

Rapport de TP2 OBCHPS

Yutai ZHAO

I. Introduction

Dans ce rapport, nous comparons les résultats obtenus en exécutant les programmes *dotprod* et *reduc*. Le programme *dotprod* calcule le produit scalaire de 2 vecteurs générés aléatoirement et *reduc* calcule la somme de toutes les valeurs du vecteur. Les calculs de chaque programme sont réalisés par 2 algorithmes, une version base et une version déroulée 8 fois. Les comparaisons porteront sur principalement 2 informations : l'écart type de latences (*stddev*) et la vitesse à laquelle les calculs sont faits (*mbps*), pour la suite nous utiliserons *stddev* et *mbps* comme notation pour parler de ces 2 informations. De plus, lors de l'analyse de *mbps*, le mot performance est interchangeable avec *mbps*. Les descriptions et comparaisons seront fournies sous formes de tableaux, de graphes. Des résumés descriptifs textuels seront également fournis, mais les **conclusions** sont plus intéressantes à lire.

II. Table de matières

| | | |
|-------|--|------|
| i. | Introduction..... | P.1 |
| ii. | Table de matières..... | P.1 |
| iii. | Implémentation de 2 fonctions..... | P.2 |
| iv. | les versions optimisées à priori : versions déroulées..... | P.2 |
| v. | Environnement et compilation..... | P.3 |
| vi. | Choix de paramètres et Exécution..... | P.3 |
| vii. | Flags d'optimisation..... | P.3 |
| viii. | Description et Comparaison des résultats..... | P.8 |
| | a) Résultats de <i>dotprod</i> | |
| | b) Résultats de <i>reduc</i> | |
| ix. | Conclusion..... | P.14 |
| x. | Outils et Scripts..... | P.14 |
| xi. | Références et Liens utiles..... | P.15 |

III. Implémentation de 2 fonctions

➤ *dotprod* version déroulée 8 fois :

```
f64 dotprod_unroll(f64 *restrict a, f64 *restrict b, u64 n)
{
    double d = 0 ;
    double r0 = 0 ;
    double r1 = 0 ;
    double r2 = 0 ;
    double r3 = 0 ;
    double r4 = 0 ;
    double r5 = 0 ;
    double r6 = 0 ;
    double r7 = 0 ;
    for (u64 i = 0; i < n; i+=8){
        r0 += a[i] * b[i];
        r1 += a[i+1] * b[i+1];
        r2 += a[i+2] * b[i+2];
        r3 += a[i+3] * b[i+3];
        r4 += a[i+4] * b[i+4];
        r5 += a[i+5] * b[i+5];
        r6 += a[i+6] * b[i+6];
        r7 += a[i+7] * b[i+7];
    }
    d = r0+r1+r2+r3+r4+r5+r6+r7;
    return d;
}
```

➤ *reduc* version déroulée 8 fois :

```
f64 reduc_unroll(f64 *restrict a, u64 n) \\check kernels.c to see another version
{
    double d = 0.0
    for (u64 i = 0; i < n; i+=8){
        d += a[i] + a[i+1] + a[i+2] + a[i+3] + a[i+4] + a[i+5] + a[i+6] + a[i+7];
    }
    return d;
}
```

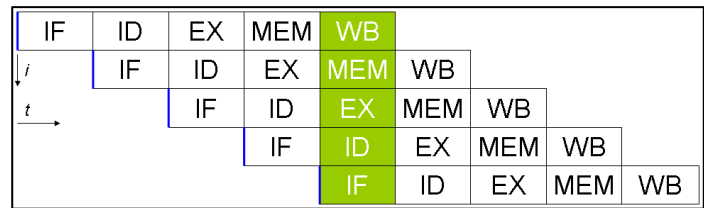
IV. les versions optimisées à priori : versions déroulées

Les instructions sans pipeline sont exécutées l'une après l'autre



¹ [https://fr.wikipedia.org/wiki/Pipeline_\(architecture_des_processeurs\)](https://fr.wikipedia.org/wiki/Pipeline_(architecture_des_processeurs))

Le pipeline permet à une instruction de s'exécuter sans attendre que la précédente soit terminée :



Donc, à travers les fonctions implémentées, qui sont les versions déroulées x8, on essaye de remplir le pipeline afin d'exécuter 8 instructions parallèlement.

V. Environnement et compilation

Chaque programme, à savoir *dotprod* et *reduc*, est exécuté sur un MacOS, les informations sur le CPU, le CACHE sont fournies dans *cpu_info.txt*, *cache_info.txt*. Vu que les commandes données ne fonctionnent pas sur mon OS, les informations sont obtenues respectivement avec ses deux commandes : `sysctl -a | grep machdep.cpu` et `sysctl -a | grep cache`. Je n'ai pas trouvé de commandes équivalentes pour `cpupower` et `taskset`.

Chaque programme est généré par 2 compilateurs GCC et CLANG dont les versions sont respectivement obtenues par `brew info gcc` et `clang --version` sont fournies dans un *compiler_info.txt* : la version de CLANG est 14.0.6, la version de GCC est 13.2.0.

Chaque programme est généré par des flags d'optimisation différents (-O0,-O1,-O2,-O3,-Ofast). Le choix des flags est premièrement dû au fait que ce sont des flags présentés dans le cours, sinon nous pouvons également consulter le site de GCC pour d'autres flags comme -Os,-Oz, mais comme ils « optimize for size rather than speed [...] enabling most -O2 optimizations »³ nous nous n'intéresserons pas aux ces flags.

VI. Choix de paramètres et Exécution

Pour éviter de tomber sur une valeur aberrante, qui a eu lieu souvent lors de la 1ere exécution, chaque programme est exécuté 101 fois et **il n'y que la médiane sera prise en compte pour la description et la comparaison de mbps**.

Chaque programme est exécuté avec les paramètres $n=8$ $r=1000$. Vu que la fonction « *aligned_alloc* » dans le fichier *main.c* prend « *ALIGN64* » et « *size* » comme arguments et que « 64-bit aligned is 8 bytes aligned »⁴. Ainsi, « *size* » qui est « the number of bytes to allocate. An integral multiple of alignment »⁵ oblige que n prenne une valeur étant un multiple de 8. J'ai hésité pour la valeur de n en voulant tester les versions pour $n = 8000$, $r=10$ qui fait que le cache 1 soit bien rempli, mais les valeurs de *stddev* sont tous devenues très grandes. Cela signifie que les valeurs de *mbps* sont très diverses, donc elles deviennent insignifiantes.

VII. Flags d'optimisation

Les comportements des flags d'optimisation dépendent de compilateurs ainsi que leurs versions, mais en général les optimisations sont de plus en plus agressives. Voici une brève description prise pendant le Tp, d'ailleurs je n'ai pas fait attention de noter le compilateur utilisé ni sa version :

-O0 : interdit toute optimisation. -O1 : accès aux certaines optimisations, il permet par exemple au compilateur de supprimer les variables jamais utilisées. -O2 : accès aux optimisations de -O1 et d'autres, il permet par exemple au compilateur de remplacer un appel d'une fonction par le corps de la fonction elle-même afin d'éviter de faire un appel.

² [https://fr.wikipedia.org/wiki/Pipeline_\(architecture_des_processeurs\)](https://fr.wikipedia.org/wiki/Pipeline_(architecture_des_processeurs))

³ <https://gcc.gnu.org/onlinedocs/gcc/Optimize-Options.html>

⁴ https://en.wikipedia.org/wiki/Data_structure_alignment

⁵ https://en.cppreference.com/w/c/memory/aligned_alloc

-O3 : accès aux optimisations de -O2 et d'autres. -Ofast : accès aux optimisations de -O3 et d'autres, il permet au compilateur de nuire notamment les précisions des calculs maths pour accélérer un programme.

