面向多模态大模型的 基础卷积算子优化

基于国产加速卡曙光K100_AI进行优化

指导老师: 汤善江

负责人: 王鑫培、李世明

联系方式: wangxinpei@tju.edu.cn

项目起始时间: 2024.09-2024.12

技术背景

卷积运算是深度学习中广泛应用的基础算子,但由于卷积计算量庞大,尤其在处理大规模数据时成为计算瓶颈。为了提高卷积运算的计算效率,目前有多种优化方法。

Implicit GEMM

- > 将卷积过程映射为矩阵乘法。
- 利用矩阵乘法的优化技术实现加速。能够充分利用现代处理器(如GPU)上的矩阵运算优化。

方法1

Winograd算法

- ➤ Winograd算法是通过数学 变换来优化卷积计算量实现 加速。
- ➤ 特别适用于小卷积核(如 3x3卷积核)的情况。

方法2

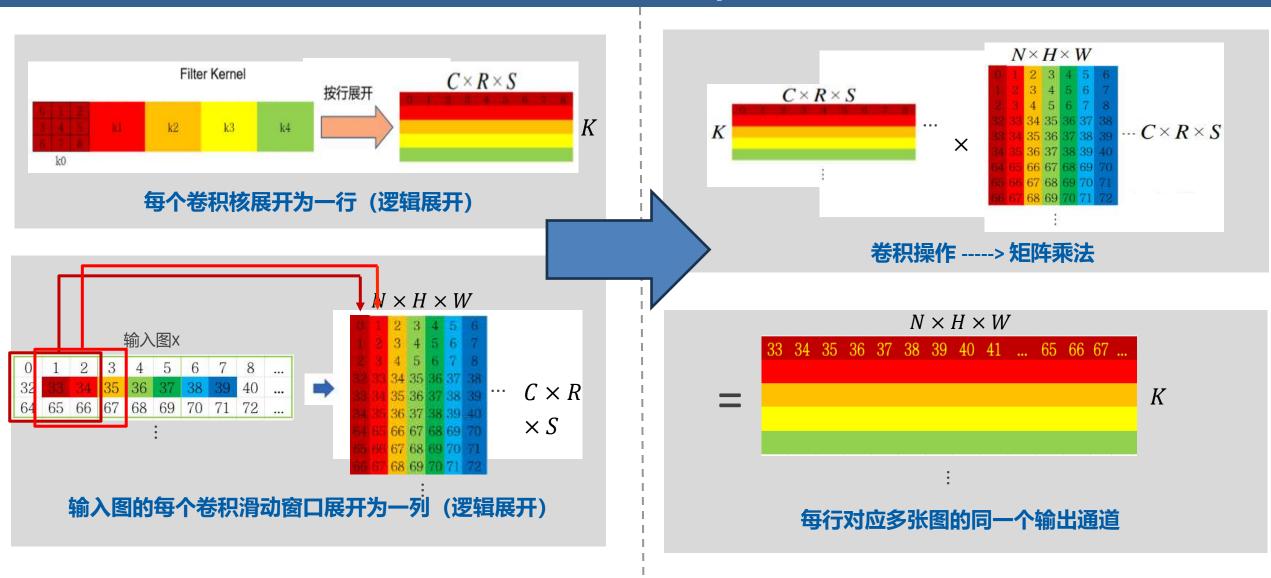
快速傅里叶变换 (FFT) 卷积

