一个generic swizzle函数

对一个二维空间的行和列进行swizzle swizzle(B, M, S):

- 2^M 个元素为一组
- swizzle的二维空间有 2^B 行
- swizzle的二维空间中 2^S 个元素为一列

每个线程用向量化指令访问128b数据, $128/32=4~\mathrm{bank}$,每个线程访问4个bank,8个线程访问一条 shared memory cache line。

- 1. 当数据类型是半精度时,M=3,因为 $2^3=8\times 16=128$ b,128-bit 访存指令读取8个元素,这些元素为一组。
- 2. S=3,1024 / 128 = 8,8个线程访问一整条shared memory cache line
- 3. 假如原始输入数据有形状,在内存中连续的维度是64,并且数据类型为半精度,64 imes16/1024=1,一个连续维度就占1个shared memory cache line。

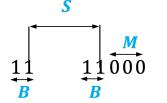
swizzle<2, 3, 3>的计算过程

swizzle<2. 3. 3>的计算过程如下:

Bits=2, MBase=3, Shifts=3 这样一个swizzle函数的计算过程:

- 1. **bits掩码**: 根据 Bits 计算一个掩码: bit_mask = (1 << Bits) 1, Bits是几,掩码就由几个1 构成。例如,Bits=3,掩码为 111。
- 2. **yyy_mask和zzz_mask**: 计算 yyy_mask 和 zzz_mask 。假设 MBase=3 ,那么会有3个比特位保持不改变。将 Bits 个bit位左移 MBase 是zzz_mask,将 Bits 个bit位左移 MBase + Shifts 位是 yyy_mask。

yyy_mask和zzz_mask决定了swizzle二维空间中要去交换的两个位置。



(a) swizzle函数的三个参数

Fig. swizzle函数位运算示意

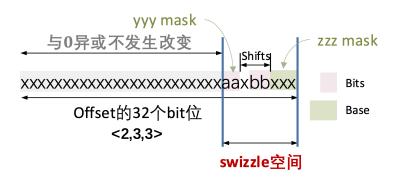


Fig. 原始的offset和swizzled offset之间的关系

- 1. **permute输入**: offset ^ shiftr(offset & self.yyy_msk, self.shift)
 - i. offset的二进制表示与 yyy_mask 相与,右移 Shifts 位,结果记作offset1; offset1是将offset 中yyy_mask对应位置的bit位保留原值,其余位置清零,然后取出来的部分移动到zzz_mask 所在的位置。
 - ii. offset与offset1进行异或。一个bit位与0异或结果不变,结果相当于offset中yyy_mask对应的bit位offset中zzz_mask对应的bit位进行异或,写入zzz_mask对应的位置

对16x16数据块进行swizzle

有一个 16×16 的数据块,进一步以 1×8 为粒度被分成了 16×2 个块(**这里我们先模糊行优先/列优先,具体对应到行优先/列优先时,只需要对这两个维度做相应的调整和适配**)。我们的目标是<mark>将这个16 × 16的数据块以bank-conflict free的方式存储在shared memory中。</code></mark>

这里我们考虑以下假设:

- 1. 将GPU的shared memory看作由8个bank构成,于是每个bank位宽128 bits,正好对应了上面提到的大小为 1×8 的一段数据;
- 2. 数据是以半精度存储,于是1024/16=64个半精度正好存储在一条shared memory cache line里面
- 3. 单线程访问128bit,于是8线程并发访存一次的数据恰好可以写入一整行shared memory cache line,而这一点是我们需要保证的,这八个线程写入shared memory的bank id必须是0~8这个8个bank id的一个permutation,不可以落入同一个bank。

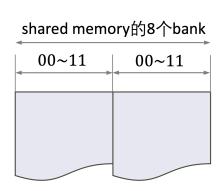


Fig. <2,3,3>设置下shared memory的逻辑编号

< B=2, M=3, S=3>这样一个swizzle函数会对: $2^2*2^3*2^3=4*8*8=16*16=256$ 个元素进行permute,也就是恰好对16x16的半精度进行permute。

下表是swizzle函数要去操作的bit位、红色位置的bit位进行异或(后三位总是当成是一个元素)。

| - | - | - | x | x | - | - | - |
|---|---|---|---|---|---|---|---|
| x | x | - | - | - | _ | _ | _ |