Nous pouvons d'ailleurs jeter un coup d'œil sur la version BASE de *dotprod* en langage assembleur provenant du site COMPILER EXPLORER⁶ afin d'étudier plus précisément les effets des flags d'optimisation sur le code. Les paramètres de compilation tels que le compilateur choisi et sa version sont bien ajustés et correspondent aux informations fournies, c'est-à-dire que : CLANG : v.14.0.0, GCC : v.13.2.0.

Dotprod – BASE – GCC – O0 :

```
dotprod_base:
    pushq    %rbp
    movq     %rsp, %rbp
    movq     %rdi, -24(%rbp)
    movq     %rsi, -32(%rbp)
    movq     %rdx, -40(%rbp)
    pxor     %xmm0, %xmm0
    movsd    %xmm0, -8(%rbp)
    movq     $0, -16(%rbp)
    jmp      .L2
.L3:
    movq     -16(%rbp), %rax
    leaq     0(,%rax,8), %rdx
    movq     -24(%rbp), %rax
    addq     %rdx, %rax
    movsd    (%rax), %xmm1
    movq     -16(%rbp), %rax
    leaq     0(,%rax,8), %rdx
    movq     -32(%rbp), %rax
    addq     %rdx, %rax
    movsd    (%rax), %xmm0
    mulsd    %xmm1, %xmm0
    movsd    -8(%rbp), %xmm1
    addsd    %xmm1, %xmm0
    movsd    %xmm0, -8(%rbp)
    addq     $1, -16(%rbp)
.L2:
    movq     -16(%rbp), %rax
    cmpq     -40(%rbp), %rax
    jb       .L3
    movsd    -8(%rbp), %xmm0
    movq     %xmm0, %rax
    movq     %rax, %xmm0
    popq     %rbp
    ret
```

Dotprod – BASE – GCC – O1 :

```
dotprod_base:
    testq    %rdx, %rdx
    je       .L4
    movl     $0, %eax
    pxor     %xmm1, %xmm1
.L3:
    movsd    (%rdi,%rax,8), %xmm0
    mulsd    (%rsi,%rax,8), %xmm0
    addsd    %xmm0, %xmm1
    addq     $1, %rax
    cmpq     %rax, %rdx
    jne      .L3
.L1:
    movapd   %xmm1, %xmm0
    ret
.L4:
    pxor     %xmm1, %xmm1
    jmp      .L1
```

Dotprod – BASE – GCC – O2 :

```
dotprod_base:
    testq    %rdx, %rdx
    je       .L4
    xorl     %eax, %eax
    pxor     %xmm1, %xmm1
.L3:
    movsd    (%rdi,%rax,8), %xmm0
    mulsd    (%rsi,%rax,8), %xmm0
    addq     $1, %rax
    addsd    %xmm0, %xmm1
    cmpq     %rax, %rdx
    jne      .L3
    movapd   %xmm1, %xmm0
    ret
.L4:
    pxor     %xmm1, %xmm1
    movapd   %xmm1, %xmm0
    ret
```

⁶ <https://godbolt.org>

Dotprod – BASE – GCC – O3 :

```
dotprod_base:
    testq    %rdx, %rdx
    je       .L7
    cmpq     $1, %rdx
    je       .L8
    movq     %rdx, %rcx
    xorl     %eax, %eax
    pxor     %xmm0, %xmm0
    shrq     %rcx
    salq     $4, %rcx

.L4:
    movupd   (%rdi,%rax), %xmm1
    movupd   (%rsi,%rax), %xmm3
    addq     $16, %rax
    mulpd    %xmm3, %xmm1
    addsd    %xmm1, %xmm0
    unpckhpd    %xmm1, %xmm1
    addsd    %xmm1, %xmm0
    cmpq     %rcx, %rax
    jne      .L4
    testb    $1, %dl
    je       .L1
    andq     $-2, %rdx

.L3:
    movsd    (%rsi,%rdx,8), %xmm1
    mulsd    (%rdi,%rdx,8), %xmm1
    addsd    %xmm1, %xmm0
    ret

.L7:
    pxor     %xmm0, %xmm0

.L1:
    ret

.L8:
    xorl     %edx, %edx
    pxor     %xmm0, %xmm0
    jmp      .L3
```

Dotprod – BASE – GCC – Ofast :

```
dotprod_base:
    testq    %rdx, %rdx
    je       .L7
    cmpq     $1, %rdx
    je       .L8
    movq     %rdx, %rcx
    xorl     %eax, %eax
    pxor     %xmm2, %xmm2
    shrq     %rcx
    salq     $4, %rcx

.L4:
    movupd   (%rdi,%rax), %xmm0
    movupd   (%rsi,%rax), %xmm3
    addq     $16, %rax
    mulpd    %xmm3, %xmm0
    addpd    %xmm0, %xmm2
    cmpq     %rcx, %rax
    jne      .L4
    movapd   %xmm2, %xmm1
    unpckhpd    %xmm2, %xmm1
    addpd    %xmm2, %xmm1
    testb    $1, %dl
    je       .L1
    andq     $-2, %rdx

.L3:
    movsd    (%rsi,%rdx,8), %xmm0
    mulsd    (%rdi,%rdx,8), %xmm0
    addsd    %xmm0, %xmm1

.L1:
    movapd   %xmm1, %xmm0
    ret

.L7:
    pxor     %xmm1, %xmm1
    movapd   %xmm1, %xmm0
    ret

.L8:
    xorl     %edx, %edx
    pxor     %xmm1, %xmm1
    jmp      .L3
```

Dotprod – BASE – CLANG – O0 :

```
dotprod_base:
    pushq    %rbp
    movq     %rsp, %rbp
    movq     %rdi, -8(%rbp)
    movq     %rsi, -16(%rbp)
    movq     %rdx, -24(%rbp)
    xorps    %xmm0, %xmm0
    movsd    %xmm0, -32(%rbp)
    movq     $0, -40(%rbp)
.LBB0_1:
    movq     -40(%rbp), %rax
    cmpq     -24(%rbp), %rax
    jae      .LBB0_4
    movq     -8(%rbp), %rax
    movq     -40(%rbp), %rcx
    movsd    (%rax,%rcx,8), %xmm0
    movq     -16(%rbp), %rax
    movq     -40(%rbp), %rcx
    movsd    (%rax,%rcx,8), %xmm1
    movsd    -32(%rbp), %xmm2
    mulsd    %xmm2, %xmm0
    addsd    %xmm1, %xmm0
    movsd    %xmm0, -32(%rbp)
    movq     -40(%rbp), %rax
    addq     $1, %rax
    movq     %rax, -40(%rbp)
    jmp      .LBB0_1
.LBB0_4:
    movsd    -32(%rbp), %xmm0
    popq     %rbp
    retq
```

Dotprod – BASE – CLANG – O1 :

```
dotprod_base:
    xorpd    %xmm0, %xmm0
    testq    %rdx, %rdx
    je       .LBB0_3
    xorl     %eax, %eax
.LBB0_2:
    movsd    (%rdi,%rax,8), %xmm1
    mulsd    (%rsi,%rax,8), %xmm1
    addsd    %xmm1, %xmm0
    addq     $1, %rax
    cmpq     %rax, %rdx
    jne      .LBB0_2
.LBB0_3:
    retq
```

