GPU中的数据格式与转换

X. Shen W. Chen

 一计算机中的数字表示

- 二 GPU中的数据格式
- 三 GPU中的格式转换

四 软硬件实现

计算机中的数字表示

名词概念

- 1、进位数制(进制): 利用固定的数字符号和统一的规则来计数的方法
- 2、数码:用不同的数字符号来表示一种数制的数值
- 3、基数:一种数制中所使用的数码的个数
- 4、位权:数制中每一位数所具有的值
 - eg:对于一个二进制,数码:0、1;基数:2;位权:1、2、4、8.....
- 5、常见的进制:二进制(B)、八进制(Q)、十进制(D)、十六进制(H)

eg: 2'b10, 8'h0010 = 16

为什么计算机中信息采用二进制表示?

①电子元件只有两种稳定状态,即高电位和低电位;②运算法则简单

浮点数与整形数

数据类型	关键字	在内存中占用的字节数	取 值 范 围	默认值
布尔型	boolean	1个字节(8位)	true, false	false
字节型	byte	1个字节(8位)	-128 ~127	0
字符型	char	2个字节(16位)	0 ~ 2 ¹⁶ -1	'\u0000'
短整型	short	2个字节(16位)	-2 15 ~ 2 15-1	0
整型	int	4个字节(32位)	-2 ³¹ ~ 2 ³¹ -1	0
长整型	long	8个字节(64位)	-2 ⁶³ ~ 2 ⁶³ -1	0
单精度浮点型	float	4个字节(32位)	1.4013E-45 ~ 3.4028E+38	0.0F
双精度浮点型	double	8个字节(64位)	4.9E-324 ~ 1.7977E+308	0.0D

定义与用途

- 整形 (int) 表示离散数值,即无小数部分的数字。适合用于计数、索引。
- 浮点型 (float) 表示<mark>实数</mark>,适用于科学计算、 图形处理等需要精确表达的数据。

存储方式

- int按照<mark>固定位宽存储</mark>(有符号整数最高位为符号位,无符号整数则全部用于表示数值大小)
- float将小数部分、指数部分分开存储

GPU中的数据存储方式

- 1、float、double型
 - 符号位S (Sign): 0 代表正数, 1 代表负数
 - 指数位 E (Exponent): 决定数据的范围
 - 尾数位 M (Mantissa): 决定了数据的精度
- 2、int型
 - 只包括符号位、指数位,无尾数位

float

(符号位)1 bit (指数位)8 bits (尾数位)23 bits

double

(符号位)1 bit (指数位)11 bits (尾数位)52 bits

- \triangleright 在计算机中,任何一个数都可以表示为 $1.xxx \times 2^n$ 的形式,其中n是指数位,xxx是尾数位
- ▶ eg: float 9.125, 9→1001, 0.125→0.001; 所以 9.125 表示为 1001.001, 其二进制的科学 计数法表示为1.001001× 2³
- 浮点数精度: 双精度 (FP64)、单精度 (FP32、TF32)、半精度 (FP16、BF16)、8位精度 (FP8)、4位精度 (FP4、NF4)

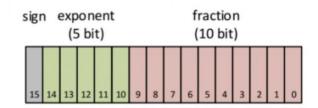
深入理解浮点数格式

以FP16为例,指数位E为5bit,范围为00001~11110即1~30(00000和11111是特殊数据);

尾数位M为10bits, 范围为0~1023

(1) 计算FP16可表示的数据范围

float16



FP16 可以表示的数据大小为: $(-1)^S*2^{E-15}*(1+\frac{M}{2^{1024}})$

因此 FP16 可以表示的最大的正数为: $0\ 11110\ 11111111111 = (-1)^0*2^{30-15}*(1+\frac{1023}{1024}) = 65504$

所以 FP16 可以表示的数据范围为 [-65504,65504]

与 FP16 相比,FP32 和 BF16 可以表示的数据范围为 $[-3.4 \times 10^{38}, 3.4 \times 10^{38}]$

- (2) 特殊情况分析
- 指数位 E 为00000或11111时
- E=00000时,FP16 可以表示的数据大小为: $(-1)^S*2^{1-15}*(0+\frac{M}{2^{1024}})$
- E=111111时,若 M 全为 0,表示 \pm inf;若 M 不全为 0,表示 NAN
- (3) 数值精度(即两个不同FP16数值的最小间隔)

FP16 可以表示的最小的正数为: $0\ 00001\ 00000000000 = (-1)^0*2^{1-15}*(1+\frac{0}{1024}) = 6.10\times 10^{-5}$

