

# 计算机学院 并行程序设计实验报告

## 128 位整数计算的 SIMD 优化

姓名:钟坤原

学号: 22124686

专业:计算机科学与技术

## 目录

1	问题重述	2
	1.1 问题描述	2
	1.2 问题研究	2
2	实验环境	2
3	实验设计	2
	3.1 SIMD 思路	2
	3.2 运算实现	3
	3.3 代码设计	3
4	实验结果分析	3
	4.1 实验环境	3
	4.2 实验分析	4
5	实验总结	4
6	代码	4
	6.1 伪代码	4
	6.2 代码	5
7	图和表格	6
	7.1 图	6
8	其他会用到	6
	8.1 枚举	6
	8.2 公式	7
	8.3 链接	7

## 1 问题重述

#### 1.1 问题描述

传统的大整数运算依赖于基于标量的处理方式,这在处理多个数据点时会引入大量的计算延迟。单指令多数据流(SIMD)技术提供了一种有效的解决方案,它允许同时对多个数据点执行相同的操作,从而显著提高了数据处理的吞吐量。通过 SIMD 来加速 128 位整数的运算,是我要实现的任务。

### 1.2 问题研究

本研究提出了一种利用 SIMD 技术优化 128 位整数向量运算的新算法。通过设计适用于 SIMD 操作的数据结构和算法,如 U128x8,不仅提高了基本算术运算的效率,还简化了诸如加法、减法和模运算等更为复杂的数学操作。此外,算法还包括对整数向量进行有效管理和优化的策略,以最大限度地利用现代 CPU 的并行处理能力。

## 2 实验环境

操作系统	实验平台	CPU 型号	GPU 型号 编译选项 L1-L2-L3		语言	
win10	x86	i7-9750H	RTX1650H	-m64, -std=c17	384KB-1.5MB-12MB	Rust

表 1: 实验环境

## 3 实验设计

### 3.1 SIMD 思路

本文选择用两个向量寄存器分别存储一组数的高低位

- lo: 低 64 位
- hi: 高 64 位

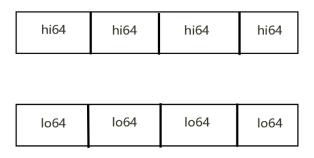


图 3.1: 向量寄存器存储情况

在这种数据排布下,一组向量寄存器内的数据是完全无关的,这样向量和标量的计算过程就完全统一了,在代码中直接把原来的数据类型和运算改成向量版本即可。

#### 3.2 运算实现

• 数据载入 (Splat 操作): splat 函数将单个 u128 整数值拆分为高低两部分,并将这些值分别载入 hi 和 lo 向量寄存器中。通过 splat 函数,可以将一个 u64 值复制到一个 SIMD 向量的所有元素中,实现并行处理的初始化。

#### • 算术运算:

- 加法和减法: 通过直接对 hi 和 lo 进行向量加或向量减操作,可以同时处理向量中的八个 128 位整数。
- 条件减法(sub\_on\_ge): 此操作涉及比较两个向量并根据比较结果选择性地执行减法。通过使用掩码和选择操作,可以并行地对每个元素执行条件判断和相应的算术操作。
- 乘法和加法结合 (mul10\_add): 此函数实现了向量中每个元素乘以 10 后加上一个常数值。 这涉及到对 lo 和 hi 分别进行乘法和加法操作,并处理可能的进位。这一操作充分利用了 SIMD 的并行能力来加速连续的算术操作。
- 位运算:通过重载位与(&)和位或(|)操作符,U128 支持在 SIMD 寄存器上执行向量位运算,这对于执行逻辑操作和某些类型的数值处理非常有用。

