



大模型训练流水线并行四部曲:吞吐、内存、线性扩展与负载均衡

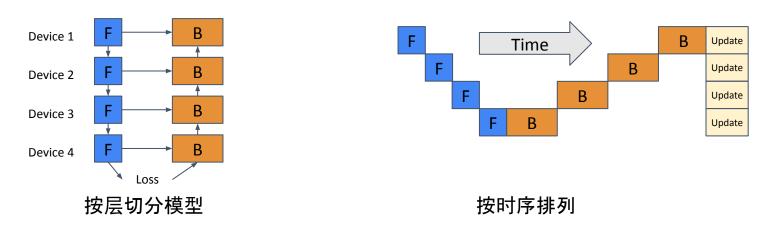
主讲人:万信逸

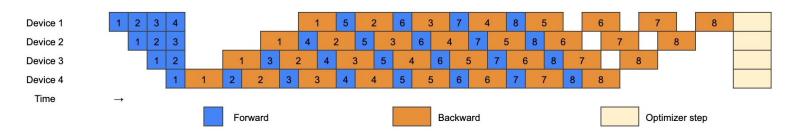
Sea Al Lab

01 流水线并行概述



大语言模型中的流水 线并行





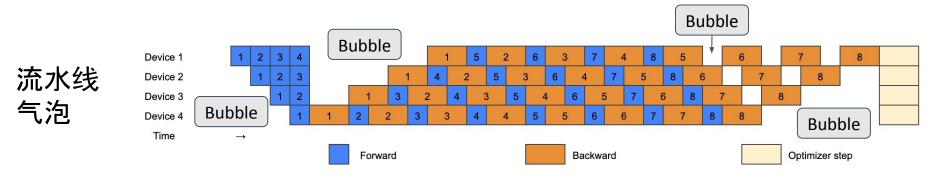
叠加多个microbatch

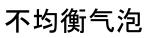
* PipeDream: Generalized pipeline parallelism for DNN training

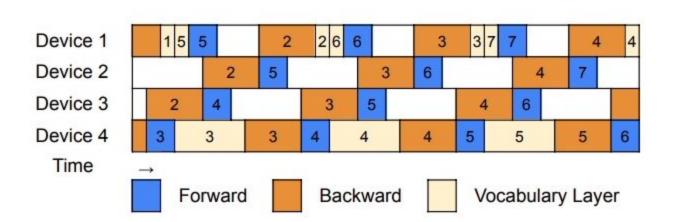
流水线并行为何重要?

- 流水线并行是跨机并行的首选策略
 - 🤔 Data Parallel (DP) 简单可靠, 但是无法支持内存使用超过单卡的模型
 - 🤔 Tensor Parallel (TP) 高通信载量, 无法跨节点
 - 🤔 ZeRO / FSDP 参数频繁通信,在节点数量多时性能受限
 - 🚺 Pipeline Parallel (PP) 低通信载量, 适合多节点训练

流水线并行的缺陷 - Pipeline Bubbles

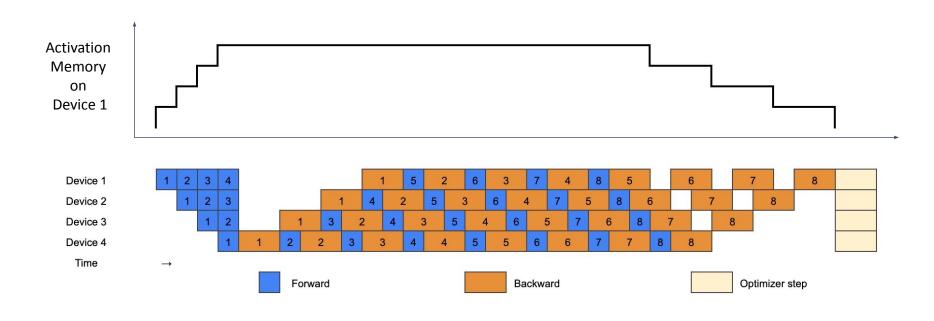






流水线并行的缺陷 - Activation Memory

· 每个 F 占用一份Activation Memory, 供 🔃 使用并释放



流水线并行的缺陷 - Activation Memory

GPT Model	GPU 数量	每个GPU的 Parameter Memory (GB)	每个GPU的 Activation Memory (GB)
1.5B	1	24	15
3.4B	2	27	26
7.2B	4	29	41
18B	8	36	68
39B	16	38	110
76B	32	37	171