Bits=2决定了bank id用2个bit位表示,也就是shared memory的8个bank被分成了两组。

| xor | 00 | 01 | 10 | 11 |
|-----|----|----|----|----|
| 00 | 00 | 01 | 10 | 11 |
| 01 | 01 | 00 | 11 | 10 |
| 10 | 10 | 11 | 00 | 01 |
| 11 | 11 | 10 | 01 | 00 |

从上面这个表是B=2时的异或表,可以看到异或具有封闭性;

swizzle的二维index空间中共有 $2^2 \times 2^3 = 4 \times 8 = 32$ 个坐标,我们在下表中表示中这个swizzle空间中所有index的十进制(上方)和对应的二进制(下方):

| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|--------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|
| 000000 | 00001 | 00010 | 00011 | 00100 | 00101 | 00110 | 00111 |
| 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 |
| 01000 | 01001 | 01010 | 01011 | 01100 | 01101 | 01110 | 01111 |
| 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 | 23 |
| 10000 | 10001 | 10010 | 10011 | 10100 | 10101 | 10110 | 10111 |
| 24 | 25 | 26 | 27 | 28 | 29 | 30 | 31 |
| 11000 | 11001 | 11010 | 11011 | 11100 | 11101 | 11110 | 11111 |

swizzled index(下面的表格用红色和黑色将数据分成了两部分,可以看出来换序仅仅发生在同色的数据块之内):

| bank-id | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|----------|----|----|----|----|----|----|----|----|
| Access-0 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
| Access-1 | 9 | 8 | 11 | 10 | 13 | 12 | 15 | 14 |
| Access-2 | 18 | 19 | 16 | 17 | 22 | 23 | 20 | 21 |
| Access-3 | 27 | 26 | 25 | 24 | 31 | 30 | 29 | 28 |

| T_{16} (1) |
|----------------------|
| T_{17} (3) |
| T_{18} (5) |
| T_{19} (7) |
| T_{20} (9) |
| T_{21} (11) |
| T_{22} (13) |
| T ₂₃ (15) |
| T_{24} (17) |
| T_{25} (19) |
| T_{26} (21) |
| T_{27} (23) |
| T ₂₈ (25) |
| T ₂₉ (27) |
| T ₃₀ (29) |
| T ₃₁ (31) |
| |

源地址空间(Global Memory)线程读取数据方式

| T_0 (0) | T ₁₆ (1) | T ₁ (2) | T ₁₇ (3) | T ₂ (4) | T ₁₈ (5) | T ₃ (6) | T ₁₉ (7) |
|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|
| T ₂₀ (9) | T ₄ (8) | T_{21} (11) | T ₅ (10) | T ₂₂ (13) | T ₆ (12) | T ₂₃ (15) | T ₇ (14) |
| T ₉ (18) | T ₂₅ (19) | T ₈ (16) | T ₂₄ (17) | T ₁₁ (22) | T ₂₇ (23) | T_{10} (20) | T ₂₆ (21) |
| T ₂₉ (27) | T ₁₃ (26) | T ₂₈ (25) | T ₁₂ (24) | T ₃₁ (31) | T ₁₅ (30) | T ₃₀ (29) | T ₁₄ (28) |

目标地址空间(Shared Memory)线程写入数据的方式

Fig. 以Global Memory上row major的16x16数据块为源,线程分数据方式以及shared memory中数据存储顺序,线程Layout: ColMajor<16, 2>;

| T_0 (0) | T_1 (1) |
|----------------------|----------------------|
| T ₂ (2) | T ₃ (3) |
| T ₄ (4) | T ₅ (5) |
| T ₆ (6) | T ₇ (7) |
| T ₈ (8) | T ₉ (9) |
| T ₁₀ (10) | T ₁₁ (11) |
| T ₁₂ (12) | T ₁₃ (13) |
| T ₁₄ (14) | T ₁₅ (15) |
| T ₁₆ (16) | T ₁₇ (17) |
| T ₁₈ (18) | T ₁₉ (19) |
| T ₂₀ (20) | T ₂₁ (21) |
| T ₂₂ (22) | T ₂₃ (23) |
| T ₂₄ (24) | T ₂₅ (25) |
| T ₂₆ (26) | T ₂₇ (27) |
| T ₂₈ (28) | T ₂₉ (29) |
| T ₃₀ (30) | T ₃₁ (31) |
| | T ₃₁ (31) |

