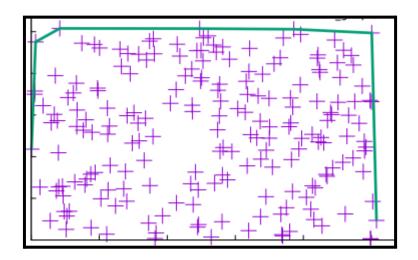
Rapport de projet Programmation Parallèle Haute Performance

Calcul en parallèle d'enveloppe convexe supérieure



Lucas Bernin - Maxime Yonnet - SIIA 1

I - Descriptif du problème	3
II - Structure de donnée	4
III - Explication	5
IV - Résultat et état de l'avancement du projet	6
V - Annexe	9

I - Descriptif du problème

L'objectif du programme est de calculer l'enveloppe convexe supérieure d'un ensemble de points dans un plan à deux dimensions. La méthode utilisée pour ce calcul est une stratégie de "diviser pour régner".

Pour l'ensemble des points constituant le problème, on divise le problème en deux problèmes de même taille, avec une moitié des points dans chaque problème. On recommence cette division jusqu'à ce que tous les problèmes aient une taille inférieure ou égale à 4 points. Ainsi, dans chaque problème, il est possible de calculer une sous-enveloppe convexe supérieure. Lorsque toutes les enveloppes sont calculées, on fusionne les enveloppes séquentiellement. Le résultat obtenu est l'enveloppe convexe supérieure de l'ensemble des points.

Une résolution de ce problème en séquentielle est tout à fait possible, au prix d'une augmentation importante du temps de calcul, mais chaque point étant indépendant les uns des autres, il est possible de travailler sur plusieurs calculs en parallèle. Ainsi, on souhaite appliquer la parallélisation dans ce problème. Grâce à cela, on sera en mesure de gagner du temps de calcul.

Afin d'atteindre cet objectif, nous utiliserons PVM pour déléguer les tâches parallèles à des processus esclaves.

II - Structure de donnée

Nous avons décidé de créer des structures de données aptes à recevoir l'essentiel des informations afin de résoudre ce problème. Il nous a fallu d'abord une première structure de données capable de mémoriser les informations d'une liste de points, à savoir ses coordonnées X et Y et son successeur éventuel. Une seconde structure de données, regroupant la composition d'un problème, garde le type du problème, qu'il soit un problème de calcul d'enveloppe convexe ou de fusion d'enveloppe convexe, et les points concernés ainsi que leur taille.

L'utilisation de PVM implique que les envois et réceptions des données à paralléliser nécessite des types primitifs. Hors, dans le cas de ce problème, nous devons envoyer des structures aux esclaves, pour qu'ils puissent les calculer. Nous devons donc récupérer l'information primaire contenue dans ces structures pour les envoyer, et reconstituer les structures après réception.

Pour conserver la liste des structures des problèmes, nous avons créé une liste "pb_t" qui contient tous les problèmes à traiter. Si cette liste possède plus de 1 problème, alors c'est qu'il reste des problèmes à traiter. Si elle n'en possède qu'un, alors elle contient la solution au problème posé.

Nous avons aussi découpé en fonction les envois et réceptions entre maîtres et esclaves. Les fonctions sont "send_problem" et "receive_problem".

III - Explication

Au lancement du programme, on effectue une démarche de vérification du nombre de processus disponibles, et s' il y a besoin de processus supplémentaires pour régler le problème. Si le nombre de processus n'est pas suffisant, il les crée avant de continuer.

Une fois cela fait, on transforme la liste de point en un problème de calcul. On crée autant de processus esclave que définis dans le fichier de paramètre point.h. Tant qu'il y a plus d'un problème dans la liste et que ce n'est pas un problème de fusion, mais bien un problème de calcul, le processus maître s'occupe des envois et réceptions des problèmes, en deux parties bien distinctes.

