IC203 - Reseaux d'Information

Travail Dirige 4 - Résolution

Exercice 1

Dans ce exercice on étudiera l'Adressage IP.

Les assurances Mondass s'installent dans leurs nouveaux locaux de Moulinsart, qui viennent d'être câblées. Il faut installer 150 machines réparties de cette manière :

1. Bâtiment A:

```
(a) 1er Étage: 30;(b) 2ième Étage: 25;(c) 3ième Étage: 50;
```

2. Bâtiment B:

```
\begin{array}{ll} \text{(a) 1er \'Etage}: 15\,;\\ \text{(b) 2i\`eme \'Etage}: 30\,; \end{array}
```

Le directeur du service informatique propose de connecter tous les équipements vers des commutateurs Ethernet au niveau d'un local technique pour chaque étage.

Il a obtenu la classe C 193.215.124.0 de son fournisseur de service. Il pense que le plus simple serait de segmenter le réseau en sous-réseaux correspondant chacun à un étage de chaque bâtiment.

Question 1

Exercice 0.1. Quel est l'avantage de cette division en sous-réseaux?

Résolution. C'est une division facile à comprendre car si on connaît le sous réseau on connaît par consequence sa localisation physique dans le terrain.

Question 2

Exercice 0.2. Que pensez vous de cette solution « Un étage = Un sous-réseau »?

Résolution. Il semble une bonne solution, il faut essayer un plan d'adressage pour valider si c'est viable et faisable avec le réseau classe C propose.

Question 3

Exercice 0.3. Proposez un plan d'adressage pour les équipements.

Résolution. On suppose que c'est mask variable. En suite il faut recalculer la quantité d'adresses nécessaires pour chaque sous-réseau :

1. Bâtiment A:

- (a) A1), 33 adresses nécessaires : sous-réseau de 64 adresses ;
- (b) A2), 28 adresses nécessaires : sous-réseau de 32 adresses;
- (c) A3), 53 adresses nécessaires : sous-réseau de 64 adresses ;

2. Bâtiment B:

- (a) B1), 18 adresses nécessaires : sous-réseau de 32 adresses ;
- (b) B2), 33 adresses nécessaires : sous-réseau de 64 adresses;

Il faut considérer 3 adresses supplémentaires pour chaque sous-réseau :

- 1. 1x adresse routeur: identification machine;
- 2. 1x adresse broadcast: communication en diffusion;
- 3. 1x adresse sous-réseau : identification réseau ;

Remarque. L'inclusion d'une adresse de sous-réseau n'est pas toujours obligatoire, c'est une recommendation.

Après il faut choisir la taille de MASK, et par consequence, la quantité totale d'adresses disponibles pour comporte chaque sous-réseau :

1. Bâtiment A:

- (a) A1) : sous-réseau de 64 adresses ;
- (b) A2): sous-réseau de 32 adresses;
- (c) A3) : sous-réseau de 64 adresses ;

2. Bâtiment B:

- (a) B1) : sous-réseau de 32 adresses ;
- (b) B2) : sous-réseau de 64 adresses ;

Remarque. On choisit la puissance de 2 plus grand que la quantité nécessaire d'adresses la plus proche. On peut utiliser le tableau suivant :

sous-réseau	mask	quantité adresses	quantité sous-réseau
193.215.124.000/24	24	256	1
193.215.124.128/25	25	128	2
193.215.124.192/26	26	64	4
193.215.124.224/27	27	32	8
193.215.124.240/28	28	16	16
193.215.124.248/29	29	8	32
193.215.124.252/30	30	4	64
193.215.124.254/31	31	2	128
193.215.124.255/32	32	1	256

Table 0.1 : Relation de Sous-Réseaux

Après il faut ordonner comment les sous-réseaux seront adresses. On commence avec les réseaux de plus grand taille à cause de la mask. Au fur et a mesure que des nouveaux adresses sont ajoutés on peut seulement augmenter le valeur de la masque. On considère l'ordre suivant : A1, A3, B2, A2, B1.

Remarque. Quand il y a des sous-réseau avec la même taille l'ordre est arbitraire.

De cette façon on propose l'adressage suivante :

	193.215.124.000/26	sous-réseau	
	193.215.124.001	adresses disponibles	
A1	193.215.124.062	adresses disponibles	
	193.215.124.063	broadcast	
	255.255.255.192	netmask	

Remarque. Par convention on considère que l'adresse de sous-réseau sera le première et l'adresse de broadcast sera le dernière.

	193.215.124.064/26	sous-réseau	
	193.215.124.065	adresses disponibles	
A3	193.215.124.126	adresses disponibles	
	193.215.124.127	broadcast	
	255.255.255.192	netmask	

Remarque. Quand un sous-réseau termine une autre commence, les adresses sont séquentielles.

	193.215.124.128/26	sous-réseau
	193.215.124.129	a duaggag dign amibles
B2	193.215.124.190	adresses disponibles
	193.215.124.191	broadcast
	255.255.255.192	netmask

Remarque. L'adresse finale sera : adresse initiale plus taille du sous-réseau moins 1 car le premier adresse est inclue.