## 3.3 代码设计

- 数据预处理: 使用一个结构体将 u128 的前 64 位和后 64 位存储起来。我使用 rust 的 splat 方法 将这个 128 的每一位置零,再使用 splat 接收一个 128 位的数字并拆出它的高位和低位分别存储 到 hi 和 lo。
- 减法: 把每一位相加/相减, 然后处理每一位的借位情况
- 除法: 假设除以 m, 可以把每个位置大于 4\*m 的减去 4\*m, 如果大于 2\*m 再减去 2\*m, 最后如果大于 m 再减去 m, 最终可以得到除以 m 的数。
- 位运算: 位运算可以直接使用 & 和 | 来进行每位的快速运算, 重载即可。

## 4 实验结果分析

#### 4.1 实验环境

由于鲲鹏服务器没有 avx2 和 avx512 扩展指令, 我使用 x86 架构的 ubuntu 系统来运行。

```
[s2212468@master ~|$ cat /proc/cpuinfo
processor : 0
BogoMIPS : 200.00
Features : fp asimd evtstrm aes pmull shal sha2 crc32 atomics fphp asimdhp c
puid asimdrdm jscvt fcma dcpop asimddp asimdfhm
CPU implementer : 0x48
CPU architecture: 8
CPU variant : 0x1
CPU prevision : 0
```

图 4.2: 鲲鹏服务器指令集

6 代码 并行程序设计实验报告

## 4.2 实验分析

我使用 benchmark 来测试我的程序运行时间,分别在开销标量, avx2 和 avx512 扩展指令集上测试了乘加运算、取模运算、N=256 计算一轮整体的时间。

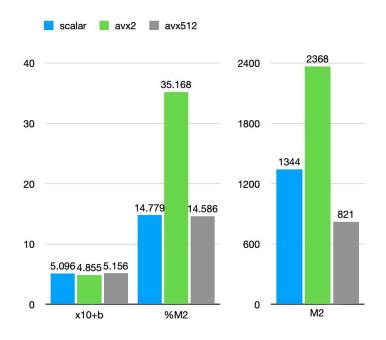


图 4.3: 性能测试时间效果

可以看到在一定时间规模下, avx512 指令集相对于标量运算缩短了 30%, 具有相对显著的效果。 但是 avx2 的效果不如标量, 查阅资料分析可知, 一方面因为标量版本已经非常优化了, 一次 u128 的 取模只需要 4 次 u64 比较和 1 次 u128 减法; 另一方面向量版本由于无法利用分支跳转, 所以只能靠 大量的计算, 一次 u128 取模需要 12 次 u64 比较和 4 次 u128 减法, 还有不少 select 操作。整体来说 SIMD 算力的优势难以抵消计算量的劣势, 所以性能还不如标量。

## 5 实验总结

本实验验证了 SIMD 技术在处理 128 位整数运算上的效率提升。基于 u128 类型,主要关注加法、减法、乘法以及模运算的性能表现。通过将常规的标量运算与 SIMD 运算进行比较,旨在展示 SIMD 在并行处理大规模数据集时的性能优势。Rust SIMD 模块能够生成接近最优的本机向量指令。AVX512 相比 AVX2 有不小的改进。SIMD 优化为 u128 类型的运算带来了显著的性能提升,特别是在处理大量数据时的效率极为突出。这证明了在需要大规模数值计算的应用中,采用 SIMD 技术可以显著提高应用程序的性能。未来工作可以探索更多的 SIMD 优化技术,以进一步提升处理速度和效率。本次实验的相关代码和文档已经上传 github: Github

## 6 代码

#### 6.1 伪代码

伪代码

6 代码 并行程序设计实验报告

Algorithm 1 初始化 obj 文件信息——对应 MeshSimplify 类中 readfile 函数,Face 类 calMatrix 函数

Input: obj 文件, 顶点、边、面列表

Output: 是否读取成功

- 1: **function** CALMATRIX(Face)
- 2:  $normal \leftarrow e1 \times e2$
- $s: normal \leftarrow normal/normal.length$
- 4:  $temp[] \leftarrow normal.x, normal.y, normal.z, normal \cdot Face.v1$
- 5: Matrix[i][j] = temp[i] \* temp[j]
- 6: **return** Matrix
- 7: end function
- 8: 根据 obj 的 v 和 f 区分点面信息, 读取并加入列表
- 9: scale ← 记录点坐标中距离原点最远的分量, 以便后续 OpenGL 进行显示
- 10: ori ← 记录中心点, 便于 OpenGL 显示在中心位置, 避免有的 obj 偏移原点较多
- 11: 根据三角面片信息, 计算一个面的三条边
- 12: 计算每个面的矩阵 ← calMatrix
- 13: 将每个面的矩阵加到各点, 由点维护
- 14: **return** True