Dotprod – BASE – CLANG – O2 -O3 :

```
dotprod_base:
    testq    %rdx, %rdx
    je       .LBB0_1
    leaq     -1(%rdx), %rcx
    movl     %edx, %eax
    andl     $3, %eax
    cmpq     $3, %rcx
    jae      .LBB0_8
    xorpd    %xmm0, %xmm0
    xorl     %ecx, %ecx
    jmp      .LBB0_4
.LBB0_1:
    xorps    %xmm0, %xmm0
    retq
.LBB0_8:
    andq     $-4, %rdx
    xorpd    %xmm0, %xmm0
    xorl     %ecx, %ecx
.LBB0_9:
    movsd    (%rdi,%rcx,8), %xmm1
    movsd    8(%rdi,%rcx,8), %xmm2
    mulsd    (%rsi,%rcx,8), %xmm1
    mulsd    8(%rsi,%rcx,8), %xmm2
    addsd    %xmm0, %xmm1
    movsd    16(%rdi,%rcx,8), %xmm3
    mulsd    16(%rsi,%rcx,8), %xmm3
    addsd    %xmm1, %xmm2
    movsd    24(%rdi,%rcx,8), %xmm0
    mulsd    24(%rsi,%rcx,8), %xmm0
    addsd    %xmm2, %xmm3
    addsd    %xmm3, %xmm0
    addq     $4, %rcx
    cmpq     %rcx, %rdx
    jne      .LBB0_9
.LBB0_4:
    testq    %rax, %rax
    je       .LBB0_7
    leaq     (%rsi,%rcx,8), %rdx
    leaq     (%rdi,%rcx,8), %rcx
    xorl     %esi, %esi
.LBB0_6:
    movsd    (%rcx,%rsi,8), %xmm1
    mulsd    (%rdx,%rsi,8), %xmm1
    addsd    %xmm1, %xmm0
    addq     $1, %rsi
    cmpq     %rsi, %rax
    jne      .LBB0_6
.LBB0_7:
    retq
```

Dotprod – BASE – CLANG – Ofast :

dotprod_base:

```
    testq    %rdx, %rdx
    je       .LBB0_1
    cmpq     $4, %rdx
    jae      .LBB0_4
    xorpd    %xmm0, %xmm0
    xorl     %eax, %eax
    jmp      .LBB0_11
```

.LBB0_1:

```
    xorps    %xmm0, %xmm0
    retq
```

.LBB0_4:

```
    movq     %rdx, %rax
    andq     $-4, %rax
    leaq     -4(%rax), %rcx
    movq     %rcx, %r8
    shrq     $2, %r8
    addq     $1, %r8
    testq    %rcx, %rcx
    je       .LBB0_5
    movq     %r8, %r9
    andq     $-2, %r9
    xorpd    %xmm1, %xmm1
    xorl     %ecx, %ecx
    xorpd    %xmm0, %xmm0
```

.LBB0_7:

```
    movupd   (%rdi,%rcx,8), %xmm2
    movupd   16(%rdi,%rcx,8), %xmm3
    movupd   32(%rdi,%rcx,8), %xmm4
    movupd   48(%rdi,%rcx,8), %xmm5
    movupd   (%rsi,%rcx,8), %xmm6
    mulpd    %xmm2, %xmm6
    addpd    %xmm1, %xmm6
    movupd   16(%rsi,%rcx,8), %xmm2
    mulpd    %xmm3, %xmm2
    addpd    %xmm0, %xmm2
    movupd   32(%rsi,%rcx,8), %xmm1
    mulpd    %xmm4, %xmm1
    addpd    %xmm6, %xmm1
    movupd   48(%rsi,%rcx,8), %xmm0
    mulpd    %xmm5, %xmm0
    addpd    %xmm2, %xmm0
    addq     $8, %rcx
    addq     $-2, %r9
    jne      .LBB0_7
    testb    $1, %r8b
    je       .LBB0_10
```

.LBB0_9:

```
    movupd   (%rdi,%rcx,8), %xmm2
    movupd   16(%rdi,%rcx,8), %xmm3
    movupd   (%rsi,%rcx,8), %xmm4
    mulpd    %xmm2, %xmm4
    addpd    %xmm4, %xmm1
    movupd   16(%rsi,%rcx,8), %xmm2
    mulpd    %xmm3, %xmm2
    addpd    %xmm2, %xmm0
```

.LBB0_10:

```
    addpd    %xmm0, %xmm1
    movapd   %xmm1, %xmm0
    unpckhpd    %xmm1, %xmm0
    addsd    %xmm1, %xmm0
    cmpq     %rdx, %rax
    je       .LBB0_12
```

.LBB0_11:

```
    movsd    (%rsi,%rax,8), %xmm1
    mulsd    (%rdi,%rax,8), %xmm1
    addsd    %xmm1, %xmm0
    addq     $1, %rax
    cmpq     %rax, %rdx
    jne      .LBB0_11
```

.LBB0_12:

```
    retq
```

.LBB0_5:

```
    xorpd    %xmm1, %xmm1
    xorl     %ecx, %ecx
    xorpd    %xmm0, %xmm0
    testb    $1, %r8b
    jne      .LBB0_9
    jmp      .LBB0_10
```

D'après ces lignes surlignées en jaune, nous pouvons en tirer quelques remarques :

| Quelques optimisations de flags pour dotprod BASE | | | | | | | | |
|---|--------|--------|--------|--------|----------|----------|----------|----------|
| | GCC O1 | GCC O2 | GCC O3 | GCC Of | CLANG O1 | CLANG O2 | CLANG O3 | CLANG Of |
| UNROLL 4 | | | | | | ✓ | ✓ | ✓ |
| SD | ✓ | ✓ | | | ✓ | ✓ | ✓ | |
| PD | | | ✓ | ✓ | | | | ✓ |

UNROLL 4 : Déroulage x4, *SD* : scalaire double, *PD* : packed double (vectorisation de deux SD)

VIII. Description et Comparaison des résultats

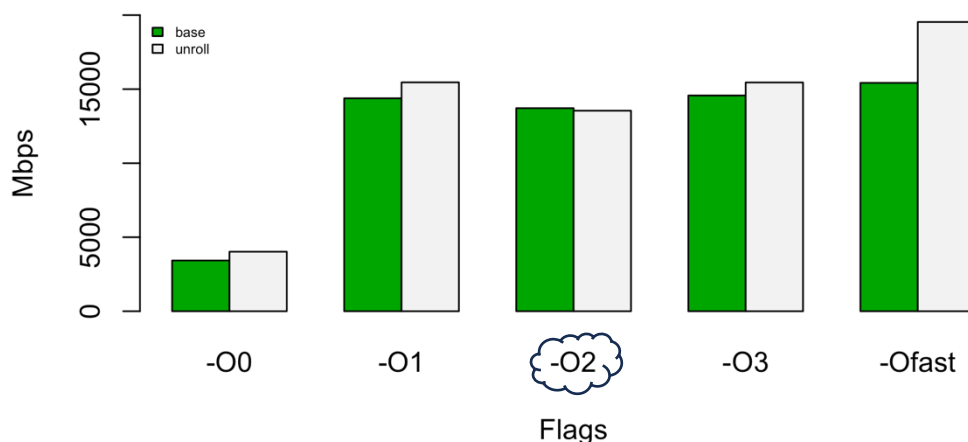
➤ Résultats de dotprod

❖ Comparaison de mbps (Mib/s) entre version BASE et UNROLL

La performance de chaque version est fortement influencée par les flags d'optimisation. En effet, nous pouvons même dire que, en compilant avec flags différents, de nombreuses versions dérivées sont générées. Donc en fin, nous n'avons pas que 2 versions, mais environs 2x5 versions. Donc, nous pouvons prétendre qu'une comparaison suivant ces étapes pourrait faciliter la compréhension et la lecture des résultats : d'abord comparer l'évolution des *mbps* d'une version compilée avec flags différents, puis comparer les *mbps* entre différentes versions compilées avec le même flag.

| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
|-------|--------|-------|-----|-----|---|------|---------|--------|--------|--------|---------------|-----------|
| O0 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 277.812 | 17.688 | 18.061 | 17.819 | 0.074(0.418%) | 3425.279 |
| O0 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 39.193 | 15.128 | 15.31 | 15.182 | 0.034(0.223%) | 4020.103 |
| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O1 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 106.096 | 4.226 | 4.325 | 4.243 | 0.017(0.399%) | 14383.468 |
| O1 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 533.195 | 3.936 | 3.986 | 3.948 | 0.009(0.230%) | 15458.817 |
| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O2 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 166.315 | 3.938 | 4.517 | 4.45 | 0.152(3.412%) | 13715.765 |
| O2 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 176 | 4.495 | 4.539 | 4.506 | 0.009(0.202%) | 13544.579 |
| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O3 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 126.593 | 3.669 | 4.234 | 4.189 | 0.121(2.877%) | 14570.762 |
| O3 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 122.081 | 3.939 | 3.995 | 3.95 | 0.010(0.261%) | 15451.464 |
| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| Ofast | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 187.507 | 3.938 | 4.265 | 3.957 | 0.056(1.404%) | 15423.068 |
| Ofast | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 743.226 | 3.107 | 3.383 | 3.124 | 0.048(1.526%) | 19535.228 |

dotprod mbps (gcc)

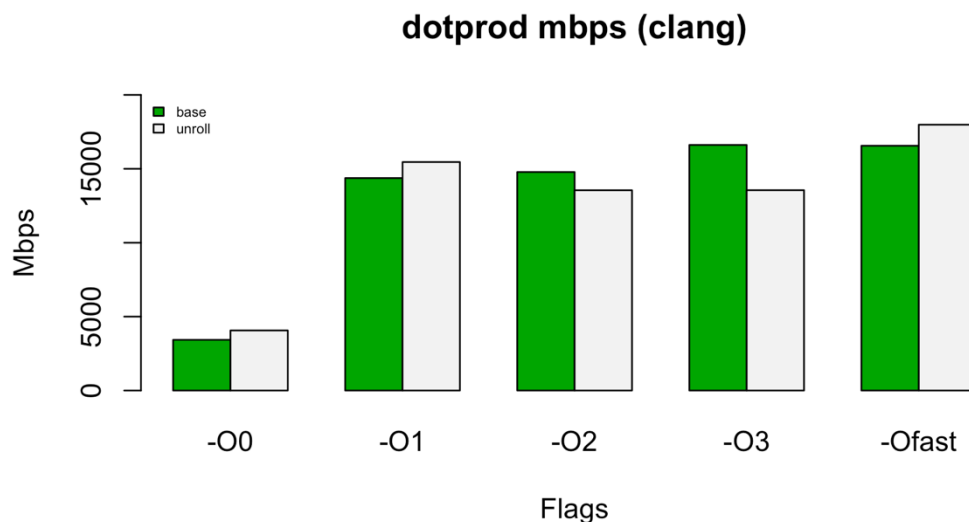


Pour BASE et UNROLL, généralement quand le flag d'optimisation s'élève, *mbps* du programme augmente, mais ce n'est pas vrai pour -O2.

Pour chaque flag, *mbps* de UNROLL est généralement plus élevée que celle de BASE, mais ce n'est pas vrai pour -O2.

Donc négligeant -O0, -O2 UNROLL a une *mbps* plus base et -Ofast UNROLL a une *mbps* plus élevée

| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
|-------|--------|-------|-----|-----|---|------|---------|--------|--------|--------|---------------|-----------|
| O0 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 94.414 | 17.698 | 18.07 | 17.808 | 0.078(0.436%) | 3427.488 |
| O0 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 178.689 | 14.983 | 15.106 | 15.016 | 0.023(0.154%) | 4064.658 |
| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O1 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 460.535 | 4.225 | 4.437 | 4.247 | 0.036(0.844%) | 14370.64 |
| O1 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 125.639 | 3.937 | 3.979 | 3.948 | 0.009(0.228%) | 15458.224 |
| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O2 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 244.672 | 3.663 | 4.232 | 4.129 | 0.203(4.923%) | 14781.416 |
| O2 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 35.49 | 4.494 | 4.558 | 4.505 | 0.011(0.252%) | 13549.317 |
| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O3 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 221.43 | 3.659 | 3.867 | 3.674 | 0.035(0.954%) | 16611.219 |
| O3 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 190.225 | 4.491 | 4.535 | 4.503 | 0.009(0.193%) | 13552.964 |
| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| Ofast | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 94.86 | 3.662 | 3.954 | 3.686 | 0.062(1.682%) | 16559.732 |
| Ofast | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 385.585 | 3.384 | 3.43 | 3.394 | 0.008(0.239%) | 17984.055 |



Pour BASE, quand le flag d'optimisation s'élève, la *mbps* du programme augmente en général. Pour UNROLL, *mbps* de -O1, -Ofast sont les plus enlevées, en revanche *mbps* de -O2, -O3 sont les plus bases.

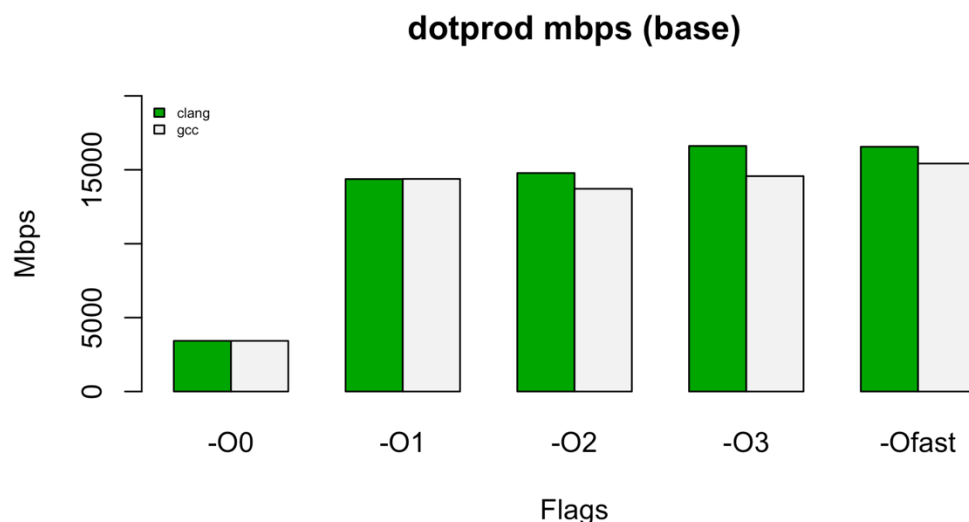
Pour -O2, -O3 les *mbps* de BASE sont plus élevées que celles de UNROLL, sinon ans les autres cas c'est l'inverse.

