~.

- Le paquet est donc traité par le routeur 1. Le paquet étant destiné à une adresse traitée par l'une de ses interfaces, une route implicite existe donc, et sa table ARP permettra de délivrer le paquet à "Routeur Internet", le destinataire de cette requête SNMP.

Intitulé de l'épreuve : Réseaux et Télécommunications
Nombre de copies : 4

Numérotez chaque page (dans le cadre en bas de la page) et placez les feuilles dans le bon sens.

Partie 2

3) La commande de recherche des voisins directs montre que cet hôte a pour voisins actifs les hôtes 192.168.4.1, 192.168.3.255, 192.168.9.254 et 192.170.4.1

D'après le schéma, on est donc ici sur le routeur ϕ , qui montre ses voisins routeur 1 (192.168.4.1) et routeur 3 (192.168.9.254), ainsi qu'un ~~triple~~ routeur sur Serial 1/1 et le réseau local derrière par routeur ϕ .
Main

Le grand absent de cette commande est le voisin Routeur Internet. Une panne est peut-être en cours sur le réseau entre Routeur ϕ et Internet.

4) En OSPF, le "Designated router" est désigné automatiquement grâce à des mesures de performances régulières mises en place entre deux voisins. Cette situation peut être administrée en définissant d'autres valeurs.

5) Certains interfaces des routeurs 0 et 4 ont des adresses secondaires en "Standby".

Ces interfaces peuvent être activées en cas de détection de panne sur l'hôte possédant réellement cette adresse. Ainsi, les routeurs 0 et 4 agissent en continuité d'activité l'un avec l'autre vis-à-vis

de réseaux 192.168.3.0 et 209.50.144.3.

Parti 3 :

1) Je propose pour l'infrastructure de câblage, une modèle en simple étoile, l'ensemble de toutes les prises étant liées à une armoire de répartition dans le local technique TO.

Il n'est en effet pas fait mention d'autres locaux techniques, et la sécurité impose donc de faire déboucher les câblages dans un local sécurisé.

A raison de 3 prises réseau par bureau, cela amène donc à un répartiteur de 90 prises.

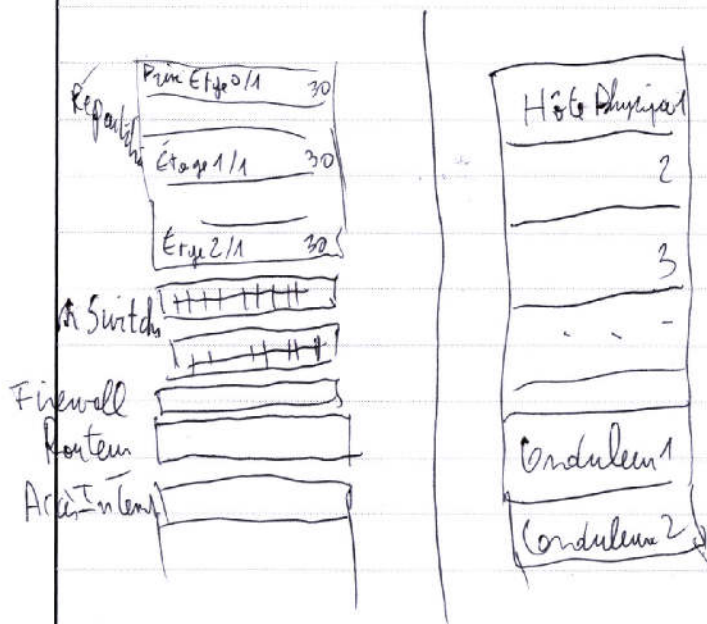
Selon la taille des bureaux, il faudra peut-être en prévoir 6, ce qui peut amener à 180 prises. En fonction du nombre d'équipements, il faudra prévoir assez de commutateurs (armes de prises pour chaque agent) physiques.

Niveau services, il faudra au moins prévoir 3 hôtes dans le cadre d'une virtualisation complète : ce sont les recommandations des fournisseurs de virtualiseurs pour se prémunir de pannes sur l'infrastructure. Ceux-ci devraient être dans une DMZ.