	193.215.124.192/27	sous-réseau	
	193.215.124.193	a duaggag dign aniblag	
A2	193.215.124.222	adresses disponibles	
	193.215.124.223	broadcast	
	255.255.255.224	netmask	

	193.215.124.224/27	sous-réseau
	193.215.124.225	adresses disponibles
B1	193.215.124.254	adresses disponibles
	193.215.124.255	broadcast
	255.255.255.224	netmask

Exercice 2

Le directeur des assurances Mondass, vous confie la mission de proposer un plan d'adressage pour la migration de son entreprise à l'IP. L'adresse 193.252.0.0/16 sera utilisée pour l'Intranet de l'entreprise :

- Cette entreprise comprend 4 sites distribués sur toute la France, mais d'autres sites sont prévus en Europe par le biais d'échanges de capitaux ou d'acquisitions d'entreprises. Un maximum de 4 sites est à prévoir dans les années à venir. Si la croissance s'accentue, une nouvelle plage d'adresse sera attribuée.
- Après enquête, il apparaît que les différents sites contiennent entre 300 et 2000 machines, toutes équipées de cartes Ethernet.
- Les constructeurs vous recommandent de ne pas placer plus de 100 équipements environ par sous-réseau IP.
- Finalement, il est nécessaire de donner aux différents sous-réseaux appartenant à un même site un préfixe d'adresse commun de manière à simplifier le routage dans le réseau fédérateur permettant d'interconnecter les différents sites.

Question 1

Exercice 0.4. Pour quelles raisons vous est-il recommandé de ne pas placer plus de 100 machines par sous-réseau IP?

Résolution. C'est recommandé de ne pas placer plus de 100 machines à cause des perturbations de réseau et la possibilité de interference quand plusieurs machines se communiquent.

Question 2

Exercice 0.5. Proposez un plan d'adressage pour l'entreprise (site, sous-réseau, machine). Utilisez la notation CIDR (id est 193.252.32.0/19, 193.252.33.0/24, etc.). Précisez en particulier l'adresse des machines A, B, C, D, E, F ci-dessous.

- A: Machine 25, sous-réseau 2, site 1;
- B: Machine 26, sous-réseau 2, site 1;
- C: Machine 52, sous-réseau 10, site 1;
- D: Machine 23, sous-réseau 10, site 2;
- E: Machine 4, sous-réseau 11, site 3;
- F: Machine 4, sous-réseau 11, site 4;

Résolution. Tout d'abord il faut considère les contraintes du système :

- 1. adresse entreprise : on utilisera 193.252.0.0/16 comme adresse du système;
- 2. **sites**:
 - (a) 4x installes;
 - (b) 4x prévus;

Dans ce cas on considère qu'il aura 8 sites au totale.

Remarque. Il faut au moins 3 bits pour les sites du système, car $2^3 = 8$.

3. sous réseaux :

(a) chaque sous réseau doit avoir au plus 100 machines;

4. machines:

- (a) minimum: 300 machines / site;
- (b) maximum: 2000 machines / site;

Dans ce cas on a deux options pour codifier les machines d'un sous réseau :

- utilise 6 bits qui donne 64 adresses machines et 32 sous-réseaux / site, 5 bits;
- utilise 7 bits qui donne 128 adresses machines et 16 sous-réseaux / site, 4 bits;

Remarque. Dans le deux cas la quantité totale d'adresses est 2048, en accord avec le numéro maximale d'un sous-réseau.

Dans ce cas on considère qu'il aura 7 bits pour codifier les machines dans un sous-réseau et par consequence 4 bits pour codifier les sous-réseaux.

De cette façon-ci on aura utilise 3+4+7=14 bits pour faire du codage du système mais comme on doit utiliser 16 bits il manque 2 bits dans la proposition. On considère donc qu'il aura 4 bits pour codifier les sites et 5 bits pour codifier les sous-réseaux :

Définition 0.1. Proposition de codage pour ce réseau sera :

Où:

8	${f site}$	\$	sou	s-réseau	m	achine
1	0000		1	00000	1	0000000
2	0001		2	00001	2	0000001
3	0010		3	00010	3	0000010
4	0011		4	00011	4	0000011
	•••	<u> </u>				•••

Remarque. On considère que le site, sous-réseau ou machine N désiré sera donne pour l'équivalent binaire de N-1.

Avec cette définition on aura :

•	$A: 193.252.0000\ 0000.1\ 0011001 = 193.252.000.153$	pour machine 25, sous-réseau 2 et site 1;
•	$B: 193.252.0000\ 0000.1\ 0011010 = 193.252.000.154$	pour machine 26, sous-réseau 2 et site 1;
•	$C: 193.252.0000\ 0100.1\ 0110100 = 193.252.004.180$	pour machine 52, sous-réseau 10 et site 1;
•	$D: 193.252.0001\ 0100.1\ 0010111 = 193.252.020.151$	pour machine 23, sous-réseau 10 et site 2;
•	$E: 193.252.0010\ 0101.0\ 0000100 = 193.252.037.004$	pour machine 4, sous-réseau 11 et site 3;
•	$F: 193.252.0011\ 0101.0\ 0000100 = 193.252.053.004$	pour machine 4, sous-réseau 11 et site 4;

Question 3

Exercice 0.6. Les sites 2, 3 et 4 sont interconnectés par des liaisons spécialisées au site 1 (maison mère à Moulinsart). Ces liaisons se terminent au niveau d'un routeur, comme le montre la figure suivante. Représenter la table de routage de ce routeur avec le format suivant :

(Site)	Préfixe d'adresse	Masque	Interface de sortie
1	193.252	255.255	I0
2	193.252	255.255	I1
3	193.252	255.255	I2
4	193.252	255.255	I3
•••			

 ${\bf R\acute{e}solution.}$ Avec la proposition de routage on aura la table suivante :

(Site)	Préfixe d'adresse	Masque	Interface de sortie
1	193.252.00/20	255.255.240.0	I0
2	193.252.16/20	255.255.240.0	I1
3	193.252.32/20	255.255.240.0	I2
4	193.252.48/20	255.255.240.0	I3
•••			

Remarque. Chaque proposition aura un résultat différent et donc pour comparer il faut vérifie l'algorithme.