零的表示方式

IEEE754 规定: 如果 E=0 并且 M=0,则这个数的真值为 ±0

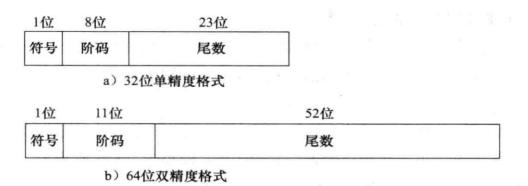


图 2.3 IEEE 754 浮点数格式

因此 +0 的机器码为: 0 00000000 000 0000 0000 0000 0000

-0 的机器码为: 1 00000000 000 0000 0000 0000 0000

注意: 计算时浮点数不能精确表示 0, 而是以很小的数来近似表示 0, 故+0与-0浮点数的真值不同



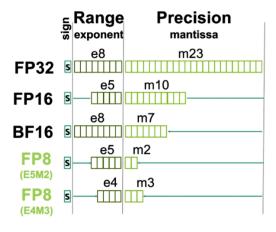
GPU中的数据格式

GPU中的数据格式

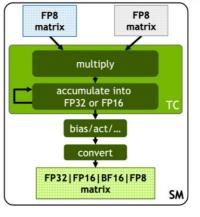
最早的 GPU 默认使用 FP32 类型进行运算,但随着模型越来越大,FP32 类型占内存资源大且运

算速度慢的问题逐渐暴露

数据类型	bits	S	Ε	M	设计原理	说明
FP32	32	1	8	23		大部分CPU/GPU/深度学习框架中默认使用FP32,FP32可以作为精度baseline
FP16	16	1	5	10		推理,混合精度训练
TF32	19	1	8	10	TF32与FP32的数值范围相同, 与FP16的数值精度相同	TF32 (TensorFloat) 是 Nvidia 在 Ampere 架构的 GPU 上推出的用于 TensorCore 的数据格式,在 A100 上使用 TF32 的运算速度是在 V100 上使用 FP32 CUDA Core 运算速度的 8 倍。
BF16	16	1	8	7	BF16与 FP32数值范围相同; 数值范围远大于 FP16,但精 度略低于 FP16	BF16 是由Google Brain开发的,是一种最适合大模型训练的数据类型,但目前只适配于 Ampere 架构的 GPU(如A100)
INT8	8	1	7	0		模型推理、混合计算



Allocate 1 bit to either range or precision



Support for multiple accumulator and output types



GPU中的格式转换

GPU中的格式转换

一、特殊值分析

- 1. Normalized 正规数
- 2. Subnormalized 次正规数:指数位全为0
- 3. Inf: 指数位全为1, 尾数位全为0
- 4. NaN:指数位全为1,尾数位不为0

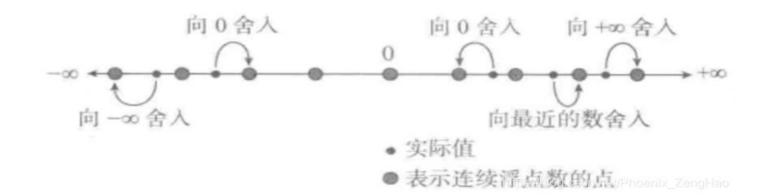
Figure 2.32 Categories of single-precision, floating-point values. The value of the exponent determines whether the number is (1) normalized, (2) denormalized, or a (3) special value.

二、扩位与缩位

- 扩位(低精度转高精度): 位扩展,无精度损失
- 缩位(高精度转低精度):存在精度损失、溢出、舍入误差。需处理特殊值

舍入原理

- 1. 向偶数舍入: 向最近的偶数舍入
- 2. 向零舍入:直接截断多余位
- 3. 向正无穷舍入: 总是向上舍入
- 4. 向负无穷舍入:总是向下舍入



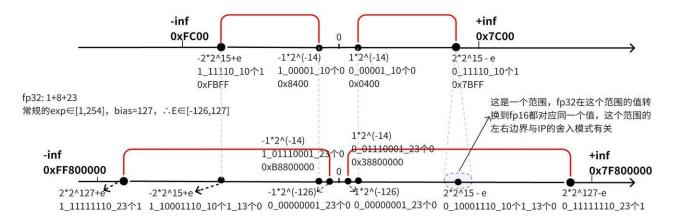
- > 若原来的值是舍入值的中间值时,采取向偶数舍入
- > 其他情况,则有选择性的使用向上和向下舍入,但总是会向最接近的值舍入