- ▶ 快速傅里叶变换 (FFT) 卷 积是一种通过在频域计算卷 积的优化方法。
- 适用于大卷积核和大数据集。 能够显著减少计算复杂度。

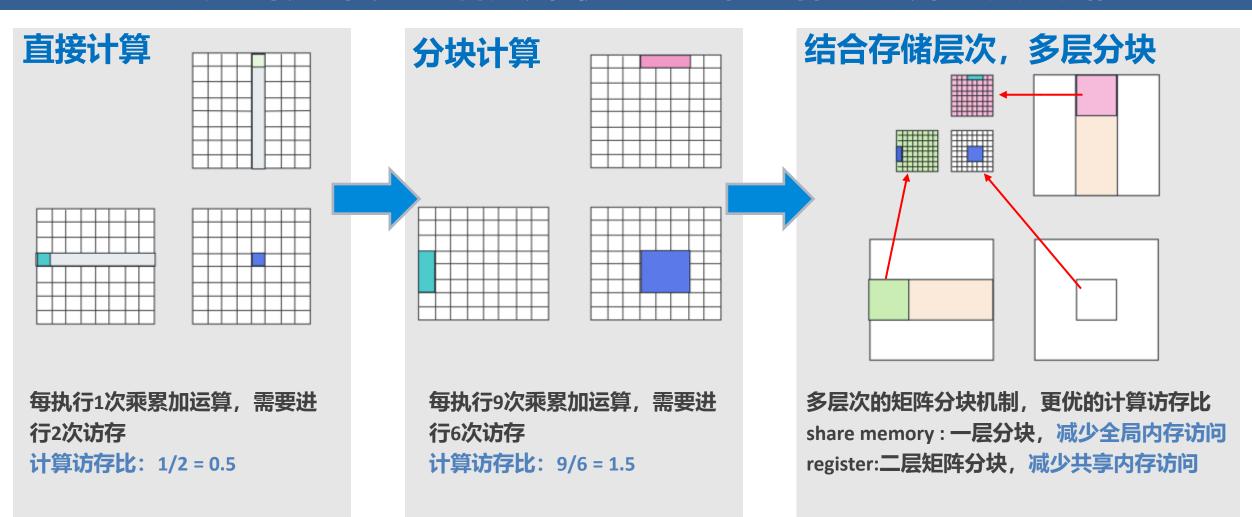
方法3

我们的工作:基于国产加速卡曙光K100_AI的硬件特点,使用方法一进行优化

一、卷积映射为矩阵乘法:Implicit GEMM算法

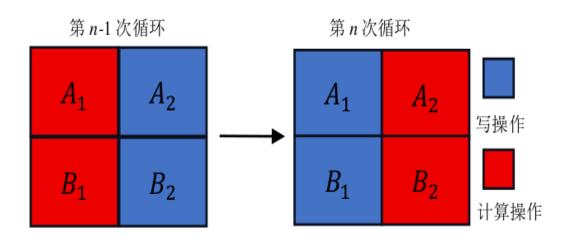


二、提高计算访存比:矩阵分块,使用共享内存、寄存器来缓存和复用数据

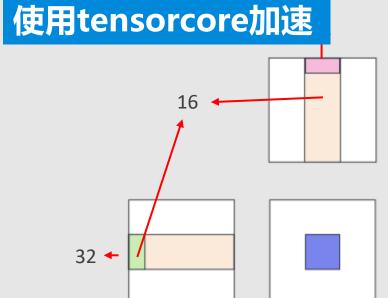


三、数据预取: 双缓冲技术隐藏数据的访存延迟

- ▶ 计算和访存重叠:设置两个缓冲区,一个用于加载新的数据,另一个用于处理当前数据,从而减少等待时间,提升整体吞吐量。
- ➤ 双层双缓冲: 全局内存→共享内存以及共享内存→寄存器都用双缓冲技术搬运数据。



