# Project4 矩阵加速

Name:郭一潼

SID:11911702

CS205 Project4 Report

代码链接如下https://github.com/Godblessmycode1/CS205

- Project4 矩阵加速
- 介绍
  - o Project要求介绍
  - o Project完成情况介绍
  - 开发环境
  - 。 文件结构介绍
- 思路
  - 矩阵运算速度慢原因
  - 。 调研方法
  - 。 探索的思路
    - 将矩阵转置再相乘
    - 通过simd进行继续优化
    - 模拟cache加blocking加simd
    - omp加simd加cache加blocking
    - 矩阵快速翻转
- 代码
  - 。 矩阵翻转加速
  - 。 翻转矩阵与simd
  - 。 翻转矩阵加simd加分块加人工cache
  - 矩阵快速翻转代码
- 结果对比图
- 结果截图
- 思考与总结

## 介绍

## Project要求介绍

- 1. 只能使用c语言
- 2. 加速矩阵
- 3. 矩阵储存浮点数

## Project完成情况介绍

- 1. 探究了矩阵大规模情况下时间非线性增加原因
- 2. 调研了加速原理
- 3. 实现了omp,simd以及模拟cache尝试优化

### 开发环境

- x86\_64
  - vscode (version 1.71)
  - o WSL (version 2)
  - Ubuntu(22.04)
  - $\circ$  g++(11.2.0)

## 文件结构介绍

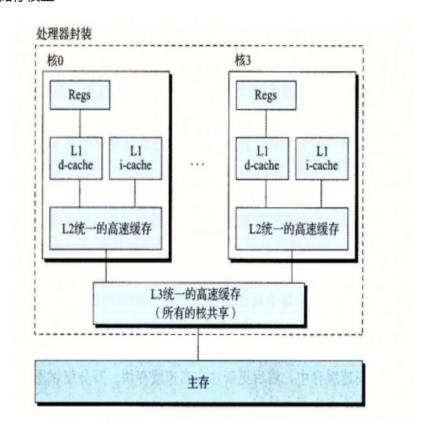
matrix.c 与 lab3方法类似,**新增了通过文件给矩阵赋值的API** data文件夹是储存矩阵数据的地方,以及生成随机数据的脚本 multiply.c是矩阵加速乘法的实现。 test\_correct.c是探究算法的正确性,以16\*16矩阵为例,已测试完算法正确性。 test.c则是测量不同长度矩阵运算时间。

# 思路

参考了二年级学的计算机组成原理的基础知识。考虑了cahce**命中率**,main memory,pipeline**模型,多线程以及** simd**等指令架构**,从这些方面尝试提高运算效率。

### 矩阵运算速度慢原因

这里涉及到计算机的储存模型



矩阵规模小时,数据都存在cache里,距离cpu和alu较近,运算速度快,当矩阵规模大时,数据存在main memory里面,计算过程中会出现cache miss从而需要将数据从main memory传到cpu,时间较长。

### 调研方法

矩阵加速方法一般分为两种,一种为算法加速,一种为缓存加速。本次探索强调于优化缓存加速。

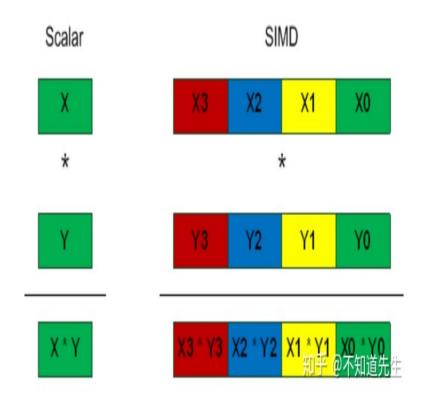
### 探索的思路

#### 将矩阵转置再相乘

当矩阵相乘时,如果是暴力算法,会一个矩阵的每行和另一个矩阵的每列遍历相乘,而遍历矩阵的列的时候,若矩阵规模较大会造成cahce miss的情况(元素与它下一列的元素地址间隔太远),从而增加时间。转置后等价于对两个矩阵都是行的遍历是cache友好的。

#### 诵讨simd讲行继续优化

simd通过cpu的特定指令架构,能用一个指令完成多个对数据操作,从而达到减少计算次数的目的。通过一次处理矩阵一行的多个数据,达到提高计算效率的目的。原理示意图如下:



#### 模拟cache加blocking加simd

真实的心路历程是,上述的simd完成后便不知道如何提升效率,此时想起了大二学习的计组知识,cache的设计出发点是空间性与时间性(我大概率会访问邻近的数据,以及我大概率会访问刚用过的数据及其周围数据)。将矩阵不断的分块分成4\*4的小矩阵,可以通过simd加速运算,同时也符合空间性,同时我在堆上设计了一个4行(矩阵的column长度)的人工cache,从而达到运算过程中直接去人工cache去数据,缓存命中率大幅度提升(相对于之前快了挺多,相对于openblas挺差的)。

