

本科实验报告

课程名称:		汇编与接口					
姓	名:	秦嘉俊					
学	院:	计算机科学与技术学院					
专	业:	计算机科学与技术					
指导教师:		蔡铭					

2023年12月27日

浙江大学实验报告

课程名称: _	汇编与接口				实验类型:			综合		
实验项目名称:	SIMD 向量化优化 Kmeans 算法									
学生姓名: _	秦嘉俊	学号:	3210106182	_ =]组学生	姓名:	_	秦嘉修	<u>.</u>	
实验抽占.	玉泉 32 全	<i>4</i> 11	立 验日期.	2023	年	19	目	25	Н	

摘要

向量化常常用来优化程序性能。本次探究实验我就基于 Kmeans 算法的经典实现,通过向量化的手段优化 Kmeans 的代码,提出了低维度、高维度下的实现思路。同时我也使用了多线程的方法来优化,得到了高维度下多线程的 Kmeans 算法实现。然后我随机生成数据,测量程序执行时间来对比优化前后的性能差异。

一、背景说明

向量化是一种单指令多数据(即 SIMD)的并行处理数据的方法,是一种常见的提高程序性能的手段。在《汇编与接口》这门课中我学习了 Intel SIMD 的指令集,希望用这些指令来优化程序。

同时在本学期,我在计算机学院某导师的指导下参与了一个项目:在 FPGA 上加速 Kmeans 算法,其中就要将 Kmeans 算法在 FPGA 上的性能和在 CPU 上的性能进行对比。因此我希望借这次探索实验的机会,使用向量化的方法对 CPU 上Kmeans 算法进行优化,以便更好地对比 FPGA 和 CPU 上的执行效率。

这里简要地介绍经典的 Kmeans 算法, 算法过程如下 [1]:

- 初始化,随机选择 K 个样本点作为聚类中心。
- 对样本进行聚类,对于每个固定的类中心,计算每个样本到类中心的距离。将每个样本指派到与其最近的中心的类中,构成聚类结果。
- 计算新的类中心,对聚类结果中的每个类,计算当前类中所有样本的均值,作为新的类中心。
- 如果迭代收敛或符合停止条件,则结束。

二、探索过程

2.1 经典 Kmeans 算法的实现

首先我们实现经典的 Kmeans 算法,这里的实现比较简单,按照算法过程书写即可。

这里 N 表示要聚类的点的数量,D 表示每个点的维度,K 表示聚类的类别数,ITERATION 表示迭代次数。这里 a, centers 都是 Point 结构体的数组,里面记录了每个点的坐标,init()方法会初始化这个点,即把坐标全部设为 0.0,get_dis()方法会获得这个点和另一个点的欧几里得距离的平方(即没有开根号)。这部分的逻辑比较简单,这里不做赘述。

Kmeans 部分的代码如下:

```
void standard_km()
{
    int tmp_cnt[K] = { 0 };
    // step 1
    for (int i = 0; i < K; i++) centers[i] = a[i];</pre>
    for (int k = 0; k < ITERATION; k++) {</pre>
        for (int i = 0; i < K; i++) {
            tmp_cnt[i] = 0;
            update_centers[i].init();
        // step 2
        for (int i = 0; i < N; i++) {
            float min_dis = numeric_limits<float>::max();
            int min_idx = -1;
            for (int j = 0; j < K; j++) {
                 float now_dis = a[i].get_dis(centers[j]);
                 if (now_dis < min_dis) {</pre>
                     min_dis = now_dis;
                     min_idx = j;
                 }
            }
            // assign a[i] to centers[min_idx]
            belong[i] = min_idx;
```

2.2 向量化的 Kmeans 算法的实现

毫无疑问上面的代码是可以通过向量化进行优化的。为了选择对应的向量化指令集,我使用了 cat /proc/cpuinfo 命令,查看了我的 CPU 支持什么样的 SIMD 指令集。结果如下:

```
fpu exception : yes
fpu exception : yes
cpuid level : 21
pp : yes
flags : fpu me de pse tsc msr pae mce cx8 apic sep mtrr pge mca cmov pat pse36 clflush mmx fxsr sse sse2 ss ht syscall nx pdpe1gb rdtsc
p lm constant_tsc arch_perfmon rep_good nopl_xtopology tsc_reliable nonstop_tsc cpuid pni pclmulqdq ssse3 fma cx16 pdcm pcid sse4_1 sse4_2 movbe p
opent aes xsave avx f15c rdrand hypervisor lahf_lm alm 3dnowprefetch invpcid_single ssbd ibrs ibpb stibp ibrs_enhanced fsgsbase bmii avx2 smep bmi
2 erms invpcid avx512f_lavx512dq rdseed adx smap avx512fma cflushopt tclbu avx512d_sh_ni avx512dv avx512d\txsaveppt xsavee xpetbul xsaves avx512
vbmiu mitp avx512_vbmi2 gfni vaes vpclmulqdq avx512_vnni avx512_bitalg avx512_vpopentdq rdpid fsrm avx512_vp2intersect flush_l1d arch_capabilities
bugs : spectre_v1 spectre_v2 spec_store_bypass swapgs retbleed eibrs_pbrsb gds
clflush size : 64
cache_alignment : 64
address size : 39 bits physical, 48 bits virtual
power management:
```