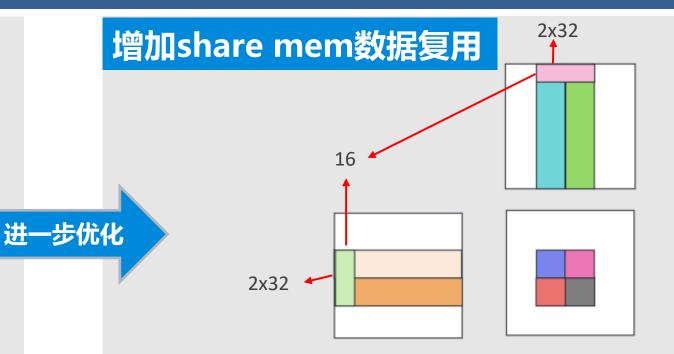
四、使用内联汇编控制延迟与同步,使用Tensorcore加输矩阵乘法



32x32

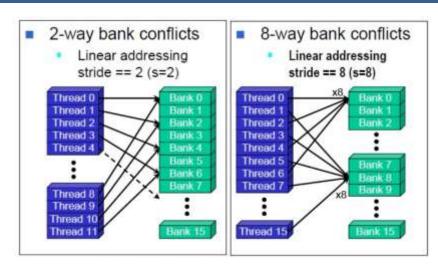


- > ds_read_m32x16_b16: 从share mem读取32x16的块。
- ▶ v_mmac_f32_16x16x16_f16: 16x16矩阵乘法。
- 2条ds_read指令+4条v_mmac指令: 实现读取32x16、16x32, 计算32x32的矩阵乘法。



- p global mem → share mem: 读取4个32x16, 计算4个32x32, 计算访存比增加一倍
- 理论上每次从global mem读取的分块越多, 计算访存比更高, 但实际上受到share mem 容量限制

五、降低share mem访问的Bank冲突



No Bank Conflicts No Bank Conflicts Linear addressing Random 1:1 stride == 1 (s=1) Permutation Thread 0 Thread 0 Bank 0 Bank 1 Thread 1 Thread 1 Thread 2 Bank 2 Thread 2 Bank 2 Bank 3 Thread 3 Bank 3 Thread 3 Thread 4 Bank 4 Thread 4 Bank 4 Thread 5 Bank 5 Thread 5 Bank 5 Thread 6 Bank 6 Thread 6 Bank 6 Thread 7 Bank 7 Thread 7 Bank 7 Thread 15 Thread 15 Bank 15

- ➤ k100_AI的共享内存具有32个bank。每个bank的大小为4字节,2个float16的长度。同一个workgroup的不同线程在同一个时钟周期内访问的同一个bank中的不同数据,产生bank冲突。
- > pweight 的64x16分块读入share mem时需要转置成16x64,每行128字节刚好对应32个bank,即转置后同一列在同一个bank,写同一列的线程会产生bank冲突。
- 解决思路:使写同一列的线程尽可能少,同一个线程不要跨越写多列,一个 线程只负责一列。

| | 0 | 1 | 2 | 13 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | *** | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
|---|---|---|---|----|---|---|----|---|---|---|----|----|----|----|------|----|----|-----|----|----|----|----|----|----|
| | 0 | 1 | 2 | 13 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | **** | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| no conflicts | 0 | 1 | 2 | 13 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| 1340 pt 2010 0 44 De 12 - 0.0 2010 1 4 11 1 1 1 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | *** | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | -6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | *** | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | O | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | *** | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | *** | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 13 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 444 | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | O | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | -6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | | 55 | 56 | .57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 13 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | *** | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |
| | 0 | 1 | 2 | 13 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 |