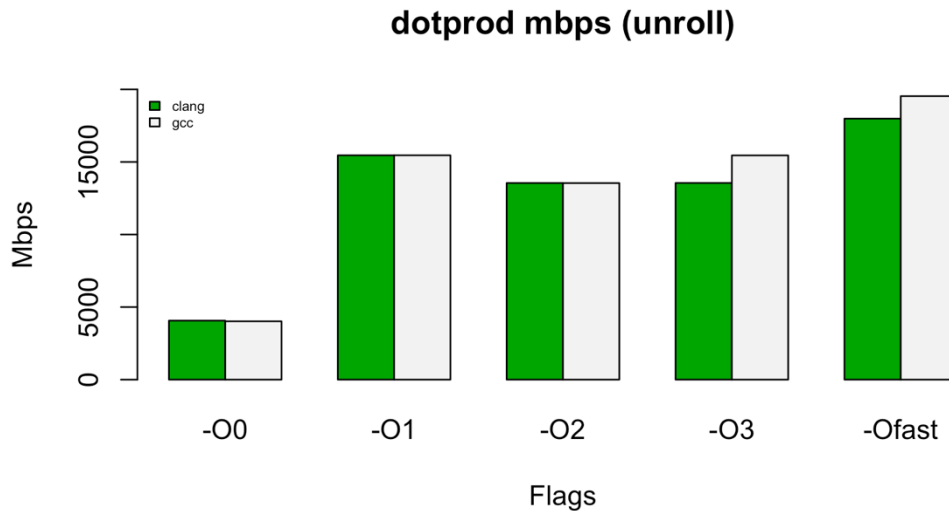
Donc négligeant -O0, -O2 et -O3 UNROLL ont les plus bases *mbps*, -Ofast a la plus élevée *mbps*

Conclusion :

Dans les deux cas de compilateurs, les performances de UNROLL sont plus évidentes : -O2 UNROLL a la plus base *mbps*, à priori -O3 UNROLL l'a aussi, sinon -Ofast UNROLL a la plus élevée *mbps*. En revanche, les *mbps* de BASE ne sont pas homogènes quand nous changeons les compilateurs. Cela nous amène à s'intéresser plus précisément aux différences de *mbps* engendrées par des compilateurs différents.

❖ Comparaison de mbps (Mib/s) entre compilateur CLANG et GCC





D'abord nous observons que CLANG génère les versions de BASE dont *mbps* sont plus élevées avec les flags -O2,-O3, -Ofast. Puis nous observons que GCC génère les versions de UNROLL dont *mbps* sont plus élevées avec les flags -O3,-Ofast. Dans d'autres cas, les différences de *mbps* sont négligeables.

Conclusion :

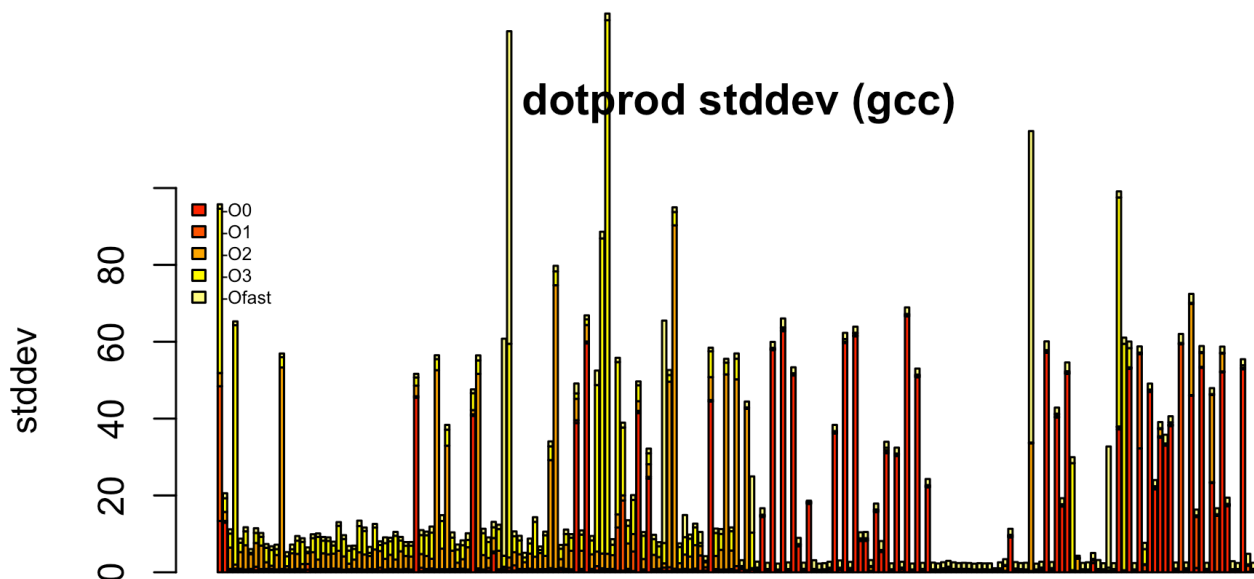
Alors, analysons pourquoi BASE est plus performant avec CLANG et UNROLL est plus performant avec GCC en consultant le site [COMPILER EXPLORER](http://COMPILER-EXPLORER.COM).

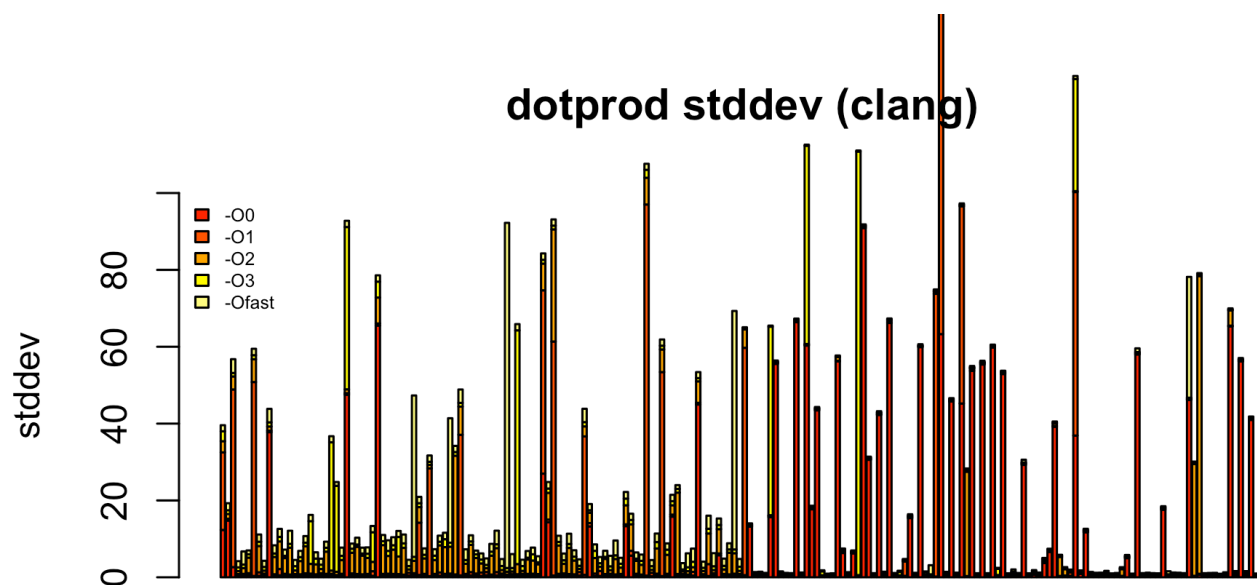
D'un côté, nous pouvons prétendre que cela liée au fait que les optimisations de CLANG comparées à GCC sont trop agressives avec les flags tels que -O2,-O3,-Ofast qui font des déroulages. Donc ce déroulage contribue à la *mbps* de BASE qui n'est pas déroulé, mais pour UNROLL qui est déjà déroulé, les inconvénients d'un extra-déroulage compensent les avantages d'un déroulage. Par exemple, que le pipeline soit rempli et il y a encore des instructions qui ne soient pas dans le pipeline, nous perdons ainsi le parallélisme. D'un autre côté, GCC ne fait pas de déroulages, mais une vectorisation avec les flags -O3 et -Ofast, il est donc plus cohérent avec UNROLL.