Enfin, le Wifi, si nécessaire, devrait faire l'objet d'un réseau dédié afin de limiter une attaque.

L'ensemble devrait être protégé par des onduleurs, 2 au minimum.

Physiquement, la Répartition ressemblerait à ça :



Les réseaux ne devront d'être séparés les uns les autres, avec des routes entre eux pour ne garantir que les flux essentiels.

2) Avec 30 agents, en imaginant qu'ils ont chacun ~~4~~ équipements réseau, il faudrait une nombre de ~~120~~ adresses, plus la dizaine de sites.

Un masque de 25 (128 adresses) conviendrait, nous-mêmes choisissons un masque de 24 (256 adresses pour plus de confort)

On pourrait avoir, sur le réseau privé classique 192.168.0.0/24 :

Rés1: 192.168.0.0/24 : routeur internet, équipements réseau

Rés2: 192.168.0.16/28 : équipements de service, routeurs

Rés3: 192.168.0.128/26 : équipements des utilisateurs, réseau filaire

Rés4: 192.168.0.192/26 : équipements des utilisateurs en Wifi

Ces quatre réseaux sont choisis, et il faudrait définir

des règles entre eux :

ex: Res 3 $\rightarrow$ Res 0 : autoriser HTTPS, Protocoles Mail, Protocoles des applications propriétaires.

Res 4 $\rightarrow$ Res 0 : autoriser l'accès web.

Res 0 $\rightarrow$ Internet : autoriser uniquement certains accès pour les besoins des applications.

Internet $\rightarrow$ Res 0 : autoriser l'accès au webmail de l'entreprise.

Exercice 3 b :

1) Une manière économique pour interconnecter α et β serait d'ouvrir un accès à Internet ~~entre les~~ sur β et de mettre en place un tunnel VPN entre les deux.

L'inconvénient est le manque de robustesse et d'évolutivité de cette solution : un accès internet tombe, ou le VPN tombe en panne, et l'interconnexion est rompue.

Une alternative intéressante serait de souscrire une offre de MPLS (Multi Layer). Cela permet d'avoir un niveau d'abstraction entre le réseau et les besoins, de définir au mieux ce que l'on souhaite échanger entre les sites.

2) En règle générale, cette interconnexion provoquera des transits de données entre deux sites distants, via internet ou le réseau d'un opérateur.

Il faudra donc veiller à ce qu'un chiffrement de bout en bout soit mis en place.

Le protocole IPsec permet des chiffrements sur la liaison, ou on peut acquérir des équipements dédiés.

On veillera aussi à ne pas ouvrir des flux plus que nécessaires entre les sites.

Intitulé de l'épreuve : Réseaux et Télécommunication

Nombre de copies : 4

Numerotez chaque page (dans le cadre en bas de la page) et placez les feuilles dans le bon sens.

Exercice 3 - suite

1) La VoIP peut avoir des impacts de deux ordres sur le réseau de l'entreprise :

- Des impacts de performance d'abord : la VoIP, notamment si elle transporte aussi l'image, peut être source de engagements de réseaux, ou tout le moins avoir un net impact.

La mise en place devrait donc s'accompagner sur les équipements réseau de configurations de Qualité de Service (QoS), permettant de marquer les flux selon leur importance, maîtriser par exemple la VoIP pour qu'elle n'empêche de nuire au reste des applications quitte à baisser la qualité.

- L'autre impact est évidemment la sécurité. Selon l'organisation choisie, il sera nécessaire d'avoir des flux entrants sur Internet.

La encore, une maîtrise des règles de firewall doit permettre de contenir la menace.

N°

2.1.4

2) Pour permettre de la mobilité aux utilisateurs, il sera nécessaire d'ouvrir un point d'accès VPN. Chiffré, celui-ci permettra aux utilisateurs d'accéder à leurs données de manière confidentielle.

Attention cependant, cette ouverture nécessitera une sécurisation accrue du poste client, afin d'éviter une compromission par l'un d'eux. Les collaborateurs devront en outre être responsabilisés à la sécurité de leur matériel et à signaler rapidement toute perte ou anomalie constatée.