可以看到我们是支持 AVX512F 指令的,因此我使用了 AVX512F 的相关寄存器。而这里我们的数据是 32 位浮点数,因此这里向量化时,__m512 类型的寄存器可以存放 16 个浮点数。

2.2.1 优化 1 - 维度较小时的向量化

首先我想到的是,在经典算法的实现里,我们每次取出一个点,计算这个点与所有中心的距离。每次迭代只计算了一个点的距离,通过向量化我们可以一次在寄存器里加载若干个点的值,这样就可以一次计算多个点的距离,从而提高效率。

这里我们设 $para_d$ 并行度为 16,表示 AVX512F 寄存器可以存放 32 个 float 变量。方便起见我们假设这里的 D 能被 16 整除,这样我们就可以一次加载 $para_d/D$

个点,而且不用担心除不尽的问题导致最后的尾巴需要特殊处理。 具体的处理如下:

• 首先我们从上面的实现中的 Point 结构体数组中加载数据到数组中,以便后续处理。

这里 data_xy 表示数据点,centers_xy 表示聚类中心点。值得注意的是centers_load_xy 也是表示的聚类中心点,但是区别在于,它是一个 K*para_d 的数组,每一行都有 para_d 个值,但其实表示的是同一个点,只是重复了para_d/D (即 tuple,表示一个 512 寄存器里可以放多少个 D 维的点) 遍。这样的好处是在后面处理时,我们一次性取出 para_d/D 个数据点(共 para_d 坐标数据)时,我们可以从 centers_load_xy 中同样加载出 para_d 个坐标数据放到 512 位浮点寄存器里,然后两个寄存器直接运算就可以得到这 para_d/D 个数据点的距离。

需要注意的是,后续我们会将 data_xy, centers_xy, centers_load_xy 的数据加载到 512 浮点寄存器中,因此需要内存对齐,所以我们在声明时就要求 64 字节对齐。

```
#define para_d 16

// 需要对齐

__attribute__ ((aligned(64))) float data_xy[N * D];

__attribute__ ((aligned(64))) float centers_xy[K * D];
```

```
__attribute__ ((aligned(64))) float centers_load_xy[K *
    para_d];
__attribute__ ((aligned(64))) float update_centers_xy[K * D
];
```

• 每次迭代中,在计算之前我们也要做相应的初始化操作: tmp_cnt 存的是对于每个聚类,有多少点属于这个聚类。这里我们使用向量化的方式进行初始化,即每次将 para_d 个元素设为 0。需要注意的是这里 tmp_cnt 是 K*D 的,这样我们后续在更新聚类坐标时,可以直接将两个向量相除得到新的聚类中心(一个向量是聚类内数据点的和,一个向量是这个聚类的元素个数重复 para_d 次后组成的向量)。

```
__attribute__ ((aligned(64))) int tmp_cnt[K * D] = { 0 };
...
for (int i = 0; i < (K * D - 1) / para_d + 1; i++) {
    __m512i cnt = _mm512_set1_epi32(0);
    _mm512_store_epi32(tmp_cnt + i * para_d, cnt);
}</pre>
```

• 每次迭代中,我们要遍历所有的数据点。这里我们不再是一个点一个点遍历, 而是一次性遍历 tuple 个点,即 para_d 个坐标,这样可以恰好放在一个 512 位浮点寄存器里。