Pour la première partie, pour chaque processus esclave, on sélectionne un problème, et si c'est un problème de calcul on l'envoie directement à l'esclave pour qu'il le traite. Si le problème pioché est de type fusion on pioche un deuxième problème. Si le deuxième est aussi de type fusion, on transforme les deux problèmes en un seul et on l'envoie en traitement à un esclave. Sinon, on envoie le second problème de type calcul et on remet le premier problème de type fusion pioché. Pendant l'envoie on peut envoyer autant de calcul que l'on veut mais on ne peut envoyer qu'une seule fusion.

Dans la partie du code effectuée par l'esclave, on fait une réception et une vérification du type de problème reçu du maître. Si ce problème est un problème de calcul, on effectue le calcul avec la fonction intégrée "point_UH" avec la liste de point envoyée. Si c'est un problème de fusion, on utilise la fonction intégrée "point_merge_UH" avec les deux listes de point envoyées. Dans les deux cas, l'esclave renvoie le résultat obtenu au maître.

Pour la partie réception, on récupère toutes les valeurs envoyées, et si c'est un calcul, on le transforme en fusion on le met dans la pile et si c'est une fusion on le met directement dans la pile. Comme dans le programme de base, on dessine les points en début de programme et les lignes en fin de programme.

IV - Résultat et état de l'avancement du projet

Actuellement le programme marche avec n'importe quel nombre d'esclaves et n'importe quel nombre de points, cependant seuls les calculs sont en en parallèle, les fusions sont faites sur un processus esclave mais une fusion à la fois.

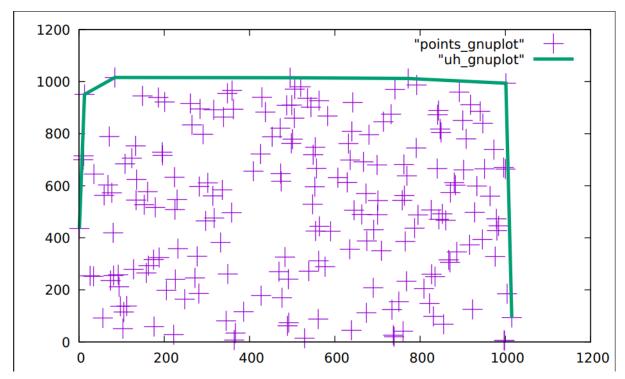
Si la fusion des résultats n'a pas pu être parallélisée aussi facilement que celle des calculs, c'est car la fusion fait intervenir un autre problème; la fusion nécessite d'être ordonnée pour rester correcte, sinon le résultat devient incohérent.

Pour pallier ce problème, une piste de solution aurait été de tracer chaque problème de fusion à l'aide d'un identifiant, et de comparer avec cet identifiant avant d'effectuer les fusions. Pour qu'une fusion soit valide, il faut que les identifiants de deux problèmes de fusion soient voisins direct. Ainsi, on accepte une fusion entre les problèmes 2 et 3, mais on décide d'ignorer une fusion entre les problèmes 2 et 4.