在纯PP场景下,大模型的ActivationMemory随模型增大爆炸式增长

^{*} sequence length=4096; micro bs=2

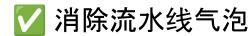
^{*} 每个 NVIDIA A100/H100 GPU 配备有80GB 内存

我们的主要贡献



ICLR'24

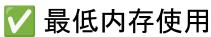
Extreme Throughput





PP with Controllable Memory

NeurlPS'24 **Minimum Memory**





Vocabulary Parallelism

MLSys' 25

Balanced Workload



☑ 消除不均衡气泡



PipeOffload

ICML'25 Scalability

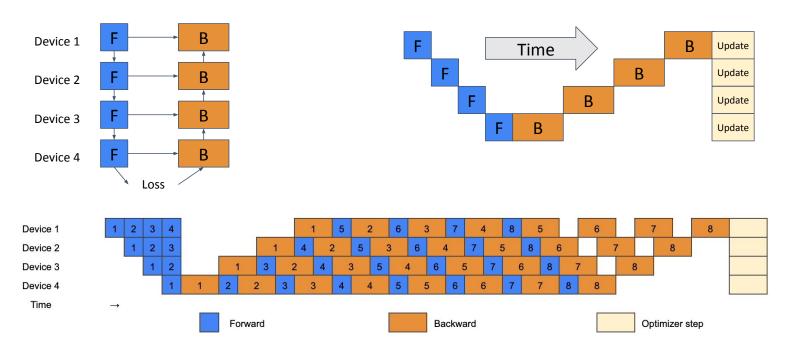


✓ 线形扩展

01 Zero Bubble Pipeline Parallelism



对1F1B的细节观察



一般Backward计算是Forward计算的两倍, why?

^{*} PipeDream: Generalized pipeline parallelism for DNN training

B-W 分离

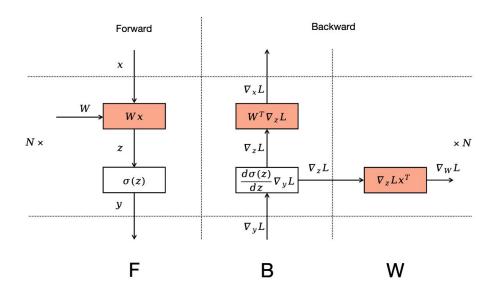


Figure 1: Computation Graph for MLP.

- 以MLP为例, 此处三个矩阵乘法计算量相同
- 在一般实现中, B与W被绑定在同一个.backward()函数调用中

B-W 分离

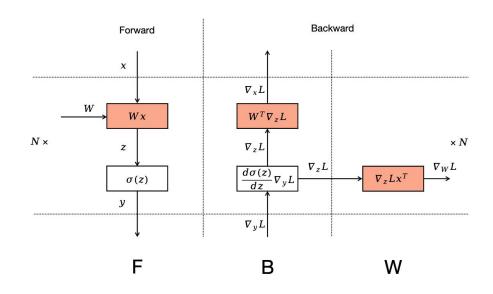
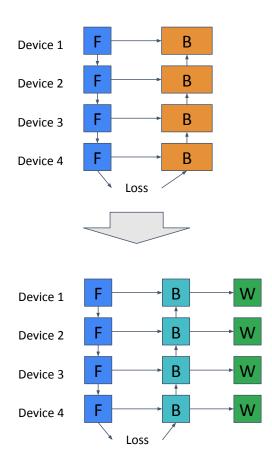
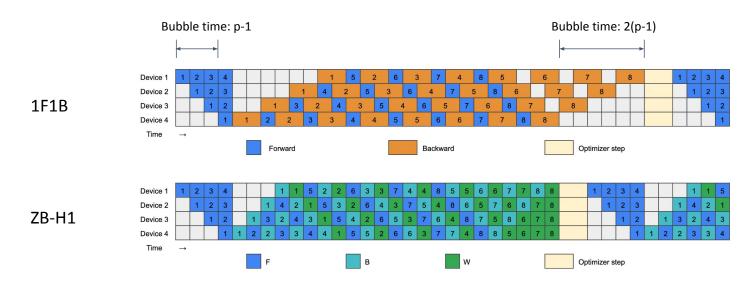


Figure 1: Computation Graph for MLP.