这里我们先将数据点从 data_xy 中加载出来,随后初始化 min_dis,这里的 min_dis 也是一个向量,用来记录数据点与当前被分配到的聚类的距离。还有 now_belong 向量寄存器,用来存数据点被分配到哪一个聚类里。注意到这里的 now_belong 和 min_dis 实际上是有 para_d 个数据,但是这里我们只处理了 tuple 个点。那么剩余的数据就被我们丢弃了,在这里可以视作无用。(这也是设计的一个缺陷)

```
for (int i = 0; i < N * D / para_d; i++) {
    __m512 point = _mm512_load_ps(data_xy + i * para_d);
    __m512i now_belong = _mm512_set1_epi32(-1);
    __m512 min_dis = _mm512_set1_ps(numeric_limits<float>::
        max());
...
```

随后对于这几个数据点,我们要做的就是遍历所有的聚类中心,计算数据点与聚类中心的距离,然后更新 min_dis 和 now_belong。这里计算可以直接使

用 _mm512_sub_ps 和 _mm512_fmadd_ps 实现欧氏距离的计算。随后我们要做的就是把每个数据点的各维度距离差的平方加起来。深思之后,我选择将向量左移 1 位,然后与原向量相加。依次这样执行 D 次,这样 D 维的距离和就在向量每部分的第一个数据里了。

这里以 D=4 为例,假设经过 _mm512_sub_ps 和 _mm512_fmadd_ps 后结果存在 tmp 中,那么我们移位并相加后 tmp 的第 1 个浮点数就表示第 1 个点的聚类中心距离,第 5 个浮点数就表示第 2 个点的聚类中心距离,第 9 个浮点数就表示第 3 个点的聚类中心距离,第 13 个浮点数就表示第 4 个点的聚类中心距离。其余浮点数我们这里不予考虑。

为了实现移位这一点,我们使用了 _mm512_permutexvar_ps 这个指令,它需要一个索引来指示移位的方式。这里我们使用了 _mm512_set_epi32 来生成索引。

```
// 索引,每次往左移动一个 float
9, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 1);
for (int j = 0; j < K; j++) {</pre>
   // 这里假设 D <= 16(para_d) 且 D 能被 16 整除
   __m512 center = _mm512_load_ps(centers_load_xy + j *
      para_d);
   __m512 sub_res = _mm512_sub_ps(point, center);
   __m512 square_res = _mm512_set1_ps(0);
   square_res = _mm512_fmadd_ps(sub_res, sub_res,
      square_res);
   __m512 dis_res = square_res;
   // 依次左移, 计算出距离和
   for (int k = 1; k < D; k++) {
       __m512 permuted_res = _mm512_permutexvar_ps(idx,
         square_res);
       dis_res = _mm512_add_ps(dis_res, permuted_res);
   }
```

得到距离之后,我们就要和 min_dis 进行比较,使用 _mm512_cmp_ps_mask 这个命令,传入参数 _CMP_LT_0Q,表示如果前者小于后者,那么这一部分的结果为 1。随后根据这个掩码,通过 _mm512_mask_blend_epi32 命令更新 now_belong,即属于哪个聚类。如果是距离更小,即对应的掩码为 1,就把 now_long 中对应的值改为 j,即我们当前枚举的聚类中心 j。

```
__mmask16 mask = _mm512_cmp_ps_mask(dis_res, min_dis, _CMP_LT_OQ);、
min_dis = _mm512_mask_blend_ps(mask, min_dis, dis_res);
// mask=1 的时候,说明 dis_res < min_dis, 那么要更新,选 j
now_belong = _mm512_mask_blend_epi32(mask, now_belong, _mm512_set1_epi32(j));
```

遍历完所有的聚类中心后,每个数据点都有了被分配到的聚类。我们把 因此我们需要计算这个聚类的数据数和坐标和。这里 tmp_belong 是一个数组,用来将 now_belong 寄存器中的值存到内存中,以便后续处理。

• 遍历完所有点后,我们就需要更新聚类中心坐标。这里我们也使用向量化的方法,即每次更新 tuple 个聚类点。

```
// 更新聚类中心坐标,一次性更新 tuple 个
for (int i = 0; i < (K * D - 1) / para_d + 1; i++) {
    __m512 update = _mm512_load_ps(update_centers_xy + i *
        para_d);
    __m512i cnt = _mm512_load_epi32(tmp_cnt + i * para_d);
    __m512 res = _mm512_div_ps(update, _mm512_cvtepi32_ps(
        cnt));
    _mm512_store_ps(update_centers_xy + i * para_d, res);
}
```

随后我们需要将用来存放每次迭代累加和的数组 (update_centers_xy) 清

零,并把更新后的聚类中心坐标存回内存中 (centers_load_xy),以便下一次迭代使用。

```
for (int i = 0; i < K; i++) {
    for (int k = 0; k < D; k++) {
        float tmp = update_centers_xy[i * D + k];
        update_centers_xy[i * D + k] = 0.0;
        for (int t = 0; t < tuple; t++) {
            centers_load_xy[i * para_d + k + t * D] = tmp;
        }
    }
}</pre>
```