#### omp加simd加cache加blocking

本来以为omp加入后会提速,但事实是omp加simd并不会提示,**openmp的原理是并行运算,并行运算需要保证数据无相关性否会读写冲突。而我本次lab中使用了simd有相关性内存进行大量的读写。目前我探索的方法里并不能保证openmp的有效性,无速度提升和上面blocking方法时间类似,单独使用omp确实可以提升速度** 

#### 矩阵快速翻转

原理如下https://www.cnblogs.com/esing/p/4471543.html **将矩阵分成4\*4小块,每次翻转一小块数据,从而提高cache 命中率,也可以通过simd优化,减少矩阵翻转时间,提高矩阵的计算效率。** 

## 代码

### 矩阵翻转加速

矩阵乘法在上次lab文档中。

```
Matrix* transposedMatrix(Matrix* src,Matrix* dst){
    if (src==NULL)
    {
        return NULL;
    }
    dst=createMatrix(dst,src->column,src->row);//转置行列互换
    for(size_t i=0;i<dst->row;i++){
        for(size_t j=0;j<dst->column;j++){
            dst->matrix_data[i*dst->column+j]=src->matrix_data[j*src->column+i];
        }
    }
    return dst;
}
```

### 翻转矩阵与simd

```
Matrix* multiplyTransposeSimd(Matrix* res,Matrix* matrix1,Matrix* matrix2){
   if(matrix1==NULL||matrix2==NULL){
      return NULL;
  __m128 vector1;
   __m128 vector2;
   m128 res temp;
  float* matrix1_vector=(float*)aligned_alloc(16,sizeof(float)*matrix1-
>column);//32字节确保对齐,同时储存即将放入simd中vector元素
   float* matrix2_vector=(float*)aligned_alloc(16, sizeof(float)*matrix1-
>column);//32字节确保对齐
  Matrix* matrix2_transposed=transposedMatrix(matrix2,matrix2_transposed);//先翻
转
  res=createMatrix(res,matrix1->row,matrix2->column);//创建矩阵
   for(size t i=0;i<res->row;i++){
     memcpy(matrix1_vector,matrix1->matrix_data+i*matrix1-
>column, sizeof(float)*matrix1->column);
      for(size_t j=0;j<res->column;j++){
        memcpy(matrix2_vector, matrix2_transposed->matrix_data+j*matrix1-
>column,sizeof(float)*matrix1->column);
```

```
for(size_t k=0;k<matrix1->column;k+=4){
    vector1=_mm_load_ps(matrix1_vector+k);
    vector2=_mm_load_ps(matrix2_vector+k);
    res_temp=_mm_dp_ps(vector1,vector2,0xf1);
    res->matrix_data[i*res->column+j]+=res_temp[0];
    }
}
deleteMatrix(matrix2_transposed);
free(matrix1_vector);
free(matrix2_vector);
return res;
}
```