A noter : une vectorisation des *SD* permet d'accélérer le programme, car un registre *xmm* fait 128 bits, or un *SD* est 64 bits, donc en stockant un *SD* dans un *xmm*, nous prenons que la moitié de l'espace de *xmm*, l'autre est gaspillé. Donc en stockant deux *SD* dans un *xmm* et en faisant les opérations avec *PD*, nous bénéficions tous les espaces de *xmm*

❖ Comparaison de stddev (%)

La 1ere moitié de histogrammes sont les 101 résultats de BASE, l'autre moitié de histogrammes sont ceux de UNROLL





Visuellement les histogrammes en rouges sont moins nombreux et moins élevés dans le 1er graphe, nous prétendons qu'alors les versions compilées par GCC sont plus stables, notamment celles générées par les flags -O0 et -O1.

Donc à priori, dans les cas comme ci-dessus, où les *mbps* de CLANG -O0/-O1 et GCC -O0/-O1 sont presque identiques, nous choisirons GCC comme notre compilateur pour faire une compilation avec les flags -O0,-O1.

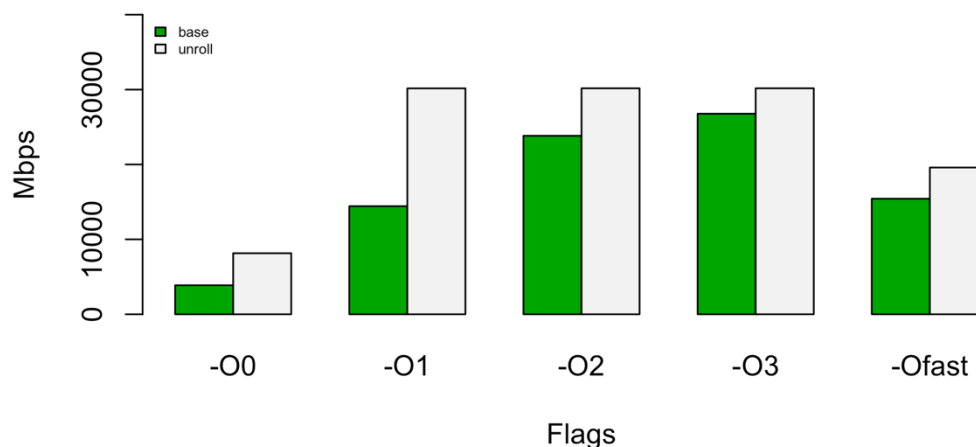
➤ Résultats de reduc

❖ Comparaison de mbps (Mib/s) entre version BASE et UNROLL

Vu que les résultats obtenus par GCC et CLANG sont très homogènes, nous les décrivons ensemble :

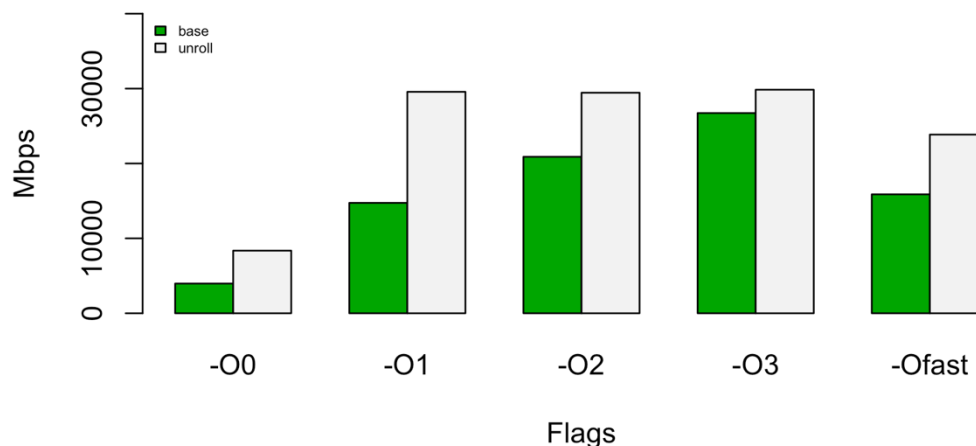
| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
|-------|--------|-------|-----|-----|---|------|---------|--------|--------|--------|---------------|-----------|
| O0 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 36.933 | 15.693 | 16.092 | 15.761 | 0.066(0.421%) | 3872.521 |
| O0 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 35.947 | 7.454 | 7.663 | 7.488 | 0.034(0.455%) | 8151.227 |
| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O1 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 16.453 | 4.214 | 4.345 | 4.229 | 0.022(0.516%) | 14432.527 |
| O1 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 559.876 | 2.013 | 2.079 | 2.024 | 0.011(0.548%) | 30162.935 |
| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O2 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 37.386 | 2.547 | 2.639 | 2.561 | 0.015(0.581%) | 23829.729 |
| O2 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 17.173 | 2.013 | 2.058 | 2.023 | 0.008(0.377%) | 30171.52 |
| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O3 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 14.853 | 2.266 | 2.454 | 2.28 | 0.032(1.383%) | 26773.72 |
| O3 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 28.274 | 2.013 | 2.063 | 2.023 | 0.009(0.444%) | 30171.972 |
| GCC | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| Ofast | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 21.642 | 3.94 | 4.187 | 3.956 | 0.042(1.059%) | 15428.857 |
| Ofast | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 20.125 | 3.107 | 3.137 | 3.115 | 0.006(0.187%) | 19596.238 |

reduc mbps (gcc)



| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
|-------|--------|-------|-----|-----|---|------|---------|--------|--------|--------|---------------|-----------|
| O0 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 105.659 | 15.339 | 15.701 | 15.402 | 0.059(0.383%) | 3962.877 |
| O0 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 22.488 | 7.272 | 7.446 | 7.3 | 0.030(0.406%) | 8361.397 |
| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O1 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 56.854 | 3.94 | 4.524 | 4.141 | 0.168(4.068%) | 14738.692 |
| O1 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 13.635 | 2.03 | 2.279 | 2.064 | 0.045(2.193%) | 29569.126 |
| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O2 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 91.367 | 2.827 | 3.396 | 2.921 | 0.111(3.806%) | 20898.113 |
| O2 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 68.265 | 2.03 | 2.494 | 2.073 | 0.088(4.267%) | 29449.8 |
| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| O3 | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 21.859 | 2.268 | 2.464 | 2.283 | 0.033(1.437%) | 26735.338 |
| O3 | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 43.628 | 2.028 | 2.271 | 2.045 | 0.042(2.045%) | 29847.811 |
| CLANG | title | KiB | MiB | GiB | n | r | d | min | max | mean | stddev(%) | MiB/s |
| Ofast | BASE | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 19.149 | 3.807 | 4.492 | 3.845 | 0.119(3.104%) | 15874.653 |
| Ofast | UNROLL | 0.125 | 0 | 0 | 8 | 1000 | 288.112 | 2.55 | 2.584 | 2.558 | 0.006(0.250%) | 23860.216 |

reduc mbps (clang)



