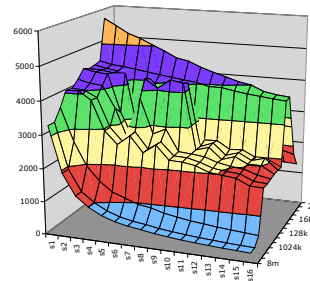


Architecture des systèmes informatiques

I — Plan du cours et Introduction



Georges-Andre.Silber@ensmp.fr
CRI/ENSMP

Thème du cours

- L'abstraction c'est bien
 - Types de données abstraits
 - Analyse asymptotique
- Mais il faut parfois déconstruire
 - Quand il y a des “bugs”
 - Quand on s'intéresse à la performance
- Comprendre comment marche le système !

Fait I

Entiers et réels

int n'est pas entier float n'est pas réel

$$x^2 \geq 0 ?$$

$$(x + y) + z = x + (y + z) ?$$

float : oui !

int :

$$40000 * 40000 = 1600000000$$

$$50000 * 50000 = ?$$

int et uint : oui !

float :

$$(1e20 + -1e20) + 3,14 = 3,14$$

$$1e20 + (-1e20 + 3,14) = ?$$

Arithmétique des ordinateurs

- Pas de valeurs aléatoires
 - Propriétés mathématiques importantes
- Opérations finies
- Propriétés d'anneau sur les `int`
 - Commutatif, distributif, associatif
- Propriétés d'ordre sur les `float`
 - Monotone, valeur du signe

Fait 2

Il faut connaître l'assembleur

Pourquoi l'assembleur ?

- Peu de chances que vous l'utilisiez
 - Les compilateurs sont meilleurs que vous
- Comprendre le modèle d'exécution
 - Comportement des programmes
 - Performance des programmes
 - Logiciels système

Exemple de code

- Compteur de cycles
 - Registre 64 bits spécial (Intel)
 - +1 à chaque cycle
 - Lecture avec `rdtsc`
- Application
 - Mesure du temps (en cycles d'horloge)

```
double t;  
unsigned long n;  
start_counter ();  
P (n);  
t = get_counter ();  
printf ("P(%ld) required %f clock cycles (t/n=%f).\n", n,t,t/n);
```


Code de lecture du temps

- Code assembleur inclus dans du C (GCC)

<http://gcc.gnu.org/onlinedocs/gcc/Extended-Asm.html>

```
static unsigned cyc_hi = 0;
static unsigned cyc_lo = 0;

void access_counter (unsigned *hi, unsigned *lo)
{
    asm ("rdtsc; movl %%edx,%0; movl %%eax,%1"
        : "=r" (*hi), "=r" (*lo)
        : "%edx", "%eax");
}

void start_counter ()
{
    access_counter (&cyc_hi, &cyc_lo);
}
```

Code de lecture du temps

```
double get_counter ()
{
    unsigned ncyc_hi, ncyc_lo;
    unsigned hi, lo, borrow;

    access_counter (&ncyc_hi, &ncyc_lo);

    lo = ncyc_lo - cyc_lo;
    borrow = lo > ncyc_lo;
    hi = ncyc_hi - cyc_hi - borrow;
    return (double) hi * (1 << 30) * 4 + lo;
}
```

Mesurer le temps

- Plus compliqué qu'il n'y paraît
 - Nombreuses sources de variation
- Exemple :
 - Somme des entiers de 1 à n

```
unsigned long P(unsigned long n)
{
    unsigned long i;
    unsigned long sum = 1;
    for (i = 2; i < n; i++)
        sum += i;
    return sum;
}
```