- 其他设备仅依赖B的输出,不依赖W
- B和W可以单独调度

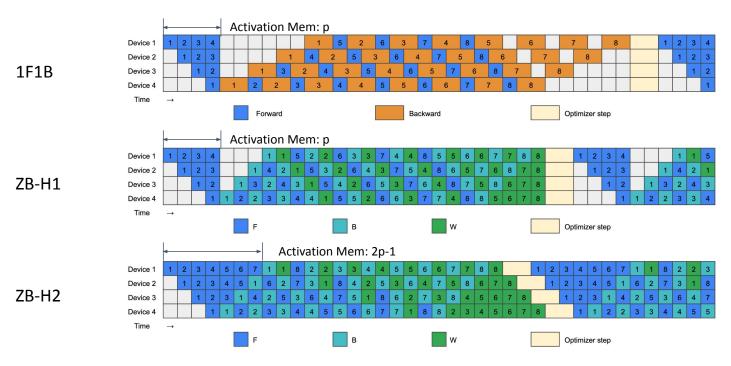


手动调度策略 - ZB-H1



流水线气泡 3(p-1) -> (p-1) 保持与1F1B一样的最高内存占用!

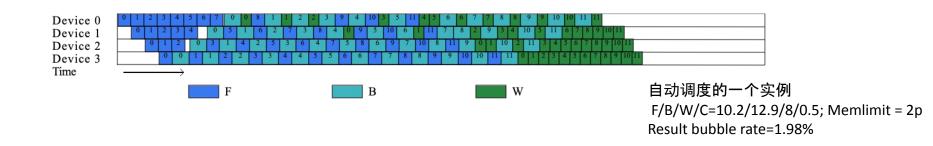
手动调度策略 - ZB-H2



完全消除流水线气泡!

自动调度策略

- 为何我们需要自动调度策略?
 - F, B, W时间不一致, 且与模型/序列长度相关
 - 需要考虑通信时间
 - 气泡率往往与内存使用直接相关, 用户需要寻求气泡率与内存之间的平衡
- 基于贪心的自动调度算法
 - 使用真实F/B/W时间
 - 可配置内存限制



实验评估

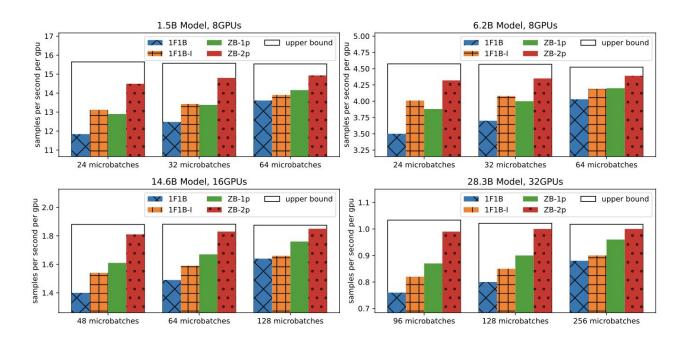


Figure 5: Comparison of throughput across different pipeline schedules.

最多加速LLM训练30%

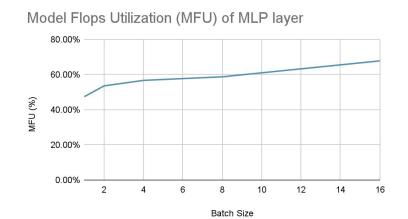
02

Pipeline Parallelism with Controllable Memory



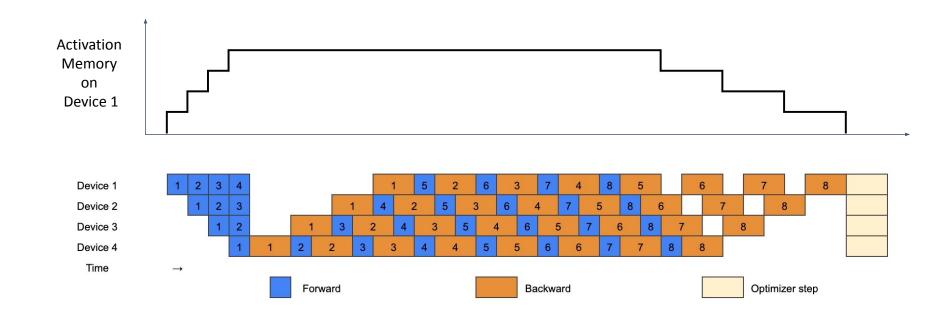
流水线并行的内存问题

- 消除了流水线并行的气泡之后, 我们问了自己几个问题
 - ZB-H2需要两倍activation memory, 是否可以避免?
 - 是否有可能有更低的activation memory使用?
 - 在大模型训练中,省内存=提升吞吐,因为省下的内存可以
 - 提升batch size以提升计算密度
 - 减少使用如TP这样的内存低, 但是通信载量高的策略