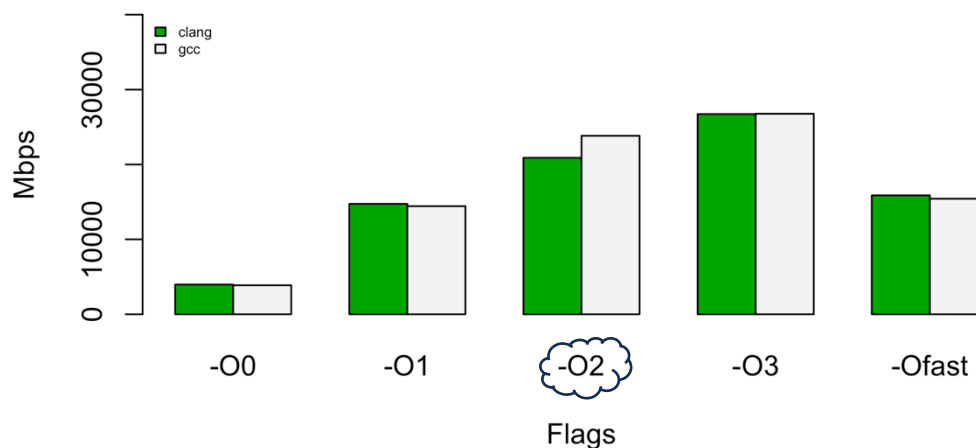
Pour BASE, quand le flag d'optimisation est plus s'élève, *mbps* du programme augmente monotonement jusqu'à -O3 et retombe avec -Ofast. Pour UNROLL, *mbps* du programme atteint son pic avec -O1, -O2, -O3, puis retombe aussi avec -Ofast. Pour tous les flags, les performances de UNROLL sont meilleures que celles de BASE. Donc négligeant -O0, -O1, -O2 et -O3 UNROLL ont les plus élevées *mbps*, -Ofast BASE a la plus base *mbps*.

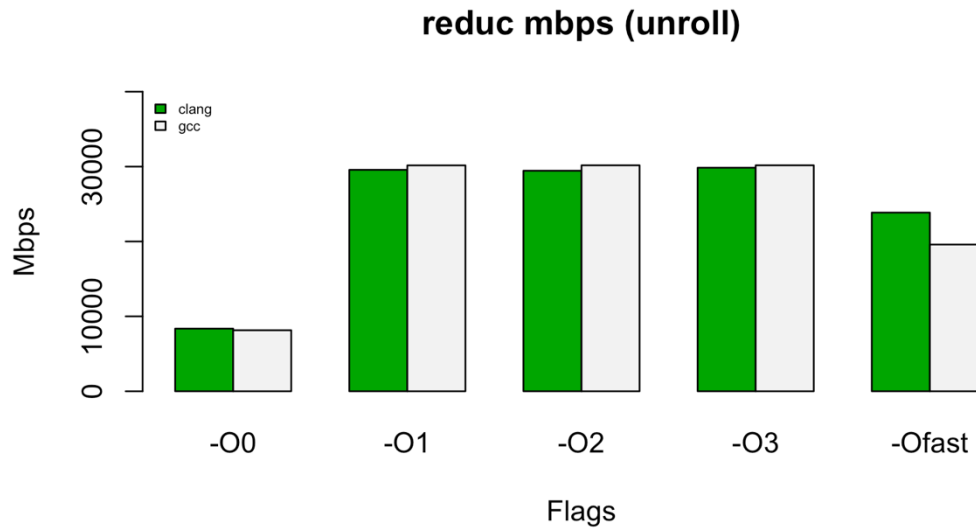
Conclusion :

il parait que nous obtenons exactement les mêmes valeurs de *mbps* avec ces deux compilateurs, les *mbps* de UNROLL et BASE sont toutes très homogènes. Cela nous amène à s'intéresser plus précisément aux différences de *mbps* engendrées par les compilateurs différents.

❖ Comparaison de mbps (Mib/s) entre compilateur CLANG et GCC

reduc mbps (base)





D'abord nous observons que CLANG génère les versions de BASE plus performantes avec la plupart de flags, sauf qu'avec le flag -O2, GCC -O2 BASE est plus performante que CLANG -O2 BASE.

Puis nous observons que GCC génère les versions de UNROLL plus performantes avec les flags -O1,-O2,-O3, sauf qu'avec le flag -Ofast, CLANG -Ofast UNROLL est plus performante que GCC -Ofast UNROLL.

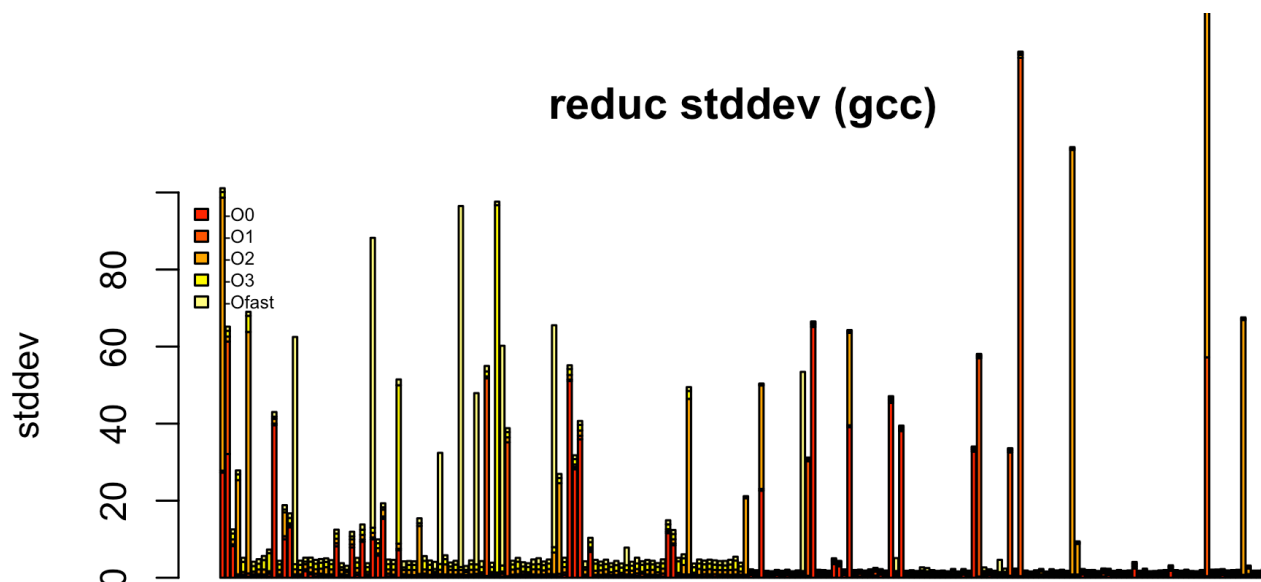
Conclusion :