La fusion effectué, on a plus qu'à choisir l'identifiant le plus grand des deux fusions, et de continuer tant qu'il ne reste pas qu'un seul problème.

```
tp@tp:/media/sf_virtualbox/UH/Final_V1$ ./upper 15
---- N. Problème : 1
### Premier problème CALCUL N. 1, Nb problème : 0
### Création du problème N. 1
### Création du problème N. 2
MAITRE >>>> Problème : 2 type CALCUL, Taille : 3 au thread : 0
### Premier problème CALCUL N. 2, Nb problème : 1
MAITRE >>>>> Problème : 1 type CALCUL, Taille : 4 au thread : 1
### Premier problème CALCUL N. 1, Nb problème : 0
### Création du problème N. 1
MAITRE >>>> Problème : 1 type CALCUL, Taille : 4 au thread : 2
### Premier problème CALCUL N. 1, Nb problème : 0
MAITRE >>>>> Problème : 0 type CALCUL, Taille : 4 au thread : 3
--- Fin des envois, Pb restant : 0 et Pb envoyé : 4
MAITRE <<<< Problème CALCUL avec 2 points au tour 0
### On réempile le problème N. 1,
MAITRE <<<< Problème CALCUL avec 4 points au tour 1
### On réempile le problème N. 2,
MAITRE <<<< Problème CALCUL avec 3 points au tour 2
### On réempile le problème N. 3,
MAITRE <<<< Problème CALCUL avec 2 points au tour 3
### On réempile le problème N. 4,
### On reemptie le problème N. 4,
--- Reception de problème terminée, il reste 4 problèmes
### On récupère le premier problème FUSION numéro 4, le nombre de probleme est égal à 3
### On récupère le deuxieme problème FUSION numéro 3, le nombre de probleme est égal à 2
MAITRE >>>> Problème : 2 type FUSION, taille 2 et 3 au thread : 0
--- Fin des envois, Pb restant : 2 et Pb envoyé : 1
MAITRE <<<< Problème FUSION avec 3 points au tour 0
### On réempile le problème N. 3,
--- Reception de problème terminée, il reste 3 problèmes
### On récupère le premier problème FUSION numéro 3, le nombre de probleme est égal à 2
### On récupère le deuxieme problème FUSION numéro 2, le nombre de probleme est égal à 1
MAITRE >>>> Problème : 1 type FUSION, taille 3 et 4 au thread : 0
--- Fin des envois, Pb restant : 1 et Pb envoyé : 1
MAITRE <<<< Problème FUSION avec 6 points au tour 0 ### On réempile le problème N. 2,
--- Reception de problème terminée, il reste 2 problèmes
### On récupère le premier problème FUSION numéro 2, le nombre de probleme est égal à 1
### On récupère le deuxieme problème FUSION numéro 1, le nombre de probleme est égal à 0
MAITRE >>>>> Problème : 0 type FUSION, taille 6 et 2 au thread : 0
--- Fin des envois, Pb restant : 0 et Pb envoyé : 1
MAITRE <<<< Problème FUSION avec 5 points au tour 0
### On réempile le problème N. 1,
--- Reception de problème terminée, il reste 1 problèmes
--- Un seul problème, fin des processus ---
newgraph
legend top
newcurve pts
74 236
84 1016
359 966
563 927
886 346
courbe dans upper_hull.pdf
evince upper_hull.pdf
tp@tp:/media/sf_virtualbox/UH/Final_V1$
```

Trace d'exécution pour un problème comportant 15 points dans le terminal



Graphe obtenu pour un problème de 201 points, la ligne verte est l'enveloppe convexe des points

V - Annexe

Les annexes déroulent les parties du code qui ont été développées lors de ce projet, le reste des fonctions ne sont pas modifiées de façon significative, et sont accessibles dans les sources du projet.

Fichier upper.c, include, fonctions d'initialisation de la pile et de division des problèmes

```
void send_problem(pb_t * pb, int destinataire, int msgtag){
    pb->taille1 = point_nb(&pb->data1);
    //Si problème de type fusion et que le second tableau est non null,
// on définit la taille du second tableau.
    if(pb->type == PB_FUS && &pb->data2 != NULL) pb->taille2 = point_nb(&pb->data2);
    else pb->taille2 = 0;
    pvm_initsend(PvmDataDefault);
       Récupère d'autres in
    pvm_pkint(&pb->type,1,1);
pvm_pkint(&pb->taille1,1,1);
    if(pb->taille1 > 0){
        point ptsTemps = pb->data1;
        for(int i = 0; i < pb->taille1; i++){
            pvm_pkint(&ptsTemps.x,1,1);
            pvm_pkint(&ptsTemps.y,1,1);
            if(i+1 < pb->taille1){
                ptsTemps = *ptsTemps.next;
    .
//Si le type de problème à envoyer est fusion
    if(pb->type == PB_FUS){
        pvm_pkint(&pb->taille2,1,1);
        if(pb->taille2 > 0){
            point ptsTemps = pb->data2;
             for(int i = 0; i < pb->taille2; i++){
                 pvm_pkint(&ptsTemps.x,1,1);
                 pvm_pkint(&ptsTemps.y,1,1);
                 if(i+1 < pb->taille2){
                     ptsTemps = *ptsTemps.next;
    pvm_send(destinataire, msgtag);
```