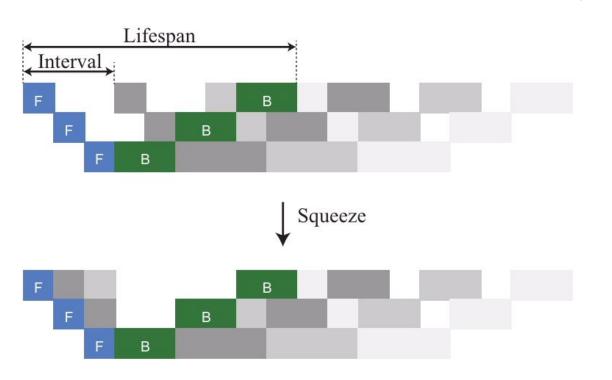
流水线并行的内存问题

- 在PP中,不同的microbatch的activation memory互相重叠
- 什么决定了activation memory的峰值?



核心Insight: 生存周期 (lifespan)决定峰值内存

把流水线并行看作重复若干个基本构造单元(Building Block)

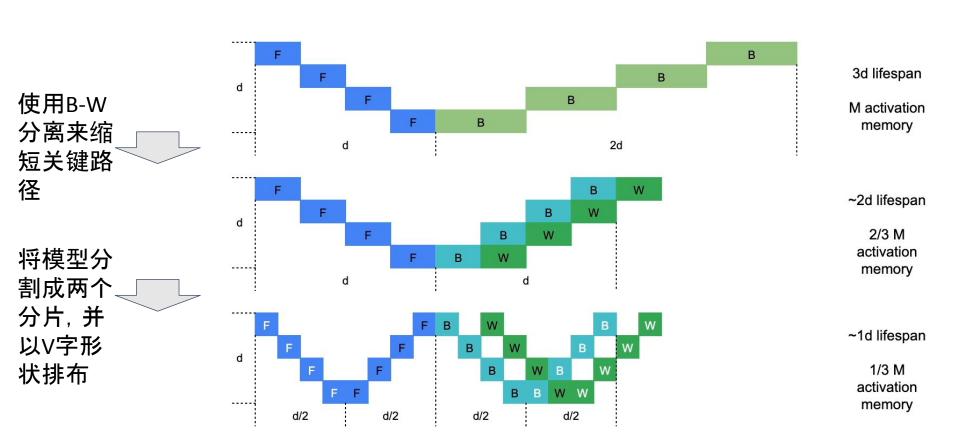


用/代表生存周期, T代表重复间隔, m 代表每个microbatch的内存占用

那么

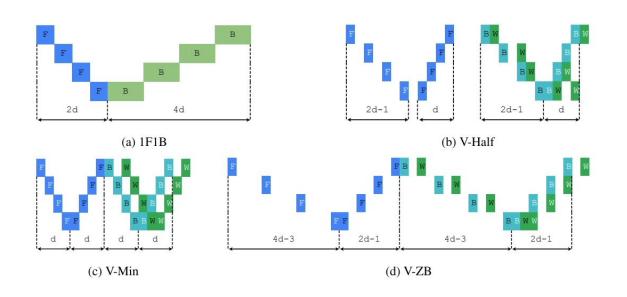
peak memory
$$\leq \lceil \frac{l}{T} \rceil m$$