## 6.2 代码

代码样式1

```
int main() {
   cout << "Hello World!" << endl;
   return 0;
}</pre>
```

代码样式 2

## 逐列访问平凡算法

```
void ord()

double head, tail, freq, head1, tail1, timess=0; // timers
init(N);

QueryPerformanceFrequency((LARGE_INTEGER *)&freq );

QueryPerformanceCounter((LARGE_INTEGER *)&head);

for (int i=0; i<NN; i++)

for (int j=0; j<NN; j++)

col_sum[i] += (b[j][i]*a[j]);

QueryPerformanceCounter ((LARGE_INTEGER *)& tail);

QueryPerformanceCounter ((LARGE_INTEGER *)& tail);

cout << "\nordCol:" <<(tail-head)*1000.0 / freq<< "ms" << endl;
}</pre>
```

## 7 图和表格

### 7.1 图

如图7.4所示



图 7.4: Caption

如图7.5所示。如图5(a)所示。

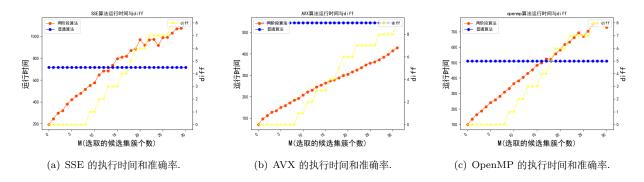


图 7.5: 不同并行优化算法的执行时间与准确率对比

#### 表,如表2所示。

N/n\Algo	naive-conv	naive-pool	omp-conv	omp-pool
$64/2 \\ 64/4$	0.0167 $0.03599$	0.01255 $0.0394$	0.04142 $0.0458$	0.03799 0.0421

表 2: 性能测试结果 (4 线程)(单位:ms)

带单元格表格,如表3所示。

Cos	Cost		То					
Cos			B	C	D	E		
	B	7	0	1	3	8		
From	C	8	1	0	2	7		
	D	8	3	2	0	5		

表 3: 结点 C 距离向量表 (无毒性逆转)

推荐你们使用这个网站,将数据填进去,设置好格式之后就可以自动生成表格的 latex 代码。 TableGenerator

## 8 其他会用到

### 8.1 枚举

带标号枚举

- 1. 1
- 2. 2

不带标号枚举

- 1
- 2

## 8.2 公式

多行公式

$$a+b=a+b \tag{1}$$

$$\frac{a+b}{a-b} \tag{2}$$

$$a+b=a+b\frac{a+b}{a-b} \tag{3}$$

单行公式:

$$\sum_{i=1}^{N}$$

行内公式:  $\sum_{i=1}^{N}$ 

推荐你们使用 Mathpix Snip。是一个公式识别软件,可以自动生成公式对应的 latex 代码。

### 8.3 链接

参考文献 [3][1][2] 超链接 YouTube

参考文献 并行程序设计实验报告

## 参考文献

[1] Gene H Golub and James M Ortega. Scientific computing: an introduction with parallel computing. Elsevier, 2014.

- [2] Stephen Bassi Joseph, Emmanuel Gbenga Dada, Sanjay Misra, and Samuel Ajoka. Parallel faces recognition attendance system with anti-spoofing using convolutional neural network. In *Illumination of Artificial Intelligence in Cybersecurity and Forensics*, pages 123–137. Springer, 2022.
- [3] Michael J Quinn. Parallel computing theory and practice. McGraw-Hill, Inc., 1994.