• 最后我们将结果写回到 Point 的数组 centers 中,以便后续输出。

```
for (int i = 0; i < K; i++) {
    for (int j = 0; j < D; j++) {
        centers[i].x[j] = centers_load_xy[i * para_d + j];
    }
}</pre>
```

这里我们实现了低维度下的向量化,但是在后续测试中发现性能不佳,最多带来 23 倍的提速。究其原因,我认为是因为维度低导致向量化的粒度太细,这使得我们 操作非常麻烦,而且每次迭代的数据量也不大,导致向量化的优势并没有得到充分发 挥。

因此后续我考虑重构代码,对于维度较高的情况进行了向量化。

2.2.2 优化 2 - 维度较大时的向量化

维度较大时,代码的思路更接近 2.1 中的代码。不再需要太多复杂的操作来实现 细粒度的控制,具体如下:

• 初始化,我们将 Point 中的数据读到 data_xy 和 new_centers 中。这里 data_xy 和 new_centers 都是 K*D 的,即不再需要重复坐标元素。同时这 里也需要内存对齐,以便后续向量化操作。

```
__attribute__ ((aligned(64))) float new_centers[K * D];
__attribute__ ((aligned(64))) float centers_sum[K * D];
for (int i = 0; i < N; i++)</pre>
```

```
for (int j = 0; j < D; j++) data_xy[i * D + j] = a[i].x
        [j];
for (int i = 0; i < K; i++)
    for (int j = 0; j < D; j++) new_centers[i * D + j] = a[
        i].x[j];</pre>
```

• 随后我们就可以开始迭代了。首先依然是对 tmp_cnt 和 centers_sum 进行初始化(使用向量化来初始化)。这里 num_K 表示多少个向量寄存器可以放下所有的 K 个点对应的 cnt(这里可能无法整除,因此我们需要额外的循环来处理尾数),num 表示一个数据点需要多少个向量寄存器来存放。这里 tmp_cnt表示每个聚类中有多少个数据点(这里是 K*1 维的),centers_sum 表示每个聚类中所有数据点的坐标和(这里是 K*D 维的)。

```
__attribute__ ((aligned(64))) int tmp_cnt[K] = { 0 };
int num = D / para_d;
int num_K = K / para_d;
for (int iter = 0; iter < ITERATION; iter++) {</pre>
    __m512 zero_ps = _mm512_set1_ps(0);
    __m512i zero_epi = _mm512_set1_epi32(0);
    // 优先向量化初始化 K 个点的 cnt
    for (int i = 0; i < num_K; i++) {</pre>
        _mm512_store_epi32(tmp_cnt + i * para_d, zero_epi);
    }
    // 可能有多余的
    for (int i = num_K * para_d; i < K; i++) {</pre>
        tmp\_cnt[i] = 0;
    for (int i = 0; i < K; i++) {
        for (int j = 0; j < num; j++) {</pre>
            _mm512_store_ps(centers_sum + i * D + j *
               para_d, zero_ps);
        }
    }
```

• 随后我们开始遍历所有的数据点。这里因为一个点过大,我们只能一个一个遍历,在计算与聚类中心的距离时,可以一次性取出 para_d 维,计算中心和数据点在这 para_d 维上的距离并累加。遍历 num 次即可得到与这个中心的距

离。随后我们就可以更新 min_dis 和 min_dx 了(这里的逻辑与原始算法中相同)。

```
for (int i = 0; i < N; i++) {</pre>
    float min_dis = numeric_limits<float>::max();
    int min_idx = -1;
    for (int j = 0; j < K; j++) {</pre>
        float now_dis = 0.0;
        for (int k = 0; k < num; k++) {</pre>
             _{m512} point = _{mm512}load_ps(data_xy + i * D +
                 k * para_d);
             __m512 center = _mm512_load_ps(new_centers + j
                * D + k * para_d);
             __m512 sub_res = _mm512_sub_ps(point, center);
             __m512 square_res = _mm512_set1_ps(0);
             square_res = _mm512_fmadd_ps(sub_res, sub_res,
                square_res);
             now_dis += _mm512_reduce_add_ps(square_res);
        }
        if (now_dis < min_dis) {</pre>
             min_dis = now_dis;
             min_idx = j;
        }
    }
```