bank conflict

六、合并写回: 复用共享内存调整

问题: tensorcore各线程的计算结果在全局内存中的逻辑位置并不连续,直接写回global mem会造成很大的时间开销

线程id

 $N \times H \times W$

0
16
32
48
0
16
32
48
0
16
32
48
0
16
32
48
0
16
32
48
0
16
32
48

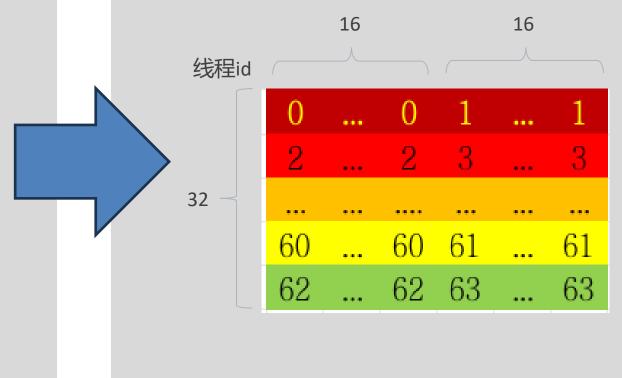
1
17
33
49
1
17
33
49
1
17
33
49

2
18
34
50
2
18
34
50
2
18
34
50

3
19
35
51
3
19
35
51
3
19
35
51

4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20
36
52
4
20</t

解决方法: 先写入共享内存, 再重新进行线程分配, 每个线程写回连续的16个数。



七、更多优化细节:减少内存事务、合并访存、循环融合等

减少内存事务

- ➤ 尽可能使用更长的数据类型 进行访存,如float4类型,在 一次内存事务中读取更长的 数据长度。
- 减少了访存次数,提高带宽 利用效率。

合并访存

- ▶ L1 cache为16k, 128个缓存行, 每个缓存行128字节。每次访 存都会将128字节加载到缓存 行。
- ➤ global中连续的128字节应在 更少的访存次数和更近的访 存中被利用。
- ▶ 每次迭代从global中读取 32x32的数据会比64x16更友 好,因为后者跨越更多缓存 行,每个缓存行利用率更低。

循环融合

- 将两个明显独立的循环合并到同一个循环中交错执行。
- ➢ 将小的循环直接展开,减少循环计算消耗。

其他优化:控制单个线程使用的寄存器个数,控制每个group申请的共享内存大小,提高occupy,在多种制约因素中取得平衡。

创新性

访存平衡

卷积映射成矩阵乘法的过程中,pwight存储的连续性不变,pin存储的连续性受到破坏,导致在同一次迭代中,读取相同数据量时两者的延迟不一致。

调优思路:每次迭代pwight读取的块是pin的两倍,对决赛第2、5组数据有明显提升。

数据填充

决赛第1、6组数据的K维度不符合32倍数的矩阵分块和tensorcore指令要求。

调优思路:在计算时将K维度填充到32倍数,在读取和写回时,忽略补充的维度。与不填充使用普通指令相比,填充后使用tensorcore指令有很大提升。

共享复用

写回global阶段使用share mem重排时,不单独申请空间,而是复用前期缓冲pweight和 pin的share mem,以提高利用率。

成果和总结

实验测试六组不同代表性特征的数据

| n | c | h | w | k | r | s | u | v | р | q | 序号 | 优化前耗时 (us) | 优化后耗时 (us) | 加速比 |
|----|------|-----|-----|-----|---|---|---|---|---|---|----|--------------|-------------|-------|
| 16 | 128 | 64 | 64 | 27 | 3 | 3 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 3515.627197 | 263.397278 | 13.35 |
| 16 | 256 | 32 | 32 | 256 | 3 | 3 | 1 | 1 | 1 | 1 | 2 | 14719.093750 | 439.263794 | 33.52 |
| 16 | 64 | 128 | 128 | 64 | 3 | 3 | 1 | 1 | 1 | 1 | 3 | 14718.625977 | 589.392639 | 24.97 |
| 2 | 1920 | 32 | 32 | 640 | 3 | 3 | 1 | 1 | 1 | 1 | 4 | 43832.644531 | 1433.512207 | 30.57 |
| 2 | 640 | 64 | 64 | 640 | 3 | 3 | 1 | 1 | 1 | 1 | 5 | 46812.703125 | 1299.222534 | 36.00 |
| 2 | 320 | 64 | 64 | 4 | 3 | 3 | 1 | 1 | 1 | 1 | 6 | 809.932861 | 183.935257 | 4.40 |

项目成果参赛计算机系统能力大 赛-先导杯,凭借优异的实验效果 和方法创新,荣获全国第五名

(全国三等奖)



总结:

- ▶ 优化的整体思路和目标是使计算隐藏访存延迟,提高ALU占比。
- ➤ 本次卷积算子优化从多方面进行了深入探索与优化,包括计算与访存比的提升、共享内存利用、数据重用、访问冲突的控制、 tensorcore指令的使用。同时使用双缓冲、数据分块、循环融合等多种优化手段,我们在初赛和决赛数据集上都取得了显著 的性能提升,成功将运行时间大幅缩短。
- ➤ 本次项目验证了通过合理的算子优化策略,可以在满足准确性要求的前提下显著提升卷积算子的运行效率。项目中采用的优化策略和手段兼具一般性与特殊性,在国产dcu中具有广泛的借鉴价值,为提升深度学习模型的计算效率提供了有效思路。