## 1. But de TP:

Le but est d'améliorer le processus de recherche du plus court chemin (problème de voyageur de commerce) en implémentant une fonction d'estimation.

## 2. Solution proposée:

Notre solution consiste à diviser les sommets voisins de dernier élément visité en deux « arrivée » et « départ ». Puis, pour chaque état on calcule la somme de min\_colonne/2 (arrivée) avec le min\_ligne/2 (départ).

```
// la fonction de sous-estimation h
int fonc_H( TypeChemin *e )
{
    if (e->ns==n) {
        return poids[e->chem[e->ns-1]][0];
    }
    int h = ((double)minLigne(e->chem[e->ns-1])/2);
    int i;

    for(i=0;i<n;i++)
    {
        if (!Existe_dans_chemin(i,e))
        {
            h=h+(double)(minLigne(i)/2)+(double)(minColumn(i)/2);
        }
    }
    h=h+(double)(minColumn(e->chem[0])/2);
    return 0;
}

// fin de la fonction d'estimation h
```

## 3. Comparaison de notre solution avec PVC dfs:

a. Résultat de PVC BB avec sous-estimation :

```
1) G¦®n¦®rer un graphe complet al¦®atoire
2) Lire le graphe ¦á partir d'un fichier donn¦®
Nom du fichier contenant le graphe : fct.txt
matrice des poids des aretes:
       0
                               6
             4
 1
2
3
4
5
6
       4
              0
                   0
                         0
       6
                   8
                               0
                               6
                                     0
                                           0
PVC avec Branch and Bound pure (file de priorit¦® de type Heap)
D¦®but de Branch & Bound
Fin de Branch & Bound Nb it orations = 2911
Le cycle hamiltonien de poids minimum est :
                                                          Taille max de la file = 3463
         4 3 1 2 5 6 0 Son cout est = 23
Process returned 0 (0x0) execution time : 25.687 s
Press any key to continue.
```

## b. Résultat de PVC dfs:

```
1) GÚnÚrer un graphe complet alÚatoire
2) Lire le graphe Ó partir d'un fichier donnÚ
Choix : 2
Nom du fichier contenant le graphe : fct.txt
 matrice des poids des aretes:
                              2
                  6
         5
      0
              1
                  5
                      5
                              5
                          4
         0
                              5
     5
              6
                  8
                      6
                          8
         6
              0
                              6
     1
                 1
                      1
                          2
  6
     5
         8
                 0
                              4
             1
                    6
                          8
                              5
         6
                 6
                     0
                          3
          8
                          0
                              0
PVC avec dfs
Le cycle hamiltonien de poids minimum est :
         4
                              6 0 Son cout est = 23
Nb total de solutions = 5040
Temps d exe : 23.000000 ms
Process returned 0 (0x0)
                           execution time : 13.083 s
Press any key to continue.
```

→ On remarque que le cycle ha miltonien de poids minimum et le coût de ce dernier sont les même dans les deux méthodes (BB avec sous-estimation et dfs). Par contre, BB avec sous-estimation est plus efficace en termes de nombre d'itérations et la taille de la file que dfs.