接着我们设置好这个数据点属于的聚类,将对应聚类的数量增加,随后可以将这个聚类的坐标和更新。思路依然和原始算法中相同。

```
// assign a[i] to centers[min_idx]
belong[i] = min_idx;
tmp_cnt[min_idx]++;
for (int j = 0; j < num; j++) {
    __m512 point = _mm512_load_ps(data_xy + i * D + j *
        para_d);
    __m512 sum = _mm512_load_ps(centers_sum + min_idx * D +
        j * para_d);
    __m512 new_sum = _mm512_add_ps(sum, point);
    _mm512_store_ps(centers_sum + min_idx * D + j * para_d,</pre>
```

```
new_sum);
}
```

• 每次迭代遍历完所有数据点后,我们就需要更新聚类中心坐标。这里我们也使用向量化的方法,即每次更新 para_d 维,对于每个聚类我们只需要 num 次既可更新完所有的坐标。

• 最后我们将结果写回到 Point 的数组 centers 中,以便后续输出。与之前类似这里不再重复。

可以看到我们的代码和原始算法中类似,向量化也更加直观。不过在测试中,这样的做法也只能带来 34 倍的提升,性能仍然不够理想。

为此我决定基于高维的代码,进行多线程的优化,以期达到更高的性能提升。

2.2.3 优化 3 - 多线程 + 向量化

这里我使用了 pthread 来实现多线程。具体的思路是,每次迭代我们要遍历 N 个点,这些点可以分到 THREADS 个线程分别展开,每个线程只遍历对应一个范围的数据点,并记录他们应该被归类到哪个聚类中,这些线程都遍历一遍后,我们在主线程中进行归类和更新聚类中心的操作。这样迭代 ITERATION 次。

• 首先我们定义一个结构体,用来存放线程的信息,包括线程编号(用来计算数据点的对应范围),用来存放坐标和、数量的数组指针。

```
struct ThreadInfo
{
    int id;
    int *len;
```

```
float *sum;
};
```

• 我们进行初始化: 首先是把数据拷贝到 data_xy 和 new_centers 中,与之前类似这里不再重复。接着我们用 pthread_barrier_init 初始化一个 barrier,以便后续同步线程。随后我们要为 THREADS 个线程分配内存,用来存储当前线程下,每个聚类的点数量,以及坐标和。需要注意的是这里也需要按 64 字节对齐,因此我使用了 _mm_malloc 这个函数。

```
void *align_malloc(size_t bytes){
    return _mm_malloc(bytes, 64);
}
...
pthread_barrier_init(&barrier, NULL, THREADS + 1);

int **len = (int **)align_malloc(sizeof(int *) * THREADS);
float **sum = (float **)align_malloc(sizeof(float *) *
    THREADS);
for (int i = 0; i < THREADS; i++) {
    len[i] = (int *)align_malloc(sizeof(int) * K);
    sum[i] = (float *)align_malloc(sizeof(float) * K * D);
}</pre>
```

并把每个线程的结构体信息初始化:

```
for (int i = 0; i < THREADS; i++) {
    p[i].id = i;
    p[i].len = len[i];
    p[i].sum = sum[i];
}</pre>
```

• 开启多线程,每轮迭代的时候,我们都创建 THREADS 个线程,每个线程都会执行 per_km 函数,传入的参数是线程的结构体信息。

```
for (int iter = 0; iter < ITERATION; iter++) {
   for (int i = 0; i < THREADS; i++) {
      memset(len[i], 0, sizeof(int) * K);
      memset(sum[i], 0, sizeof(float) * K * D);
      pthread_create(&Thread[i], NULL, per_km, &p[i]);</pre>
```

}

• per_km 函数内做的事情和 2.2.2 中的每次迭代的任务类似。不同点在于,对于每个线程,我们拿到他的 id,随后计算出这个线程负责的数据点范围。我们规定这个范围是 id * (N / THREADS) 到 (id + 1) * (N / THREADS),如果是最后一个线程,那么就到 N。同时我们更新 tmp_cnt, center_sum时直接基于结构体中传入的 len, sum 即可。