Résultats

```
silber@verone:~$ ./compteur 100
P(100) required 1222.000000 clock cycles (t/n=12.220000).
silber@verone:~$ ./compteur 100
P(100) required 1035.000000 clock cycles (t/n=10.350000).
silber@verone:~$ ./compteur 1000
P(1000) required 7335.000000 clock cycles (t/n=7.335000).
silber@verone:~$ ./compteur 1000
P(1000) required 8910.000000 clock cycles (t/n=8.910000).
silber@verone:~$ ./compteur 100000
P(100000) required 702810.000000 clock cycles (t/n=7.028100).
silber@verone:~$ ./compteur 100000
P(100000) required 700342.000000 clock cycles (t/n=7.003420).
silber@verone:~$ ./compteur 10000000
P(10000000) required 72297975.000000 clock cycles (t/n=7.229798).
silber@verone:~$ ./compteur 10000000
P(10000000) required 73844647.000000 clock cycles (t/n=7.384465).
silber@verone:~$ ./compteur 1000000000
P(1000000000) required 7159377240.000000 clock cycles (t/n=7.159377).
silber@verone:~$ ./compteur 1000000000
P(1000000000) required 7190984070.000000 clock cycles (t/n=7.190984).
```

Fait 3

La mémoire a une
grande influence

La mémoire

- Est bornée
 - Elle doit être allouée et gérée
 - Beaucoup d'applications sont dominées par elle
- Les bugs de référence mémoire sont pernicious
 - Effets distants en temps et en espace
- Performance non uniforme
 - Caches et mémoire virtuelle
 - Adaptation des programmes nécessaire

Exemple de bug mémoire

```
f ()
{
  double d = 3.14;
  long int a[2];
  a[2] = 1073741824; /* Hors des bornes */
  printf ("d = %.15g\n", d);
}
```

PowerPC G5 / MacOS X / GCC

d = 3.14

Intel Xeon / Linux / GCC

d = 3.1399998664856

Intel Xeon / Linux / GCC -O2

d = 3.14
Segmentation fault

Erreurs mémoire

- C ou C++ ne fournit pas de protection mémoire
 - Bornes de tableaux / pointeurs invalides
 - Mauvaise gestion `malloc` / `free`
- Bugs difficiles à trouver
 - Effets ? Visibles ? Immédiats ?
- Comment ne pas faire d'erreurs mémoire
 - Java, Lisp, ML, ...
 - Comprendre le fonctionnement
 - Utiliser des outils pour détecter les erreurs