源地址空间(Global Memory)线程读取数据方式

| T_0 (0) | T ₁ (1) | T ₂ (2) | T ₃ (3) | T ₄ (4) | T ₅ (5) | T ₆ (6) | T ₇ (7) |
|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|
| T ₉ (9) | T ₈ (8) | T ₁₁ (11) | T_{10} (10) | T ₁₃ (13) | T ₁₂ (12) | T ₁₅ (15) | T_{14} (14) |
| T ₁₈ (18) | T ₁₉ (19) | T ₁₆ (16) | T ₁₇ (17) | T ₂₂ (22) | T ₂₃ (23) | T_{20} (20) | T ₂₁ (21) |
| T ₂₇ (27) | 26 (26) | T ₂₅ (25) | T ₂₄ (24) | T ₃₁ (31) | T ₃₀ (30) | T ₂₉ (29) | T ₂₈ (28) |

目标地址空间(Shared Memory)线程写入数据的方式

Fig. 以Global Memory上row major的16x16数据块为源,线程分数据方式以及shared memory中数据存储顺序,线程Layout: RowMajor<16, 2>;

| $egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$ | |
|--|-----------------|
| | T_3 |
| T_4 T_5 T_6 T_7 T_4 T_5 T_6 | T ₇ |
| T_8 T_9 T_{10} T_{11} T_8 T_9 T_{10} | T ₁₁ |
| $egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$ | T ₁₅ |
| $egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$ | T ₁₉ |
| $egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$ | T ₂₃ |
| T_{24} T_{25} T_{26} T_{27} T_{24} T_{25} T_{26} | T ₂₇ |
| T_{28} T_{29} T_{30} T_{31} T_{28} T_{29} T_{30} | T ₃₁ |
| T_0 T_1 T_2 T_3 T_0 T_1 T_2 | T ₃ |
| T_4 T_5 T_6 T_7 T_4 T_5 T_6 | T ₇ |
| $egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$ | T ₁₁ |
| $egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$ | T ₁₅ |
| $egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$ | T ₁₉ |
| T_{20} T_{21} T_{22} T_{23} T_{20} T_{21} T_{22} | T ₂₃ |
| T_{24} T_{25} T_{26} T_{27} T_{24} T_{25} T_{26} | T ₂₇ |
| T_{28} T_{29} T_{30} T_{31} T_{28} T_{29} T_{30} | T ₃₁ |

| T_{0} | T_1 | T | T_1 |
|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| 10 | 11 | T_0 | 11 |
| T_2 | T_3 | T_2 | T_3 |
| T_4 | T_5 | T_4 | T_5 |
| T_6 | T_7 | T_6 | T_7 |
| T_8 | T_9 | T_8 | T_9 |
| T_{10} | T ₁₁ | T_{10} | T ₁₁ |
| T ₁₂ | T ₁₃ | T ₁₂ | T ₁₃ |
| T_{14} | T ₁₅ | T ₁₄ | T ₁₅ |
| T ₁₆ | T ₁₇ | T_{16} | T ₁₇ |
| T_{18} | T ₁₉ | T_{18} | T_{19} |
| T_{20} | T_{21} | T_{20} | T_{21} |
| T_{22} | T_{23} | T_{22} | T_{23} |
| T_{24} | T ₂₅ | T ₂₄ | T ₂₅ |
| T ₂₆ | T ₂₇ | T ₂₆ | T ₂₇ |
| T_{28} | T ₂₉ | T ₂₈ | T ₂₉ |
| T ₃₀ | T ₃₁ | T ₃₀ | T ₃₁ |