使用V字形构造单元来减少lifespan

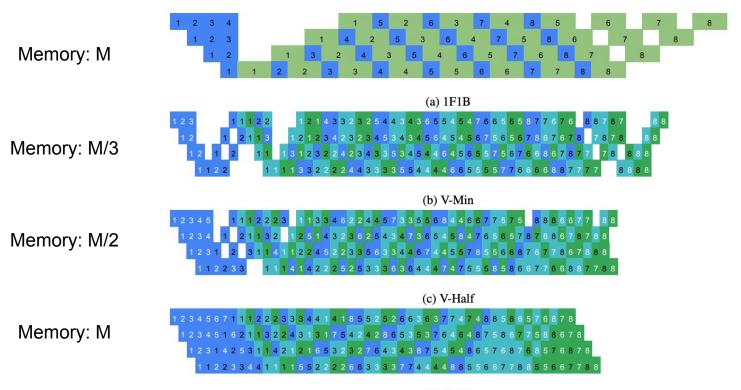


通过控制生存周期控制内存使用

- 在实际场景中,我们可以通过控制V字型构建单元的生存周期来 调配内存使用与气泡率



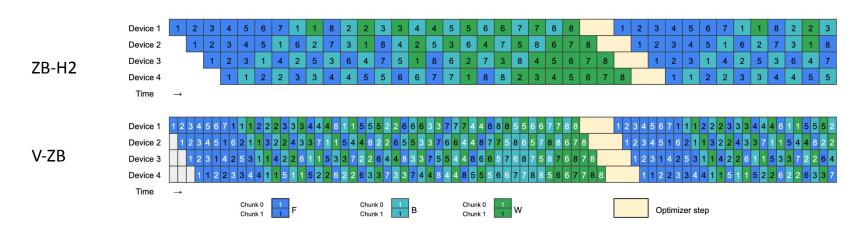
最终调度策略



基于V字型的 调度策略不仅 比基准有更高 吞吐,同时也 有更低的内存 使用

Zero Bubble策略

- 对比V-ZB与ZB-H2,两种方法均zero bubble
- 但V-ZB仅需ZB-H2的一半内存, 与基准线一致



策略比较

流水线策略	气泡率	峰值内存	特性
1F1B	$\frac{p-1}{p+n-1} = R$	М	基准线方法,被广泛应用
Interleaved 1F1B	R/v	M*(1+1/v)	基准线方法,被广泛应用
ZB-H1	R/3	М	降低气泡率
ZB-H2	0	2M	Zero Bubble
V-Min	2R/3	M/3	可证明的最小内存*
V-Half	R/2	M/2	平衡内存与气泡率
V-ZB	0	M	内存友好的Zero Bubble

^{*}限定纯PP, 无offload/recompute

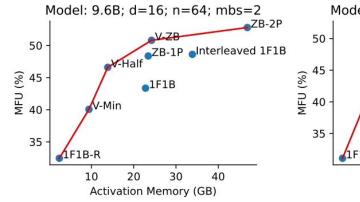
- n: number of microbatches

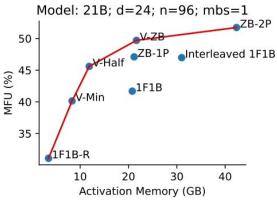
M: activation memory of the entire model v: number of model chunks on each devices for interleaved 1F1B

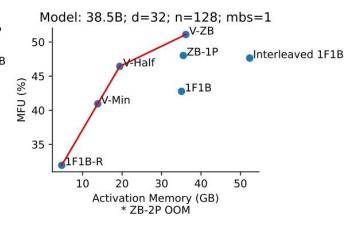
^{*} 符号:

p: number of devices

推进吞吐量与内存的 Pareto Frontier







一些思考

- 既然已经达到了极致吞吐和最小内存, 流水线并行应该已经足够好了
- 既然TP的通信载量那么大(一般认为TP8有20-30%的overhead),为何社区里还是 优先使用TP而不是PP?
- 为何社区里不使用纯PP(或者PP+DP)?比如,为何不能用64 PP训练一个有64个 layer的模型?
- PP的activation memory仍然是很大的问题 TP8的单机activation只有½,但PP8就算用v-min也有~½
- Vocabulary layer导致的负载/内存不均衡会成为非常大的问题
- 我们需要解决这两个问题

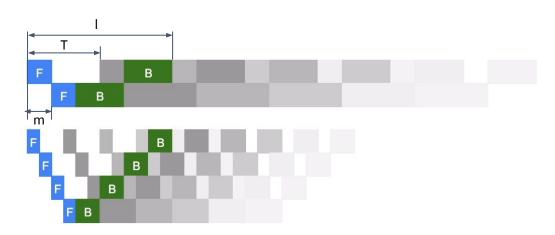
03 PipeOffload



流水线并行的可扩展性

- 在分布式训练的语境下,可扩展性意味着
 - 。 ①扩展数据 能否通过使用更多的GPU训练更多的数据?
 - 。 ②扩展内存 能否通过使用更多的GPU训练更大的模型?
- 考虑几种典型策略
- DP & CP: 10K, 2 无法满足
- TP:不管是1还是2 都不能超过8个GPU
- PP:10K,2受制于Activation Memory