Fichier upper.c, fonction d'envoi d'un problème

```
pb_t * receive_problem(int sender){
     int msgtag;
     int tid;
     int bufid;
     bufid = pvm_recv(sender,-1);
     pvm_bufinfo(bufid,NULL, &msgtag,&tid);
     //Si le tag est MSG_END on returne NULL
if(msgtag == MSG_END) return NULL;
//On initialise le problème
     pb_t * pb = (pb_t *) malloc(sizeof(pb_t));
     pb->taille1 = 0;
     pb->taille2 = 0;
     pvm_upkint(&pb->type,1,1);
     pvm_upkint(&pb->taille1,1,1);
     if(pb->taille1 > 0){
         pvm_upkint(&pb->data1.x,1,1);
         pvm_upkint(&pb->data1.y,1,1);
point * ptsTemps = point_alloc();
if(pb->taille1 > 1 ) pb->data1.next = ptsTemps;
          else pb->data1.next = NULL;
          for(int i = 0; i < pb->taille1-1; i++){
               pvm_upkint(&ptsTemps->x,1,1);
              pvm_upkint(&ptsTemps->y,1,1);
               if(i+1 < pb->taille1-1){
                   ptsTemps->next = point_alloc();
                   ptsTemps = ptsTemps->next;
                   ptsTemps->next = NULL;
     //Si le problème est une fusion
     if(pb->type == PB_FUS){
         pvm_upkint(&pb->taille2,1,1);
          if(pb->taille2 > 0){
              pvm_upkint(&pb->data2.x,1,1);
              pvm_upkint(&pb->data2.y,1,1);
point * pts2Temps = point_alloc();
if(pb->taille2 > 1 ) pb->data2.next = pts2Temps;
               else pb->data2.next = NULL;
               for(int i = 0; i < pb->taille2-1; i++){
    pvm_upkint(&pts2Temps->x,1,1);
                   pvm_upkint(&pts2Temps->y,1,1);
                    if(i+1 < pb->taille2-1){
                        pts2Temps->next = point_alloc();
                        pts2Temps = pts2Temps->next;
                        pts2Temps->next = NULL;
               }
      return pb;
```

Fichier upper.c, fonction de réception d'un problème

```
int main(int argc, char **argv)
int mytid;  /* tid tache */
int parent;  /* tid du pere */
int tids[NB_SLAVE]; /* tids fils */
int nb_paquet;
point *pts;
int numeroSlave = 0;
parent = pvm_parent();
 f(parent == PvmNoParent){ //MASTER
     if (argc != 2) {
         fprintf(stderr, "usage: %s <nb points>\n", *argv);
         exit(-1);
    pts = point_random(atoi(argv[1]));
point_print_gnuplot(pts, 0); /* affiche l'ensemble des points */
init_queue(pts,atoi(argv[1]));
     if(atoi(argv[1]) >= 1){
    pvm_spawn(EPATH "/upper", (char**)0,0, "", NB_SLAVE, tids);
          printf("---- N. Problème : %d \n",Q_nb);
               int nbEnvoie = 0;
//Pour tout les threads
               for(int numeroThread = 0; numeroThread < NB_SLAVE; numeroThread++){</pre>
                    if(Q_nb <1){
                    }else if(Q_nb == 1 && Q[Q_nb].type == PB_FUS){
                    nbEnvoie++;
                    pb_t = Q[Q_nb];
                    Q_nb--;
```

