

# Réseaux d'interconnexion – 2

## 1 REM

Un Réseau Échange-Mélange (REM) avec  $p = 2^r$  processeurs est défini comme suit :

(i) numéroté les processeurs de 0 à  $p - 1$  et les écrire en binaire sur  $r$  bits :

$$q = b_{r-1}b_{r-2} \dots b_2b_1b_0 \text{ avec } b_i \in \{0, 1\} \text{ pour } 0 \leq i \leq r - 1$$

(ii) pour  $q = b_{r-1}b_{r-2} \dots b_2b_1b_0$ , définir :

$$\begin{aligned} rot(q) &= b_0b_{r-1}b_{r-2} \dots b_2b_1 \\ exch(q) &= b_{r-1}b_{r-2} \dots b_2b_1(1 - b_0) \end{aligned}$$

(iii) pour tout  $q$ ,  $0 \leq q \leq p - 1$ , relier  $q$  à  $rot(q)$  et à  $exch(q)$  par des arcs orientés.

▷ **Question 1** Dessiner un REM à  $2^4$  processeurs (en regroupant les nœuds par paires, puis par motif).

▷ **Question 2** Proposer un algorithme de routage d'un processeur à un autre dans un REM. Quel est le diamètre d'un REM à  $2^r$  processeurs ?

## 2 Réseaux reconfigurables

Un réseau « butterfly » de dimension  $r$ , noté  $BUT(r)$ , est un réseau composé de  $(r + 1)2^r$  nœuds organisés en  $2^r$  lignes de  $r + 1$  niveaux. Un nœud est désigné par une paire  $(w, i)$  où  $w$  est un entier codé en représentation binaire sur  $r$  bits qui numérote la ligne du nœud, et où  $i$  numérote le niveau du nœud ( $0 \leq i \leq r$ ). Deux nœuds  $(w, i)$  et  $(w', i')$  sont reliés par un arc si et seulement si  $i' = i + 1$  et l'une des deux conditions suivantes est remplie :

- $w = w'$
- $w$  et  $w'$  ne diffèrent que par le  $i$ -ème bit.

La figure 1, représente  $BUT(3)$ .

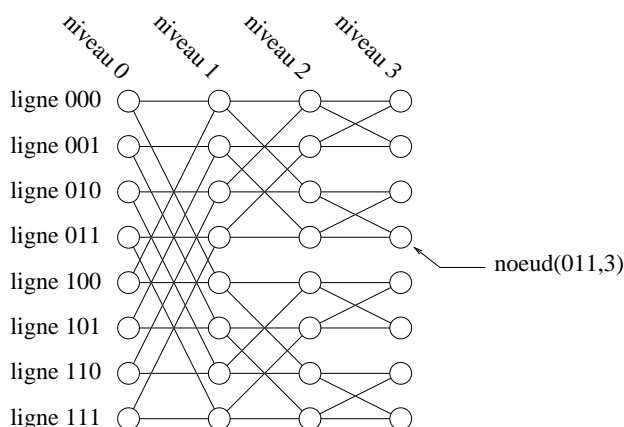


FIG. 1 –  $BUT(3)$ , le réseau butterfly de dimension 3.

▷ **Question 3** Quelle est l'architecture du réseau obtenu lorsque l'on regroupe les nœuds d'une même ligne en un seul nœud (et que l'on enlève les arcs redondants) ?

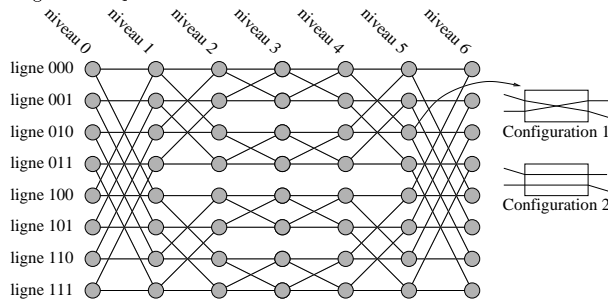


FIG. 2 – Le réseau de Benes de dimension 3

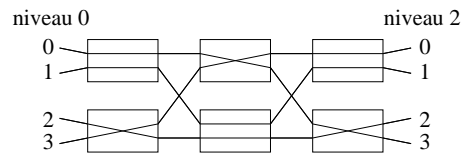


FIG. 3 – Une configuration du réseau de Benes de dimension 1

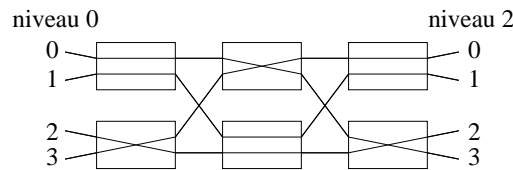


FIG. 4 – Configuration du réseau de Benes de dimension 1.

▷ **Question 4** Le réseau butterfly a une structure récursive. Donner deux moyens d'obtenir deux réseaux butterfly de dimension  $r - 1$  à partir d'un réseau butterfly de dimension  $r$ .

▷ **Question 5** Montrer qu'il existe un unique chemin de longueur  $r$  entre un nœud  $(w, 0)$  du niveau 0 et un nœud  $(w', r)$  du niveau  $r$ . Quel est le diamètre de  $BUT(r)$  ?

Un réseau de Benes de dimension  $r$  est composé de deux réseaux butterfly mis « dos à dos ». Les nœuds des niveaux  $r$  de chaque butterfly sont fusionnés : chaque niveau comprend alors  $2r + 1$  nœuds, sur un même niveau. La figure 2 montre un réseau de Benes de dimension 3. On supposera ici que les nœuds du réseau sont uniquement des commutateurs  $2 \times 2$ , pouvant être configurés en croix ou en lignes parallèles pour transmettre les données.

▷ **Question 6** Montrer (par récurrence sur la dimension  $r$  du réseau) que le réseau de Benes peut être configuré pour réaliser une permutation arbitraire : étant donné une permutation quelconque  $\pi$  des  $2^{r+1}$  premiers entiers (de 0 à  $2^{r+1} - 1$ ), il existe une configuration des commutateurs qui permet de connecter simultanément l'entrée  $i$  du réseau à sa sortie  $\pi(i)$ . Par exemple, figure 4 est représentée une configuration des commutateurs d'un réseau de Benes de dimension 1 réalisant la permutation  $\pi = (0, 1, 2, 3) \rightarrow (3, 1, 2, 0)$ .

### 3 Réduction sur un anneau

On dispose de  $p$  fichiers  $F_i$  distribués sur un anneau unidirectionnel de  $p$  processeurs :  $P_i$  possède le fichier  $F_i$ , pour  $1 \leq i \leq p$  (on pourra par exemple assimiler ces fichiers à des matrices). On dispose d'une loi associative et a priori non commutative sur ces fichiers, notée  $\odot$  (ce pourra être l'addition ou la multiplication de matrices). On souhaite calculer la réduction  $F_1 \odot F_2 \odot \dots \odot F_p$ , et le résultat pourra se trouver sur n'importe quel processeur de l'anneau. Le coût de communication d'un fichier sur un lien de l'anneau est  $c$ . Le coût de calcul d'une opération  $\odot$  est  $w$ .

▷ **Question 7** Dans un premier temps, on suppose que  $w \ll c$  (c'est le cas par exemple pour l'addition de matrices). Donner un algorithme réalisant l'opération de réduction sur l'anneau, et calculer sa complexité.

▷ **Question 8** On s'intéresse maintenant à une opération  $\odot$  telle que  $c \ll w$  (c'est le cas par exemple pour la multiplication de matrices). Proposez un algorithme de réduction adapté à ce cas, et donner sa complexité.