需要注意的是中间我们需要 pthread_barrier_wait 函数来确保线程的进度一致,最后要使用 pthread_exit(NULL);销毁线程。

```
void *per_km(void *info)
{
    int num = D / para_d;
    int num_K = K / para_d;
    int id = ((ThreadInfo *)info)->id;
    int st_point = id * N / THREADS;
    int ed_point = (id + 1) * N / THREADS;
    int *tmp_cnt = ((ThreadInfo *)info)->len;
    float *centers_sum = ((ThreadInfo *)info)->sum;
    pthread_barrier_wait(&barrier);
    for (int i = st_point; i < min(ed_point, N); i++) {</pre>
        float min_dis = numeric_limits<float>::max();
        int min_idx = -1;
        for (int j = 0; j < K; j++) {
            float now_dis = 0.0;
            for (int k = 0; k < num; k++) {</pre>
                __m512 point = _mm512_load_ps(data_xy + i *
                    D + k * para_d);
                __m512 center = _mm512_load_ps(new_centers
                   + j * D + k * para_d);
                __m512 sub_res = _mm512_sub_ps(point,
                   center);
                __m512 square_res = _mm512_set1_ps(0);
                square_res = _mm512_fmadd_ps(sub_res,
                   sub_res, square_res);
                now_dis += _mm512_reduce_add_ps(square_res)
```

```
}
            if (now_dis < min_dis) {</pre>
                min_dis = now_dis;
                min_idx = j;
            }
        }
        // assign a[i] to centers[min_idx]
        belong[i] = min_idx;
        tmp_cnt[min_idx]++;
        for (int j = 0; j < num; j++) {</pre>
            _{m512} point = _{mm512}load_ps(data_xy + i * D +
                 j * para_d);
            __m512 sum = _mm512_load_ps(centers_sum +
                min_idx * D + j * para_d);
            __m512 new_sum = _mm512_add_ps(sum, point);
            _mm512_store_ps(centers_sum + min_idx * D + j *
                 para_d, new_sum);
        }
    }
    pthread_barrier_wait(&barrier);
    pthread_exit(NULL);
}
```

• 每轮迭代中,新线程都执行完毕后,我们就可以在主线程中进行归类和更新聚类中心的操作了。这里我们依次处理每个聚类中心,首先是统计所有线程中的len,得到这个聚类的数据点个数,随后统计所有线程中的sum,得到这个聚类的坐标和。最后将计算均值得到新的中心坐标,写回到new_centers中,以便下一轮迭代使用。

```
pthread_barrier_wait(&barrier);
pthread_barrier_wait(&barrier);

for (int i = 0; i < K; i++) {
   int tmp_cnt = 0;
   for (int j = 0; j < THREADS; j++) {
      tmp_cnt += len[j][i];
   }</pre>
```

需要注意的是,这里最后我们要通过 pthread_join 来等待所有线程执行结束。

• 最后我们将结果写回到 Point 的数组 centers 中,以便后续输出。与之前相同这里不再重复。

经过多线程 + 向量化的优化,我们的程序性能终于有了显著的提升。在有些条件下已经可以得到 8、9 倍的增速。到此我的优化工作就告一段落了。

2.3 测试思路

defs.h 里有基本的 struct Point 的定义,以及 N, D, K, ITERATION 的参数设置。需要调整输入规模和迭代次数时直接在这里调整即可。

为了方便测试,我在 test.cpp 里书写了对应的测试代码。测试方式是,先随机生成数据,对于给定的数据点个数 N,维数 D,其每一维的坐标都由 rand() 随机生成,并且每个数据点的坐标都在 (0,1) 之间。随后我们依次调用标准的 kmeans 算法和优化后的 kmeans 算法,统计并返回运行时间。

为了检查代码的正确性,我还编写了一个函数 output_result,将聚类后的结果(每个数据点属于哪个聚类,聚类中心的坐标)输出到 txt 文件中,随后我们有一个 draw.py 来画出聚类的结果(每次只能画一个文本的内容,因此需要手动调整