高精度转低精度 (以FP32→FP16为例)

1、正规数normal

- ▶ 边界值
 - fp16的最小值: 0x0400, 用fp32表示为1*2^(-14), 则尾数M=23'b0 (隐藏前导是1, 所以M是1.0), 指数是-14+Bias=-14+127=113=8'b0111_0001 (fp32规定的Bias是-127), 所以用fp32表示是0x3800000
 - fp16的最大值: 0x7BFF, 同理, 用fp32表示是0x0477FE00
- > 舍入
 - 存在fp32向fp16转换时的精度损失,比如上图中画蓝色阴影部分的数,在转换过程根据舍入模式,都会被舍入到fp16的0x7BFF,存在精度损失

fp16: 1+5+10 常规的exp∈[1,30],bias=15,∴E∈[-14,15]





高精度转低精度 (以FP32→FP16为例)

- 2、次正规数subnormal
 - fp32的Subnormal转换为fp16之后都应该是0
 - fp16的Subnormal在fp32的范围内都是Normal

♀ 非规格数subnormal: E=0 & M!=0

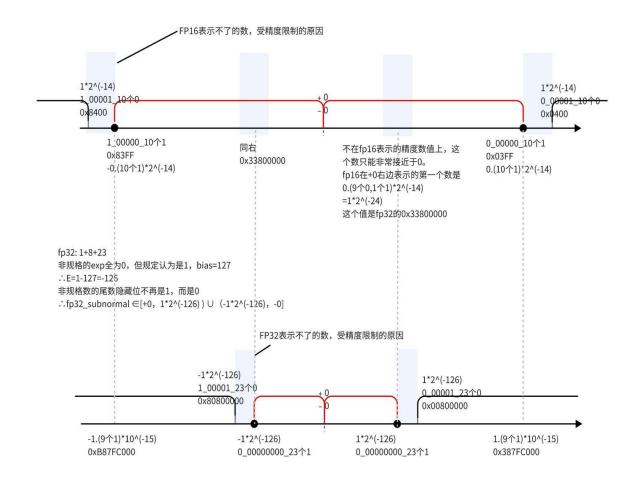
fp16: 1+5+10

非规格的exp全为0,但规定认为是1,bias=15

∴E=1-15=-14

非规格数的尾数隐藏位不再是1, 而是0

:.fp16_subnormal \in [+0, 1*2^(-14)) \cup (-1*2^(-14), -0]



低精度转高精度 (以FP16→FP32为例)

分析:

- fp16的数在fp32内都能够完全表示
- fp16的Subnormal在fp32的范围内都是Normal
- fp16的inf转换为fp32仍为inf,符号不变
- fp16的NAN转换为fp32仍为NAN,符号不变

结论:

FP16→FP32只需要注意特殊值Inf和NaN的转换,其他数值直接通过指数位和尾数位移位得到

步骤:

- 1. FP32高16位为FP16的位表示,低位16位补零
- 2. 保持符号位不变, 指数位偏移 (FP32 bias=127, FP16 bias=15), 尾数位从10位补零扩充到23位

软硬件实现

软件实现

```
union FPConvertHelper {
   float value;
    uint32_t data;
};
template<typename Dtype, typename Stype, typename Otype>
device inline
float QuantizeScalarFloating(
    const Dtype value, const Stype scale, const Otype offset,
    const int exponent, const int mantissa,
    const float clip min, const float clip max,
    const Rounding rounding){
     * PPQ Quantization Function implementation.
     * This function convert an float value to low-precision float
     */
    FPConvertHelper helper; FPConvertHelper rounding helper;
    float Unscaled FP32 = static cast<float>(value) / scale;
```

- 1、首先定义union结构FPConvertHelper
 - FP64→FP8, 只需要将float改成double即可
 - FP16→FP8,无法直接采用union结构转换
- 2、若想实现FP16→FP8
 - 思路1:用float的value保存FP16的值,用uint16_t类型的data保存其编码。放缩用value计算,计算后的结果转换为对应的data编码
 - 思路2: FP16→FP32→FP16
- 3、从高精度到低精度,首先除以缩放系数scale进行量化操作