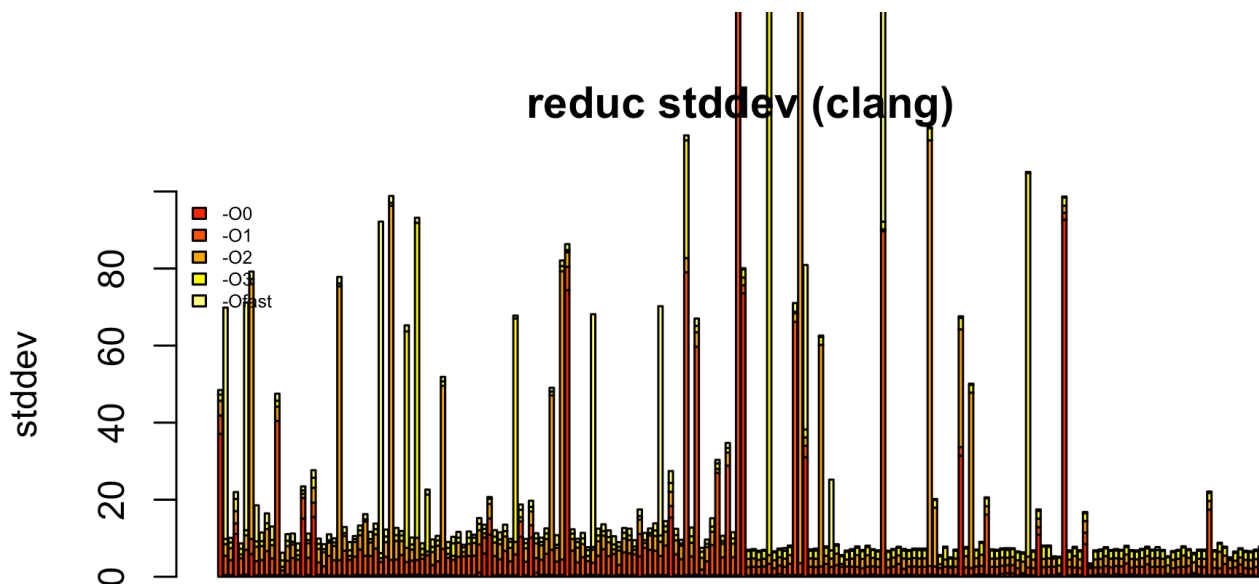
Comme *dotprod*, en regardant toutes les versions en langage assembleur, ces différences sont principalement engendrées par la vectorisation et le déroulage. Plus précisément par le fait que GCC fait le déroulage si nous le faisons à la main, sinon il ne le fait pas et que CLANG ne fait pas la vectorisation (sauf -Ofast) alors que GCC la fait.

Cependant, nous constatons deux comportements en particulier. D'abord, contrairement aux cas de *dotprod*, CLANG -Ofast garde un déroulage x8 comme ce que nous avons envie de faire, il ne fait pas un extra-déroulage en plus du déroulage x8 voulu. Il fait bien sûr aussi une vectorisation, mais avec le mem flag -Ofast, GCC ne fait que la vectorisation, donc évidemment CLANG -Ofast UNROLL est plus rapide. Puis, les résultats marqués avec des nuages (P.8, P12) rassurent que le déroulage ne donne pas la meilleure performance, même si c'est un déroulage x8 voulu, il y un autre moyen qui n'est pas non plus la vectorisation, de produire un programme plus performant au niveau de vitesse.

❖ Comparaison de stddev (%)

La 1ere moitié de histogrammes sont les 101 résultats de BASE, l'autre moitié de histogrammes sont ceux de UNROLL





Visuellement les histogrammes sont moins nombreux et moins élevés dans le 1er graphe quel que soit la couleur, nous prétendons qu'alors les versions compilées par GCC sont plus stables en général.

IX. Conclusion

Pour faciliter l'enchaînement de lecture et la compréhension, les conclusions sont déjà faites au fur et à mesure. Dû à un temps limité, certains résultats comme le nombre d'histogrammes comptés pour la comparaison de *stddev*, les versions en langage assembleur ne sont pas tous fournis dans le rapport, mais nous trouverons sûrement les mêmes résultats en refaisant les démarches. Nous pouvons aller encore plus loin sur de nombreux résultats, par exemple d'étudier les cas marqués avec les nuages et de trouver les changements qui permettent une telle *mbps*.

X. Outils et Scripts

Pour compiler les programmes et les exécuter, j'ai écrit un scripte *exe.sh*. Pour trier les résultats obtenus, j'ai écrit un autre script *pars.sh*. En manquant le temps pour écrire un README, je vous fournis une simple présentation:

- Dans chaque répertoire *dotprod* et *reduc*, vous trouverez 2 scripts *exe.sh*, *pars.sh*, 1 répertoire *graphe* contenant *graphe.Rmd*.
- *exe.sh* : fait les compilations et exécute 101 fois le programme, sauvegarde les résultats dans 2 répertoires *gcc* et *clang*, sauvegarde les exécutables dans un sous répertoire *build*. Il ne fait RIEN sur les résultats obtenus. A faire particulièrement attention qu'en le réexécutant, vous perdrez TOUS les résultats précédents !
- *pars.sh* : trie les résultats obtenus, sauvegarde les résultats triés dans 2 sous répertoires *base_8* et *unroll_8* des répertoires *gcc* et *clang*, et dans répertoires *gcc* et *clang* aussi. Il sauvegarde tous les fichiers intermédiaires dans le sous répertoire *build* des répertoires *base_8* et *unroll_8*.
- *graphe.Rmd* : génère des tableaux en csv qui serviront à la construction des graphes. Vous pouvez exécuter les instructions par block souhaité, il n'y aura pas le problème sur les affectations de variables.
- Ne pas modifier la structure des répertoires ! Ne pas déplacer les fichiers ! Ne pas changer les noms de répertoires ni de fichiers ! Le path de script est trouvé automatiquement, ne pas inquiéter !
- Quelques préventions et messages d'indications sont implémentés dans les scripts pour éviter de mauvaises manipulations. Cliquer simplement sur *exe.sh* puis *pars.sh* (dans l'ordre), en fin ouvrir *graphe.Rmd* et RunAll.

J'ai fait des graphes avec GNUplot, mais la lecture des instructions est trop impraticable pour moi. J'ai en fin utilisé R que j'ai appris en L3, dont les instructions sont plus lisibles et permet de créer des données sous forme csv.

XI. Références et Liens utiles

“AP/TP2 at Main · Yaspr/AP.” *GitHub*, github.com/yaspr/AP/tree/main/TP2.

“Barplot Function | R Documentation.” *Www.rdocumentation.org*,
www.rdocumentation.org/packages/graphics/versions/3.6.2/topics/barplot.

“CLang Optimizations.md.” *Gist*, gist.github.com/lolo32/fd8ce29b218ac2d93a9e.

“Compiler Explorer.” *Godbolt.org*, godbolt.org.

“Gnuplot to Group Multiple Bars.” *Stack Overflow*, stackoverflow.com/questions/10783770/gnuplot-to-group-multiple-bars.

“Optimize Options (Using the GNU Compiler Collection (GCC)).” *Gcc.gnu.org*, gcc.gnu.org/onlinedocs/gcc/Optimize-Options.html.

“Pipeline (Architecture Des Processeurs).” *Wikipedia*, 30 Apr. 2022,
[fr.wikipedia.org/wiki/Pipeline_\(architecture_des_processeurs\)](https://fr.wikipedia.org/wiki/Pipeline_(architecture_des_processeurs)).

“Reliable Way for a Bash Script to Get the Full Path to Itself.” *Stack Overflow*,
stackoverflow.com/questions/4774054/reliable-way-for-a-bash-script-to-get-the-full-path-to-itself.

“菜鸟教程 - 学的不仅是技术，更是梦想! .” *Www.runoob.com*, www.runoob.com.
For shell commands, for scripts.