里面的输入文件),以便观察。(这里因为平面仅支持 2 维的情况,所以我们只会在 D=2 的时候使用 draw.py 进行观察)这里它会把数据点都标出,同时不同的聚类会使用不同的颜色来标明,对应的聚类中心也是相同的颜色,并用星号突出。

```
/* 随机生成数据 */
void init_dataset()
{
   for(int i = 0; i < N; i++) {</pre>
        for (int j = 0; j < D; j++) {
            a[i].x[j] = (float)(rand()%100) / 100.0;
        }
   }
/* 输出结果到文件 */
void output_result(string s)
{
    ofstream tmp;
    tmp.open(s, ios::out);
    tmp << N << "" << K << endl;
    for(int i = 0; i < N; i++) {</pre>
        tmp << a[i].x[0] << "" << a[i].x[1] << "" << belong[i] <<
            endl;
    for (int i = 0; i < K; i++) {
        tmp << centers[i].x[0] << "" << centers[i].x[1] << endl;</pre>
    tmp.close();
int main()
{
    init_dataset();
    cout << "Standard km start!" << endl;
    double st = clock();
    standard_km();
    double ed = clock();
    cout << "TIME:" << (ed - st) / CLOCKS_PER_SEC << "s" << endl;
    // output_result("res1.txt");
```

```
/* 对于低维我们调用这个函数,否则调用后面的两个函数 */
    if (D < 16) {
        cout << "AVX_km(for_low_d)_start!" << endl;</pre>
        st = clock();
       km_avx();
        ed = clock();
        cout << "TIME: " << (ed - st) / CLOCKS_PER_SEC << "s" <<
           endl;
        output_result("res2.txt");
       return 0;
   }
    cout << "AVX_km(for_high_d)_start!" << endl;
    st = clock();
    km_avx_higher_d();
    ed = clock();
    cout << "TIME:" << (ed - st) / CLOCKS_PER_SEC << "s" << endl;
    // output_result("res3.txt");
    /* 多线程时要使用 timespec 来测量时间 */
    struct timespec start, end;
    cout << "Multithread Lkm start!" << endl;</pre>
    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);
    km_avx_multithread();
    clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);
    double time_taken = end.tv_sec - start.tv_sec;
    time_taken += (end.tv_nsec - start.tv_nsec) / 10000000000.0;
    cout << "TIME:" << time_taken << "s" << endl;</pre>
    // output_result("res4.txt");
}
```

使用 g++ -mavx512f km.cpp test.cpp -lpthread 命令即可编译出我们的可执行文件 a.out,随后运行即可。如果想要运行我们的画图程序,需要安装 matplotlib,并且需要在 draw.py 中手动修改输入文件名,随后运行 python3 draw.py 即可。

对于不同的算法结果,我们可以通过 **diff** 命令来查看输出的结果是否一致,如果没有输出,说明结果一致。

三、效果与结论

实验环境:

- 操作系统: Windows 10 64 位, Windows Subsystem for Linux (WSL) Ubuntu 20.04.5
- 编译器: gcc version 9.4.0 (Ubuntu 9.4.0-1ubuntu1 20.04.2)
- CPU: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i7-11370H @ 3.30GHz
- 支持 AVX512 系列指令集

3.1 正确性测试

• 对于 D=2 的情况, 我们可以通过 draw.py 查看聚类结果。这里以 N=16, k=4, ITERATION=100 为例:

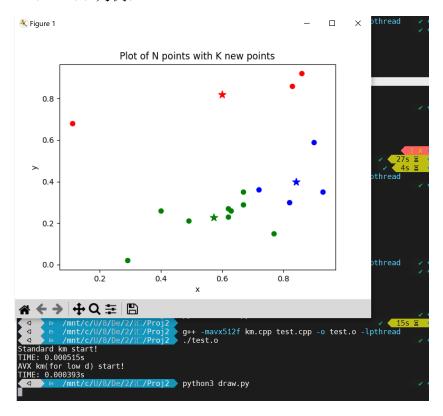


图 1: 原始 Kmeans 算法聚类结果

对于其他算法的结果,我们可以通过 **diff** 命令来查看,如果没有输出,说明结果一致。在当前情况下,低维,因此我们只需要考虑原始算法和 2.2.1 中的算法的比较。



图 2: 原始 Kmeans 算法和 2.2.1 中的算法的聚类结果

• 对于 D 较大时的情况,我们比较结果: (这里以 N=1024, D=16, K=4, ITERATION=1000 为例)



图 3: 原始 Kmeans 算法和 2.2.2, 2.2.3 中的算法的聚类结果

可以看到结果基本一致,除了在多线程的算法中,因为我们统计 batch 的方式有了变化,所以可能会有精度上的损失,但是不影响结果。

3.2 性能测试

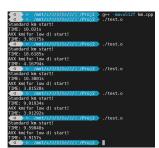
篇幅原因,这里仅展示部分结果。

• 2.2.1 中,对于低维度的测试:

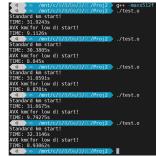


(a) N=1024, D=2, K=4,(b) N=10240, D=2, K=4,(c) N=1024, D=4, K=4,(d) N=10240, D=4, K=4, ITER=10000 ITER=10000 ITER=10000









(e) N=10240, D=8, K=4,(f) N=10240, D=8, K=8,(g) N=10240, D=8, K=16,(h) N=10240, D=8, K=32, ITER=10000 ITER=10000 ITER=10000