Performance mémoire

- Exemple : copie mémoire

```
void copyij (int src[2048][2048], int dst[2048][2048])
{
    int i,j;
    for (i = 0; i < 2048; i++)
        for (j = 0; j < 2048; j++)
            dst[i][j] = src[i][j];
}

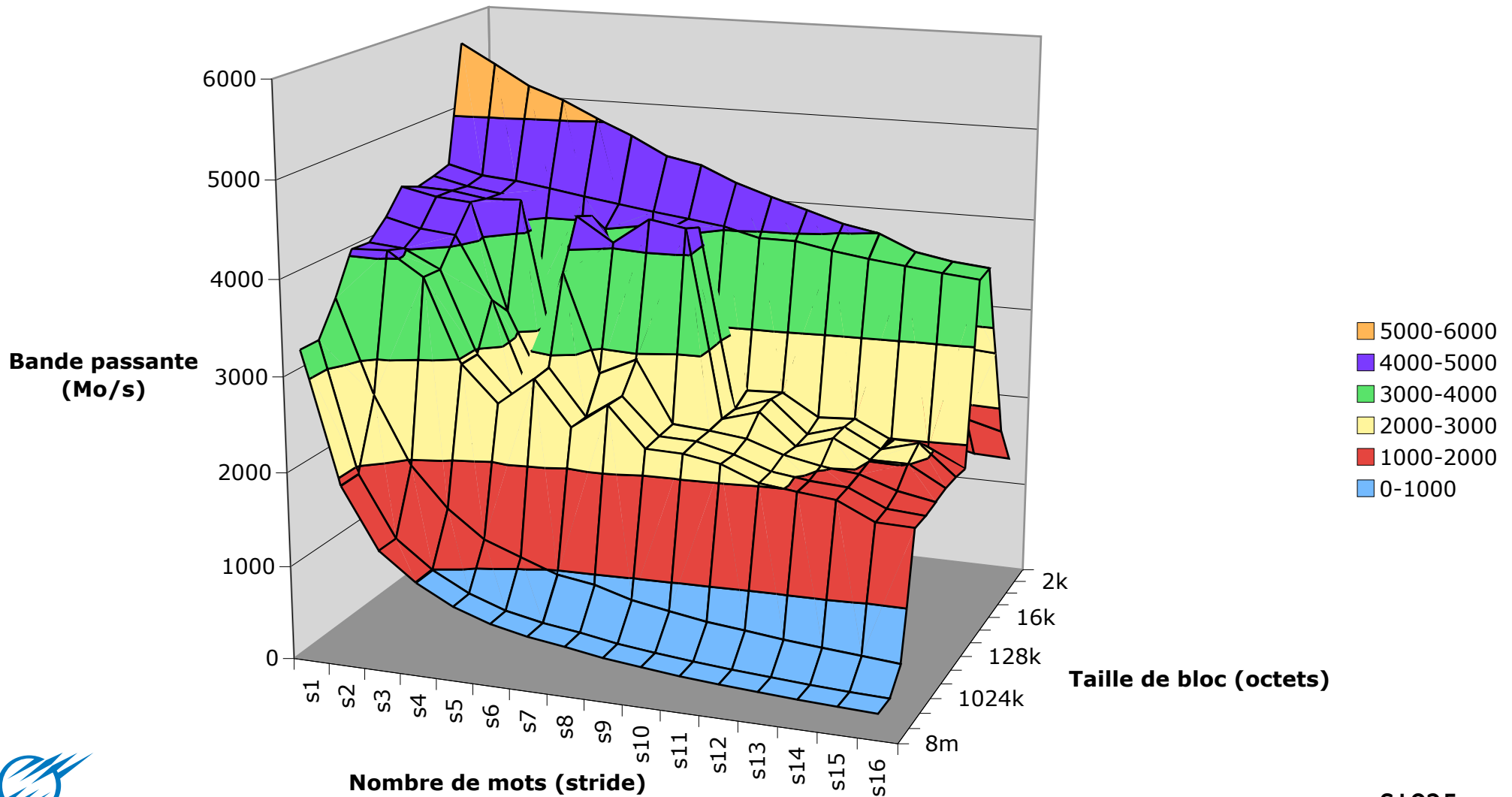
void copyji (int src[2048][2048], int dst[2048][2048])
{
    int i,j;
    for (j = 0; j < 2048; j++)
        for (i = 0; i < 2048; i++)
            dst[i][j] = src[i][j];
}
```

Intel Xeon / Linux / GCC

```
copyij required 168105788.000000 clock cycles.
copyji required 1614916177.000000 clock cycles.
```

Performance mémoire

Performance mémoire Intel Xeon



Fait 4

Il n'y a pas que la
complexité asymptotique

Complexité

- Les facteurs constant comptent !
 - Rapport de 1 à 10 très courant selon le code
 - Optimisation multi-niveaux
- Il faut comprendre le système pour optimiser
 - Comment le programme est compilé et exécuté
 - Comment on mesure les performances
 - Comment on identifie les goulots d'étranglement
 - Comment on améliore le code sans le rendre "illisible" : modularité, généricité, etc...

Fait 5

Un système informatique
ne fait pas qu'exécuter
des programmes

Entrées / sorties

- Les ordinateurs doivent traiter des données
 - Systèmes d'entrées/sorties sont critiques
 - Performance, fiabilité
- Ils communiquent entre eux via un réseau
 - Grande influence au niveau du système
 - Processus concurrents / parallélisme
 - Media non fiables
 - Interopérabilité
 - Complique encore la mesure des performances

Bibliographie