单线程读取64bits

单线程读取128bits

| 0 | 1 | 32 | 33 |
|---|---|----|----|
| 2 | 3 | 34 | 35 |
| 4 | 5 | 36 | 37 |

| 0 | 1 | 32 | 33 |
|----|----|----|----|
| 6 | 7 | 38 | 39 |
| 9 | 8 | 41 | 40 |
| 11 | 10 | 43 | 42 |
| 13 | 12 | 45 | 44 |
| 15 | 14 | 47 | 46 |
| 18 | 19 | 50 | 51 |
| 16 | 17 | 48 | 49 |
| 22 | 23 | 54 | 55 |
| 20 | 21 | 52 | 53 |
| 27 | 26 | 59 | 58 |
| 25 | 24 | 57 | 56 |
| 31 | 30 | 63 | 62 |
| 29 | 28 | 61 | 60 |

计算swizzle的过程中:

- 1. 每个线程首先根据自己的thread index,得到自己在二维线程组织中的行号和列号: lane_row 和 lane_col;
- 2. 根据 lane_row 和 lane_col 以及单线程访问多少个元素可以计算出 16x16 这个base tile形状定义的二维坐标空间中的行号和列号i和j;
- 3. i和j进一步转换为0 ~ 255($16 \times 16 = 255$)之间的一个1维编号,这个编号带入swizzling函数,得到permute之后的1维编号s;
- 4. s再次转换为0~255之间的1维编号;

| $T_0, T_1(0)$ | $T_2, T_3(1)$ | $T_0, T_1(32)$ | $T_2, T_3(33)$ |
|----------------------|----------------------|----------------------|----------------------|
| $T_4, T_5(2)$ | $T_6, T_7(3)$ | $T_4, T_5(34)$ | $T_6, T_7(35)$ |
| $T_8, T_9(4)$ | $T_{10}, T_{11}(5)$ | $T_8, T_9(36)$ | $T_{10}, T_{11}(37)$ |
| $T_{12}, T_{13}(6)$ | $T_{14}, T_{15}(7)$ | $T_{12}, T_{13}(38)$ | $T_{14}, T_{15}(39)$ |
| $T_{18}, T_{19}(9)$ | $T_{16}, T_{17}(8)$ | $T_{18}, T_{19}(41)$ | $T_{16}, T_{17}(40)$ |
| $T_{22}, T_{23}(11)$ | $T_{20}, T_{21}(10)$ | $T_{22}, T_{23}(43)$ | $T_{20}, T_{21}(42)$ |
| $T_{26,}T_{27}(13)$ | $T_{24}, T_{25}(12)$ | $T_{26,}T_{27}(45)$ | $T_{24}, T_{25}(44)$ |
| $T_{30}, T_{31}(15)$ | $T_{28}T_{29}(14)$ | $T_{30}, T_{31}(47)$ | $T_{28}T_{29}(46)$ |
| $T_4, T_5(18)$ | $T_6, T_7(19)$ | $T_4, T_5(50)$ | $T_6, T_7(51)$ |
| $T_0, T_1(16)$ | $T_2, T_3(17)$ | $T_0, T_1(48)$ | $T_2, T_3(49)$ |
| $T_{12}, T_{13}(22)$ | $T_{14}, T_{15}(23)$ | $T_{12}, T_{13}(54)$ | $T_{14}, T_{15}(55)$ |
| $T_8, T_9(20)$ | $T_{10}, T_{11}(21)$ | $T_8, T_9(52)$ | $T_{10}, T_{11}(53)$ |
| $T_{22}, T_{23}(27)$ | $T_{20}, T_{21}(26)$ | $T_{22}, T_{23}(59)$ | $T_{20}, T_{21}(58)$ |
| $T_{18}, T_{19}(25)$ | $T_{16}, T_{17}(24)$ | $T_{18}, T_{19}(57)$ | $T_{16}, T_{17}(56)$ |
| $T_{28,}T_{29}(30)$ | $T_{30}, T_{31}(31)$ | $T_{28,}T_{29}(63)$ | $T_{30}, T_{31}(62)$ |
| $T_{26}, T_{27}(29)$ | $T_{24}T_{25}(28)$ | $T_{26}, T_{27}(61)$ | $T_{24}T_{25}(60)$ |

Reference

- 1. What does bitwise XOR (exclusive OR) mean?
- 2. DEVELOPING CUDA KERNELS TO PUSH TENSOR CORES TO THE ABSOLUTE LIMIT ON NVIDIA A100
- 3. cute 之 Swizzle