流水线并行的Activation Memory困境



$$\text{peak memory} \leq \lceil \frac{l}{T} \rceil m$$

- 当使用更多设备时,生存周期 (I)不变,T/m同比变小,因此内存不变。
- 能否让PP的Activation Memory 也变得可扩展?---- 借助CPU offloading 缩短生存周期

Activation Offloading (到CPU内存)

PP的Activation问题来自于它每份activation都有很长的生命周期,但长生命周期也意味着中间有相当长的时间做Offloading



Offloading的最大问题 - CPU-GPU 通信是否足够快?

Offloading Bound

如果我们定义

$$k = \frac{T_o}{T_c} = \frac{10}{3(6h+s)} * \frac{B_c}{B_o}$$

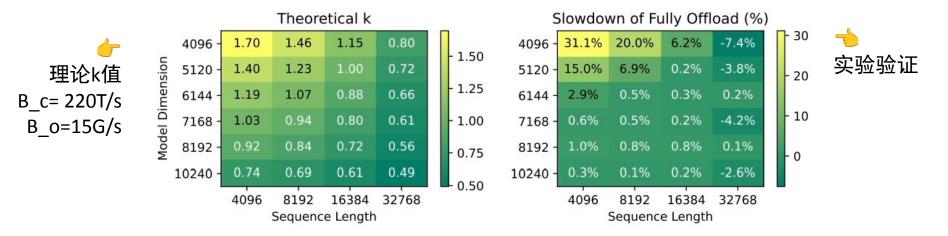
其中To/Tc分别是一个 transformer layer的Offload时间与计算时间, Bo/Bc是GPU的带宽/计算吞吐

那么k是一个标志我们能够Offload多少内存的关键指标

而且, k反比于h (model dimension)和s (sequence length)

关键结论:模型越大,序列越长,越容易offload

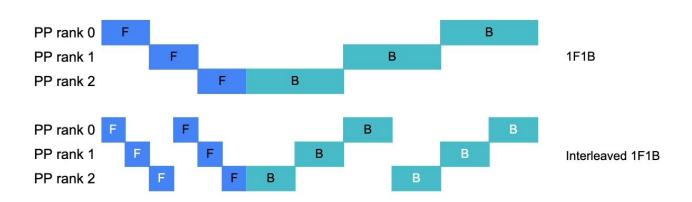
k到底有多小?



- 对于中等规模(h>=8k)或者长序列(s>=32k)模型, k<1
 - 带宽支持offload全部内存
- 对于所有情况, k<2
 - 带宽支持offload一半内存
- Offload overlap计算带来的性能损失可以忽略不计(<1%)

选择性Offload

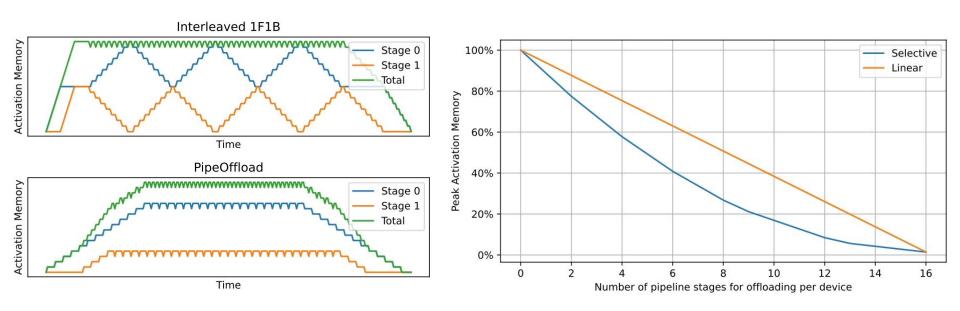
当k>1时,我们没有足够带宽offload所有内存,因此我们需要选择性offload一半内存



在社区最常用的Interleave 1F1B这种流水线策略中,一个GPU上有多个模型分片,因此我们可以选择性offload一半的模型分片

- 多个模型分片的生存周期不一致,选择性offload可以获得超线性收益

选择性Offload



选择性Offload可以获得超线性收益。Offload一半的模型分片可以降 低内存至约1/4

流水线并行的线性扩展

方法	每个GPU上的Activation Memory
DP	M
TP	M/D
PP (1F1B)	M
PP (V-Min)	~M/3
PipeOffload (Selective)	~(1+2/v) * M / 8
PipeOffload (Full)	O(M / VD)

