

# 程序设计实训 第三次作业

徐浩博 2020010108

## 编译运行

开发环境：Windows 10, 64 位操作系统

IDE：Microsoft Visual Studio 2019

编译运行方法：在 IDE 中直接编译运行

## 运行结果

### ijk<sup>1</sup>

| N   | 第一次测试/ms | 第二次测试/ms | 第三次测试/ms | 平均用时/ms <sup>2</sup> |
|-----|----------|----------|----------|----------------------|
| 64  | 7        | 6        | 8        | 7.0                  |
| 128 | 64       | 59       | 59       | 60.7                 |
| 256 | 466      | 456      | 458      | 460.0                |
| 512 | 3610     | 3615     | 3854     | 3693                 |

### ikj

| N   | 第一次测试/ms | 第二次测试/ms | 第三次测试/ms | 平均用时/ms |
|-----|----------|----------|----------|---------|
| 64  | 9        | 9        | 9        | 9.0     |
| 128 | 74       | 78       | 76       | 76.0    |
| 256 | 945      | 907      | 934      | 918.7   |
| 512 | 8547     | 8638     | 8538     | 8574.3  |

### jik

| N   | 第一次测试/ms | 第二次测试/ms | 第三次测试/ms | 平均用时/ms |
|-----|----------|----------|----------|---------|
| 64  | 8        | 8        | 9        | 8.3     |
| 128 | 62       | 61       | 63       | 62.0    |
| 256 | 476      | 498      | 498      | 490.7   |
| 512 | 3746     | 3754     | 3948     | 3816.0  |

### jki

| N   | 第一次测试/ms | 第二次测试/ms | 第三次测试/ms | 平均用时/ms |
|-----|----------|----------|----------|---------|
| 64  | 22       | 20       | 20       | 20.7    |
| 128 | 164      | 168      | 167      | 166.3   |
| 256 | 1335     | 1331     | 1333     | 1333.0  |
| 512 | 20521    | 20618    | 20795    | 20644.7 |

<sup>1</sup> ijk 表示循环方式为 for(int i = 0; i < N; i++)  
for(int j = 0; j < N; j++)  
for(int k = 0; k < N; k++)  
c[i][j][k] = a[i][j][k] + b[i][j][k];

<sup>2</sup> 考虑到一次测试可能存在较大误差，故对于每种情况，均采用测试三次取平均值的方式获得运行时间。

## ❑ kij

| N   | 第一次测试/ms | 第二次测试/ms | 第三次测试/ms | 平均用时/ms |
|-----|----------|----------|----------|---------|
| 64  | 15       | 13       | 15       | 14.3    |
| 128 | 182      | 182      | 179      | 181.0   |
| 256 | 1409     | 1404     | 1431     | 1414.7  |
| 512 | 11814    | 11570    | 12087    | 11823.7 |

## ❑ kji

| N   | 第一次测试/ms | 第二次测试/ms | 第三次测试/ms | 平均用时/ms |
|-----|----------|----------|----------|---------|
| 64  | 20       | 20       | 20       | 20.0    |
| 128 | 191      | 197      | 190      | 192.7   |
| 256 | 1733     | 1734     | 1719     | 1728.7  |
| 512 | 21937    | 22101    | 21912    | 21983.3 |

## 结果分析

### ❑ 6 种循环方式运行时间对比

| 循环方式<br>N | ijk   | jik    | ikj    | kij     | jki     | kji     |
|-----------|-------|--------|--------|---------|---------|---------|
| 64        | 7.0   | 8.3    | 9.0    | 14.3    | 20.7    | 20.0    |
| 128       | 60.7  | 62.0   | 76.0   | 181.0   | 166.3   | 192.7   |
| 256       | 460.0 | 490.7  | 918.7  | 1414.7  | 1333.0  | 1728.7  |
| 512       | 3693  | 3816.0 | 8574.3 | 11823.7 | 20644.7 | 21983.3 |