软件实现

```
helper.value = Unscaled FP32;
    int32_t exponent min = -(1 << (exponent - 1)) + 1;
int32_t exponent max = (1 << (exponent - 1));</pre>
// Following code will process exponent overflow
/* For FP8 E4M3, the maximum exponent value should be 8.
/* The Maximum number of FP8 E4M3 should be (0 1111 111) = 480
/* We call it as theoretical maximum, FP8 E4M3 can not represent a number larger t
uint32 t fp32 sign = 0;
int32_t fp32 exp
                     = (exponent max + 127) << 23;
int32_t fp32 mantissa = ~(0x007FFFFF >> mantissa) & 0x007FFFFF;
helper.data = fp32_sign + fp32_mantissa + fp32_exp; //按位拼接 得到最大FP8正规数转换为FP32后的格式
float theoretical maximum = helper.value;
if (Unscaled FP32 > min(clip max, theoretical maximum))
    return min(clip max, theoretical maximum);
if (Unscaled FP32 < max(clip min, -theoretical maximum))</pre>
    return max(clip min, -theoretical maximum);
```

4、判断量化后的FP32值是否发生了上溢。若设置了范围限制clip_min~clip_max,则根据符号位取clip_max或clip_min

```
// Code start from here will convert number within fp8 range.
// Following code will Split float32 into sign, exp, mantissa
/* IEEE 754 Standard: 1 bit sign, 8 bit exponent, 23 bit mantissa */
/* In binary 10000000 00000000 00000000 = 0x80000000 in Hex */
/* In binary 01111111 10000000 00000000 00000000 = 0x7F800000 in Hex */
/* In binary 00000000 01111111 11111111 111111111 = 0x007FFFFF in Hex */
/* Tool: https://www.h-schmidt.net/FloatConverter/IEEE754.html */
helper.value = Unscaled FP32;
fp32 sign
             = helper.data & 0x80000000;
             = helper.data & 0x7F800000;
fp32 exp
fp32 mantissa = helper.data & 0x007FFFFF;
// Following code will process exponent underflow
/* Float underflow means fp32 exp is smaller than exponent min
/* Where exponent min is the minimum exponent value of quantized float. */
/* For FP8 E4M3, the minimum exponent value should be -7.
/* The Min Subnormal value of FP8 E4M3 should be (0 0000 001) = 2^-9
/* The Min normal value of FP8 E4M3 should be (0 0001 000) = 2^-6
   if (((fp32_exp >> 23) - 127) < exponent_min + 1){ //判断是否小于FP8正规数的最小指数
   // following divide might have some problems
   // but it is the simplest method with very limited error.
   float min_subnormal = 1.0f / (1 << ((1 << (exponent - 1)) + mantissa - 2)); //将放缩后的数,除以最小次正规数进行舍入,再乘以最小次正规数。
   return round2int(Unscaled FP32 / min subnormal, rounding) * min subnormal;
```

5、随后判断下溢。如果下溢,要将对应的FP32的正规数对应 到FP8的相应非规范数,FP32的非正规数全映射到FP8的0

下溢的两种情况:

- (1) 放缩后的数(FP32正规数)落在FP16的非正规数区 间内,在这个区间内进行舍入
 - (2) 放缩后的数(FP32正规数或次正规数)对应FP8的0

```
/* high precision mantissa convert to low precision mantissa requires rounding
/* Here we apply a tricky method to round mantissa:
/* We create another float, which sign = 0, exponent = 127, mantissa = fp32_mantiss
/* Then we directly round this float to int, result here is what we want, you can
rounding_helper.data = ((fp32_mantissa << (mantissa)) & 0x007FFFFFF) + 0x3F800000;
uint32_t round_bit = _round2int(rounding_helper.value - 1, rounding);

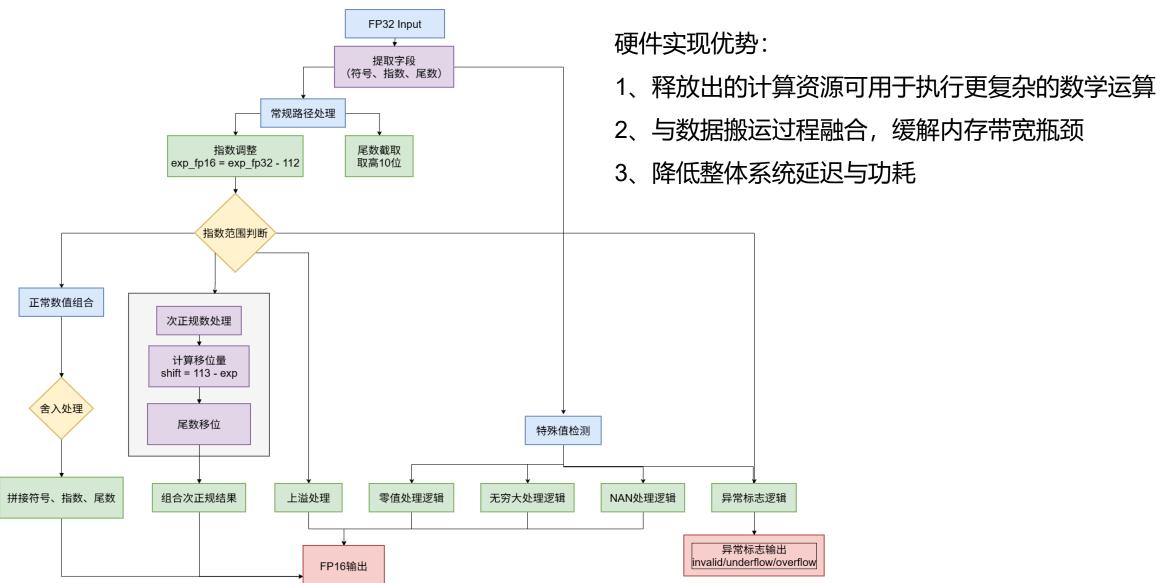
// process mantissa
fp32_mantissa = ((fp32_mantissa >> (23 - mantissa)) + round_bit) << (23 - mantissa
helper.data = fp32_sign + fp32_mantissa + fp32_exp;

return CLIP<float>(helper.value, clip_min, clip_max);
}
```