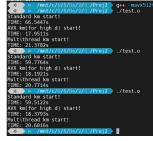
可以看到向量化的确对于程序的效率有所提升。但是对于 2.2.1 中的算法,随着数据点个数的增加,性能提升并不明显。至多只有接近 2 倍的加速,且随着数据规模的增加,性能提升越来越低。

但是我们如果增加聚类的数量 K,可以看到此时可以得到 3 倍的加速,且随着 K 增加我们的性能提升也越来越明显,可以达到接近 4 倍。

我认为,这是因为在我们的实现中,我们是一次性往向量里放入若干个点,也就是说我们能取得的并行度取决于 D 的大小。随着 D 增大我们能放入一个向量的点的数量就增加了,因此向量化算法能获得的增益就少了。

• 2.2.2、2.2.3 中, 对于高维度的测试:







(i) N=10240, D=16, K=4,(j) N=10240, D=32, K=4,(k) N=10240, D=64, K=4, ITER=10000 ITER=10000 ITER=10000



可以看到,高维度下 2.2.2 中的算法能够得到 34 倍的加速,且随着 D, K 的增加,性能提升也越来越明显。此外我们可以看到多线程的算法的效率与当前数据规模有关,当数据规模较小时,多线程的算法效率并不高,相反因为频繁的创建线程、销毁线程以及最后更新聚类的操作反而会消耗更多的时间导致此时 2.2.3 的算法可能耗时比 2.2.2 算法更久,但是随着数据规模的增加,多线程的算法效率也越来越高。

为了探究多线程算法的效率,我们还展示一组测试数据:这里我们是针对数据集较大的情况,其中 N=102400, 1024000, 409600, D=32, 64, 64, K=4的情况。

图 2: 多线程算法的效率

可以看到当规模较大时,多线程的算法能够得到 78 倍的加速。此外在我调整参数以及规模时,发现在有的时候多线程的算法能够达到十倍的加速比,这就取决于当前的数据集的分布情况,以及聚类的数量等因素。但是总体来说,多线程的算法能够得到较好的加速比。

四、实验体会与经验教训

在这次探究实验之前,我仅在翁恺老师的《程序设计与算法基础》中体验过并行 计算,其他时候都是在单线程的环境下编程,也没有考虑过通过向量化的方法优化代 码。因此这次实验对我来说是一次全新的体验,为我打开了一扇新的大门。

在自己实践中,我的确感受到向量化给代码性能的提升;同时也发现虽然上课时听老师讲例子时较为容易,而且看上去思路非常"简单"的向量化,实现起来并不轻松。在改写 Kmeans 代码时,我时常陷入不知道怎么写的困境。而且因为之前没有接触过 AVX 指令集,在需要用到的时候也需要去查阅 Intel 手册和网上的一些博客,才能够理解和使用。

但当我真正完成了这个实验,看到了性能的提升,我感到十分的过瘾。经过向量 化和多线程的优化,我们的代码能够得到如此大的性能提升,这让我不禁感到之前写 的代码是多么浪费 CPU 资源,效率是多么的低下。我认为**让代码能够正确的运行, 让代码能够更快的运行**,是每一个程序员的两个最终目标。而这次探究实验很好地填 补了我这方面的空白。

而且对于未来的科研、学习,并行计算的知识都对我有着重要的意义,我原先的实验室项目恰好需要 CPU 上 Kmeans 的并行程序来做对比实验,而这次实验就给我提供了这次机会。

比较可惜的是,最后对代码的性能也没能达到优化十倍的程度,这与我的电脑本身的性能、实验环境、我的代码实现都有关。正如我之前所说程序员应该让代码能够更快的运行,我们对性能的追求也不应停在此。在这次实验中,我也发现了一些可以继续优化的地方。虽然本次探究实验暂时告一段落,但我会以此为基础,继续优化已有的代码以期达到更高的性能(比如让代码能在大部分时候达到十倍以上的加速)。同时学习在 High Performance Computing 中的其他工具,丰富我的技术栈,这样才能更好地优化。对于其他代码我也会运用本次向量化实验的经验和知识,尽可能地优化性能。

非常感谢老师和《汇编与接口》这门课程能够给我这次学习和探索向量化的机会,让我能够在这个方向上有所收获。

综上所述,如有错误还请老师批评指正。

五、参考资料

- [1]《统计学习方法》,李航,清华大学出版社,14.3 节 k 均值聚类
- [2] Intel® Intrinsics Guide