考虑到由于 N 过小时，不同循环方案运行时间差别较小，可能存在一定误差。

查看计算机的 cache 大小，大约为 14MB 左右，约相当于 N=150 的三维数组，因此 N 过小时，cache 命中率对于程序运行效率的影响不显著。

基于以上两点，我们针对 N=512 的六种循环方式运行时间进行研究：

运行时间     $ijk < jik < ikj < kij < jki < kji$

运行效率     $ijk > jik > ikj > kij > jki > kji$

下面，我将针对此结果进行分析：

首先，我们考虑三重循环时

```
for(int x = 0; x < N; x++)
    for(int y = 0; y < N; y++)
        for(int z = 0; z < N; z++)
            c[x][y][z] = a[x][y][z] + b[x][y][z];
```

循环时(x,y,z)变化方式为

(0,0,0) (0,0,1) (0,0,2) ... (0,0,N-1) -> (0,1,0) (0,1,1) ... (0,1,N-1) -> ... -> (0,N-1,0) ... (0,N-1,N-1)



(1,0,0) (1,0,1) (1,0,2) ... (1,0,N-1) -> (1,1,0) (1,1,1) ... (1,1,N-1) -> ... -> (1,N-1,0) ... (1,N-1,N-1)



.....

$(N-1,0,0) \cdots (N-1,0,N-1) \rightarrow (N-1,1,0) \cdots (N-1,1,N-1) \rightarrow \cdots \rightarrow (0,N-1,0) \cdots (N-1,N-1,N-1)$

我们可以看出,  $(x,y,z)$  的变化由最内层循环变量  $(z)$  引起的次数为  $(N-1) \times N \times N = N^3 - N^2$ , 中间一层循环变量  $(y)$  为  $(N-1) \times N = N^2 - N$ , 最外层循环变量  $(x)$  为  $N-1$ .

数组所占的储存空间在内存中是连续的。运算时, 计算机需要将内存中的数据读入缓存中, 然后再进行运算; 而读入到缓存时, 会将附近的数据一并读入。因此两个数据在储存空间内离得越近, 就越可能同时被读入缓存中 (称为 **cache 命中率高**), 从而减少计算机从内存中读入数据的次数。对于数组  $a[i][j][k]$  来说, 离  $a[i][j][k+1]$  最近, 离  $a[i][j+1][k]$  则隔着  $N-1$  个数, 而  $a[i+1][j][k]$  隔着的数大约是  $N^2$  量级的; 因此三维数组末位变化时改变的距离最小, **cache 命中率最高**, 首位变化时改变的距离最大, **cache 命中率最低**。

回到本题中, 最内层循环变量  $z$  变化的次数约为  $N^3$  量级, 远超其余两个变量, 因此当  $z$  对应  $a[i][j][k]$  末位的  $k$  时, **cache 命中率高**, 则效率最高。此种情况对应循环 **ijk** 和 **jik**。效率中等的对应中间位  $j$ , **cache 命中率中等**, 对应循环 **ikj** 和 **kij**。效率最低的对应首位  $i$ , **cache 命中率中等**, 对应循环 **jki** 和 **kji**。综上, 我们可以将循环效率初步排序为:

运行效率 **ijk, jik > ikj, kij > jki, kji**

下面, 在中间一层循环变量  $y$  和最外层循环变量  $x$  中, 最影响效率的是变化次数达  $N^2$  量级的  $y$ 。

1. 在 **ijk** 和 **jik** 中, 当  $y$  对应  $j$  时 **cache 命中率中等**, 大于对应  $i$  时较低的 **cache 命中率**, 因此效率 **ijk > jik**。

2. 在 **ikj** 和 **kij** 中, 当  $y$  对应  $k$  时 **cache 命中率较高**, 大于对应  $i$  时较低的 **cache 命中率**, 因此效率 **ikj > kij**。

3. 在 **jki** 和 **kji** 中, 当  $y$  对应  $k$  时 **cache 命中率较高**, 大于对应  $j$  时中等的 **cache 命中率**, 因此效率 **jki > kji**。

综上: 运行效率 **ijk > jik > ikj > kij > jki > kji**

以上就是实验结果的理论分析。