- 6、最后是FP32正规数对应FP8正规数的情况
- 截取尾数的高3位,舍入处理,得到FP8的尾数部分
- 指数部分,FP32偏移为127,FP8偏置为7,所以
 要加上127-7=120得到FP8的指数部分
- 符号位不变



硬件实现



为什么大模型训练时会因精度问题崩溃?

原因一: 数值下溢

问题:在训练非常深的网络(如Transformer)时,需要连续进行矩阵乘法和激活函数计算。当使用FP16/FP8时,

其能表示的最小正数比FP32大得多

后果:梯度消失,变为0。当零梯度用于更新权重时,模型无法学习

原因二:数值上溢

问题:计算产生的数值超过了该格式能表示的最大值时,会上溢为Inf(无穷大)

▶ 后果: 权重更新中若出现Inf,模型状态被破坏,训练立即失败

原因三: 舍入误差累积

问题:浮点数表示不精确,每次计算都可能引入舍入误差。存在大数吃小数,训练中可能导致权重更新、梯度累

积(梯度汇总时可能因为舍入误差而丢失关键信息)

后果:训练过程变得不稳定、收敛缓慢,或者最终收敛到一个很差的局部最优点

计算顺序对结果的影响?

底层原因: 浮点数不满足结合律

例1: 求和顺序

Q: 计算 [1e10, -1e10, 1, 2, 3] 的和, 使用FP32。

➤ 顺序1: (1e10 + (-1e10)) + (1 + 2 + 3) = (0) + 6 = 6

▶ 顺序2: (1e10 + (-1e10 + 1)) + (2 + 3) = (1e10 + (-1e10)) + 5 = 5

大数吃小数!

例2: 乘法顺序

Q: 计算A*B*C

➤ 顺序1: (A*B)*C

➤ 顺序2: A*(B*C)

编译器需要花费大量精力

寻找最优的矩阵乘法顺序

课程基本信息

- 课程名称:基于RISC-V的开源GPU架构与设计探索
- 授课地点:深圳市学苑大道南山智园C3栋20层2005 (清华大学深圳国际研究生院)
- 授课时间: 十周 (每周六, 9:00-12:00 14:00-18:00)
- 课程
- 本课程聚焦RISC-V开源架构与GPU设计的热门交叉前沿,构建从指令集到众核计算架构的探索性知识体系,以最短路径实现RISC-V GPU体系架构入门,并探讨3D/3.5D Chiplet、开源EDA等技术在开源GPU中的应用潜力
- 课程核心内容涵盖: RISC-V指令集架构 (ISA) 与GPU并行计算架构的融合设计,开源GPU核心模块(如流处理器、存储架构、TensorCore),核心编译器的原理与探索实现。通过C-Model仿真与FPGA实现,学生将掌握从架构建模、功能验证到部署实现的精简芯片设计流程,并探索开源RISC-V GPU的大模型(Transformer)应用,为进入AI芯片/GPU编程等前沿领域的研究生学习或职业发展奠定核心竞争力与先发优势
- https://github.com/chenweiphd/OpenRVGPUCourse