M: activation memory of the entire model

D: number of GPUs

V: number of model chunks on a GPU

流水线并行的线性扩展

方法	每个GPU上的Activation Memory
DP	M
TP	M/D
PP (1F1B)	M
PP (V-Min)	~M/3
PipeOffload (Selective)	~(1+2/v) * M / 8
PipeOffload (Full)	O(M / VD)

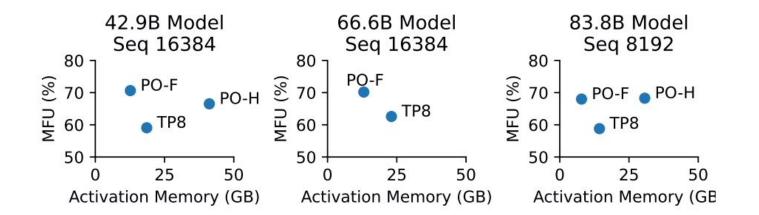
M: activation memory of the entire model

D: number of GPUs

V: number of model chunks on a GPU

PP的内存甚至可以比TP 更低!

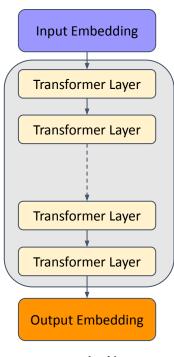
与TP的对比



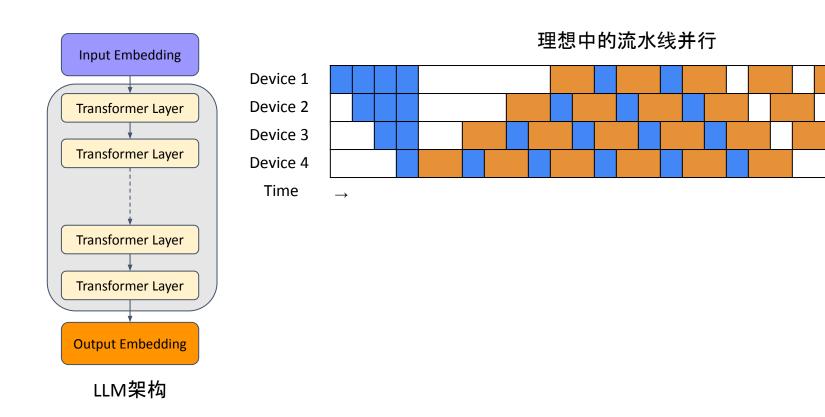
和TP相比, 全量Offload (PO-F)比TP又快又省内存, 选择性Offload (PO-H)则提供了一个有竞争力的TP替代方案。