Fichier upper.c, fonction main première partie

```
(pb1.type == PB_CALC){
   printf("### Premier problème CALCUL N. %d, Nb problème : %d\n",Q_nb+1,Q_nb);
printf("### On récupère le premier problème FUSION numéro %d, le nombre de probleme est égal à %d\n",0_nb+1,0_nb);
   pb_t pb_2 = Q[Q_nb];
   Q_nb--;
   printf("\nMAITRE >>>> Problème : %d type CALCUL,
  taille : %d au thread : %d \n",Q_nb,point_nb(&pb2.data1), numeroThread);
send_problem(&pb2,tids[numeroThread],MSG_PB);
       Q_nb++;
       Q[Q_nb] = pb1;
printf("### On réempile le problème N. %d\n",Q_nb);
       printf("### On récupère le deuxieme problème FUSION numéro %d,
le nombre de probleme est égal à %d\n",Q_nb+1,Q_nb);
                          points du second problème dans le premier et l'envoie à l'esclave
       pb1.data2 = pb2.data1;
       send_problem(&pb1, tids[numeroThread],MSG_PB);
        break; // Si on a pioché une fusion on envoie plus rien pour pouvoir faire
// les fusions dans l'ordre voir commentaire #1 en bas
```

Fichier upper.c fonction main deuxième partie

```
Q_nb++;
                             le problème récupéré est une fusion on l'ajoute à la pile
                    //si le problème recupir e est une rasion on l'ajoute a la pile if(pb.type == PB_FUS){
| printf("\nMAITRE <<<<< Problème FUSION avec %d points au tour %d \n", point_nb(&pb.data1),numeroThread);
//si le problème récupéré est un calcul alors on le transforme en fusion et on l'ajoute dans la pile
}else{
                          printf("\nMAITRE <<<<< Problème CALCUL avec %d points au tour %d \n", point_nb(&pb.data1),numeroThread);</pre>
                          pb.type = PB_FUS;
                    printf("### On réempile le problème N. %d,\n",Q_nb);
Q[Q_nb] = pb;
              printf("--- Reception de problème terminée, il reste %d problèmes\n", Q_nb);
       }while( Q nb > 1); //on fait ca jusqu'a qu'il n'y ai plus qu'un problèm
printf("--- Un seul problème, fin des processus ---\n");
    //Pour tous les esclaves, on leur envoie un message de fin
       for(int i = 0; i < NB_SLAVE; i++){</pre>
             (Int 1 = 0; 1 < NB_SLAVE; 1++){
  pb_t pb;

pb_data1 = *point_alloc();

pb.type = PB_CALC;

send_problem(&pb, tids[i], MSG_END);</pre>
       point_print(&Q[1].data1);
point_print_gnuplot(&Q[1].data1, 1);
point_free(pts);
se{    //SLAVE
while(1){
    pb_t * pbTest = receive_problem(parent);
    if(!pbTest) break;    //si le problème reçu est un message de fin
    pb_t pb = *pbTest;
    if(pb.type == PB_CALC){        //si c'est un problème de type calcul
        point_UH(&pb.data1);
}else{
       point * pts1 = point_alloc();
       *pts1 = pbTest->data1;
pb.data1 = *point_merge_UH(&pbTest->data2, pts1);
 send_problem(&pb,parent,MSG_PB);
 free(pbTest);
```

Fichier upper.c, fonction main dernière partie

```
define XMAX (1024)
define YMAX (1024)
  define TAILLEMAXPAQUET 4
#define NB_SLAVE 4
#define NAME_SLAVE "upper"
#define MSG_PB 0
#define MSG_END 1
 #define PB_CALC 0
#define PB_FUS 1
typedef struct st_point point;
struct st_point {
     int x, y;
point *next;
};
struct st_pb {
    int type;
     point data1;
     int taille1;
     point data2;
     int taille2;
};
typedef struct st_pb pb_t;
  xtern point *point_alloc();
    tern void point_free();
tern void point_print();
tern point *point_random();
tern point *point_UH();
    tern int point_nb();
tern point *point_part();
tern point *point_merge_UH();
   tern void point_print_gnuplot();
tern void upper_hull();
  xtern void send_pb();
   tern pb_t *receive_pb();
```

Fichier point.h, structures de données