#### 翻转矩阵加simd加分块加人工cache

```
Matrix* multiplyTransposeBlockingSimd(Matrix* res,Matrix* matrix1,Matrix* matrix2)
  if (matrix1==NULL||matrix2==NULL)
  {
     return NULL;
  }
  //这里不仅使用了寄存器变量,还使用了blocking技术,因为simd点乘技术一次运行4个浮点数,
所以分成4*4小块。
  Matrix* matrix2_transposed=transposedMatrix(matrix2,matrix2_transposed);
  res=createMatrix(res,matrix1->row,matrix2->column);
  float* row cache1[4];//用于储存8*8分块matrix1矩阵的8行数据,提高缓存命中率.
  float* row_cache2[4];//用于储存matrix2的8列,即matrix2_transposed的8行数据,提高缓
存命中率。
  float* temp=(float*)aligned alloc(16, sizeof(float)*4);
  float* res store=(float*)aligned alloc(16, sizeof(float)*4);
  m128 matrix1 row[4];//matrix1 row的simd vector。
  __m128 matrix2_row[4];//matrix2的simd vector
  __m128 res_row;//储存点乘结果.
   中不断更新。
  for(int i=0;i<4;i++){ //开4个float[column] array 用于储存每行, 方便cahce hit,直接
在这里取值就可以了
        row_cache1[i]=(float*)aligned_alloc(16,sizeof(float)*matrix1->column);
        row cache2[i]=(float*)aligned alloc(16,sizeof(float)*matrix1->column);
  }
  float* temp_pointer1;//用于指向matrix1的行地址
  float* temp pointer2;//用于指向matrix2的列地址,即matrix2 transposed的行地址。
  float* res pointer;//用于指向res行的首地址。
  // #pragma omp parallel for num threads(threadcount)
  for(size_t i=0;i<res->row;i+=4){ //因为一次取4*4小矩阵计算,i=i+4,j=j+4。(i,j)是第
几个4块小矩阵的index tuple,需要第i行所有小矩阵和第j行所有小矩阵相乘。
     temp_pointer1=matrix1->matrix_data+i*res->column;
     for(int h=0;h<4;h++){
       memcpy(row_cache1[h],temp_pointer1+h*res->column,sizeof(float)*res-
>column);//缓存i~i+3行数据
```

```
for(size_t j=0;j<res->column;j+=4){
         //开始进行数据缓存,将j~j+3行数据放进temp2
         temp_pointer2=matrix2_transposed->matrix_data+j*res->column;
         res pointer=res->matrix data+i*res->column;
         for(int t=0;t<4;t++){
              memcpy(row_cache2[t],temp_pointer2+t*res->column,sizeof(float)*res-
>column);
         }
         //缓存结束
         for(int k=0;k<4;k++){//将res_value load一下。
          memcpy(temp, res_pointer+j+k*res->column, sizeof(float)*4);
          res_value_row[k]=_mm_load_ps(temp); //将(i,j)的4*4矩阵的4行都存入vector
         int time index[4]; //0xf1,0xf2,0xf4,0xf8是simd中 vector相乘的参数, 文档中
可以了解。
         time_index[0]=0xf1;
         time index[1]=0xf2;
         time index[2]=0xf4;
         time index[3]=0xf8;
         for(size_t k=0;k<res->column;k=k+4){
            for(int row=0;row<4;row++){</pre>
              matrix1_row[row] = _mm_load_ps(row_cache1[row]+k);
              matrix2_row[row]=_mm_load_ps(row_cache2[row]+k);
            }
            //开始进行向量乘法,同时根据
            for(int l=0;1<4;1++){
              for(int m=0; m<4; m++){
res_row=_mm_dp_ps(matrix1_row[1],matrix2_row[m],time_index[m]);
                   res value row[1]= mm add ps(res value row[1],res row);//更新新
的值。
              }
            }
            for(int 1=0;1<4;1++){
              _mm_store_ps(res_store,res_value_row[1]);
              memcpy(res_pointer+j+l*res->column,res_store,sizeof(float)*4);
            }
         }
     }
   }
  deleteMatrix(matrix2 transposed);
  for(int i=0;i<4;i++){
     free(row cache1[i]);
     free(row cache2[i]);
  return res;
}
```

## 矩阵快速翻转代码

```
void tranBlock4(const m128 s1,const m128 s2, const m128 s3, const m128
s4, float* d1, float* d2, float* d3, float*d4) { //s1, s2, s3, s4是src里面存的数
据,d1,d2,d3,d4是存放数据位置。
  // printf("a0 %f,%f,%f,%f\n",s1[0],s1[1],s1[2],s1[3]);
  // printf("b0 %f,%f,%f,%f\n",s2[0],s2[1],s2[2],s2[3]);
  // printf("c0 %f,%f,%f,%f\n",s3[0],s3[1],s3[2],s3[3]);
   // printf("d0 %f,%f,%f,%f\n",s4[0],s4[1],s4[2],s4[3]);
     __m128 t1,t2,t3,t4,t5,t6,t7,t8;
     __m128 test1,test2,test3,test4;
   t1=_mm_permute_ps(s1,0b11011000);//将第一行数据进行交换得到a0,a2,a1,a3
   t2= mm permute_ps(s2,0b11011000);//将第二行数据进行交换得到b0,b2,b1,b3
   t3=_mm_permute_ps(s3,0b01110010);//将第三行数据进行交换得到c2,c0,c3,c1
   t4=_mm_permute_ps(s4,0b01110010);//将第四行数据进行交换得到d2,d0,d3,d1
   t5=_mm_blend_ps(t1,t3,0b1010);//合并原序列第一行和重排序列第三行得到a0,c0,a1,c1
   t6 = mm \ blend \ ps(t2,t4,0b1010);//b0,d0,b1,d1
   t7=_mm_blend_ps(t3,t1,0b1010);//c2,a2,c3,a3
   t8=_mm_blend_ps(t4,s2,0b1100);//d2,b2,d3,b3
   t7=_mm_permute_ps(t7,0b01001110); //a2,c2,a3,c3
   t8=_mm_permute_ps(t8,0b01001110); //b2,d2,b3,d3
    _mm_store_ps(d1,_mm_unpacklo_ps(t5,t6));//生成转置子块,并写入对应位置
a0,b0,c0,d0
   _mm_store_ps(d2,_mm_unpackhi_ps(t5,t6));//a1,b1,c1,d1
   _mm_store_ps(d3,_mm_unpacklo_ps(t7,t8));//a2,b2,c2,d2
   _mm_store_ps(d4,_mm_unpackhi_ps(t7,t8));//a3,b3,c3,d3
}
void tranBlock8(float** src_array,float** dst_array){
    __m128 t1,t2,t3,t4,t5,t6,t7,t8,t9,t10,t11,t12,t13,t14,t15,t16;
   t1=_mm_load_ps(src_array[0]);
   t2=_mm_load_ps(src_array[1]);
   t3=_mm_load_ps(src_array[2]);
   t5= mm load ps(src array[0]+4);
   t6=_mm_load_ps(src_array[1]+4);
   t7=_mm_load_ps(src_array[2]+4);
   t4= mm load ps(src array[3]);
   t8=_mm_load_ps(src_array[3]+4);
   t9=_mm_load_ps(src_array[4]);
   t13= mm load ps(src array[4]+4);
   t10= mm load ps(src array[5]);
   t14=_mm_load_ps(src_array[5]+4);
   t11=_mm_load_ps(src_array[6]);
   t15=_mm_load_ps(src_array[6]+4);
   t12=_mm_load_ps(src_array[7]);
   t16=_mm_load_ps(src_array[7]+4);
   tranBlock4(t1,t2,t3,t4,dst_array[0],dst_array[1],dst_array[2],dst_array[3]);
tranBlock4(t9,t10,t11,t12,dst_array[0]+4,dst_array[1]+4,dst_array[2]+4,dst_array[3]
]+4);
   tranBlock4(t5,t6,t7,t8,dst_array[4],dst_array[5],dst_array[6],dst_array[7]);
tranBlock4(t13,t14,t15,t16,dst_array[4]+4,dst_array[5]+4,dst_array[6]+4,dst_array[
7]+4);
}
void fastTrans(float* src,float* dst,size_t row,size_t col){//这里是将矩阵分成8*8个
```

```
小块转置
  float* src_array[8];
  float* dst_array[8];
  row=16;
   col=16;
   for(size_t i=0;i<row;i=i+8){ //第src_array第几行,应当更行dst_array列数
      for(size_t j=0;j<col;j=j+8){ //src_array第几个小块,应当更新dst_array行数。
         for(size_t l=0;l<8;l++){
           dst_array[1]=dst+j*row+i+l*row;
           src_array[1]=src+i*col+l*col+j;
        tranBlock8(src_array,dst_array);
      }
   }
Matrix* fastTransposedMatrix(Matrix* src, Matrix* dst){
   if(src==NULL){
      return NULL;
   }
   dst=createMatrix(dst,src->column,src->row);
  fastTrans(src->matrix_data,dst->matrix_data,src->row,src->column);
   return dst;
}
```

# 结果对比图

#### 本机资源不支持运算64k\*64k矩阵计算, 电脑会卡顿以及崩溃。

size	my time	openblas
16*16	0.000003s	0.000002s
128*128	0.000752s	0.000601s
1k*1k	0.415978s	0.040902s
8k*8k	205.821533s	13.786215s

## 结果截图

Plain procession: 602.784973s
Transpose procession: 70.063522s
Transpose simd procession: 39.464272s
Block transpose simd procession: 26.186604s
Fast transpose simd procession: 25.796026s
matrix3 complete all
Plain procession: 1236.386475s
Transpose procession: 559.109314s
Transpose simd procession: 317.484497s
Block transpose simd procession: 209.261093s
Fast transpose simd procession: 209.821533s
all complete

lucky@LAPTOP-QJU5Q8M6:/mnt/c/Users/84781/Desktop/课程/大四上/cs205/projects/project4\$ ./test Plain procession: 0.000003s Transpose procession: 0.000003s Transpose simd procession: 0.000005s Block transpose simd procession: 0.000004s Fast transpose simd procession: 0.000003s matrix complete all Plain procession: 0.001851s Transpose procession: 0.001822s Transpose simd procession: 0.000925s Block transpose simd procession: 0.000776s Fast transpose simd procession: 0.000752s matrix1 complete all Plain procession: 3.088162s Transpose procession: 1.093523s Transpose simd procession: 0.542046s Block transpose simd procession: 0.431841s Fast transpose simd procession: 0.415978s matrix2 complete all

# 思考与总结

通过本次project,我学到了simd的用法(最主要是读文档的能力),同时也明白了**内存对齐的重要性,血泪教训**,也更理解了之前大二专业课学到的计算机体系架构知识。感觉自己想到的人工cache缓存数据提高命中率很开心hh,看到速度提升的那一刻感觉一切都是值得的,也更了解了openmp并行运算的底层原理,以及日后如何优化代码。