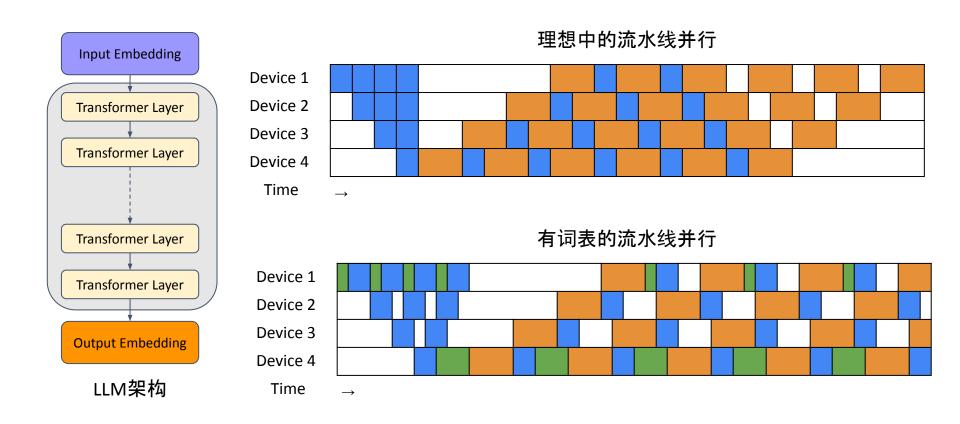
04 Vocabulary Parallelism





LLM架构





● 随着多语言LLM的普及, 词表大小进一步增大

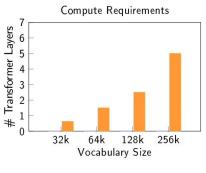
Model	Activated Parameter Per Transformer Layer (M)	Hidden Size	Vocabulary Size	Ratio of activated parameters between output and transformer layer
Gemma2-9B	198	3584	256000	4.63
Gemma2-27B	566	4608	256000	2.08
Deepseek-v3-671B	607	7168	129280	1.53
Qwen2-7B	231	3584	152064	2.36
Qwen2-72B	884	8192	152064	1.41
Llama3-7B	234	4096	128000	2.24
Llama3-70B	862	8192	128000	1.22
Llama3-405B	3198	16384	128000	0.66
Mixtral-8x22B	355	6144	32768	0.57
Mixtral-8x7B	212	4096	32768	0.63

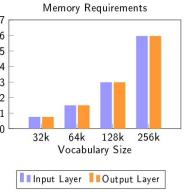
● 随着多语言LLM的普及,词表大小进一步增大

Model	Activated Parameter Per Transformer Layer (M)	Hidden Size	Vocabulary Size	Ratio of activated parameters between output and transformer layer
Gemma2-9B	198	3584	256000	4.63
Gemma2-27B	566	4608	256000	2.08
Deepseek-v3-671B	607	7168	129280	1.53
Qwen2-7B	231	3584	152064	2.36
Qwen2-72B	884	8192	152064	1.41
Llama3-7B	234	4096	128000	2.24
Llama3-70B	862	8192	128000	1.22
Llama3-405B	3198	16384	128000	0.66
Mixtral-8x22B	355	6144	32768	0.57
Mixtral-8x7B	212	4096	32768	0.63

● 随着多语言LLM的普及,词表大小进一步增大

Model	Activated Parameter Per Transformer Layer (M)	Hidden Size	Vocabulary Size	Ratio of activated parameters between output and transformer layer
Gemma2-9B	198	3584	256000	4.63
Gemma2-27B	566	4608	256000	2.08
Deepseek-v3-671B	607	7168	129280	1.53
Qwen2-7B	231	3584	152064	2.36
Qwen2-72B	884	8192	152064	1.41
Llama3-7B	234	4096	128000	2.24
Llama3-70B	862	8192	128000	1.22
Llama3-405B	3198	16384	128000	0.66
Mixtral-8x22B	355	6144	32768	0.57
Mixtral-8x7B	212	4096	32768	0.63

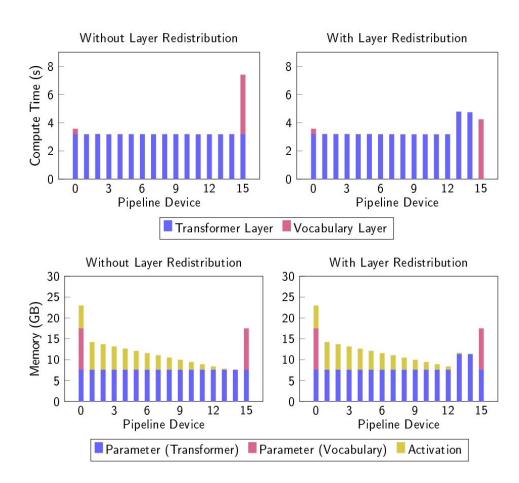




Ratio for Gemma2-9B

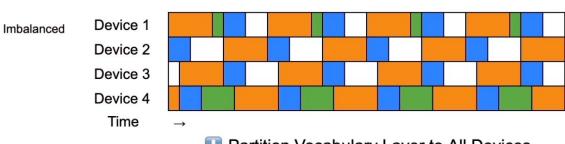
基准线方法

- 我们能否通过重排其他 layer来达到负载均衡?
- 可以,但是效果有限



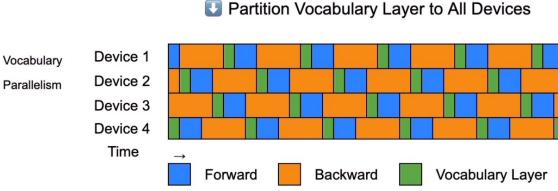
词表并行

我们的目标是将词表分配至不同流水线设备,以实现负载均衡



- 为何这个问题non-trivial?

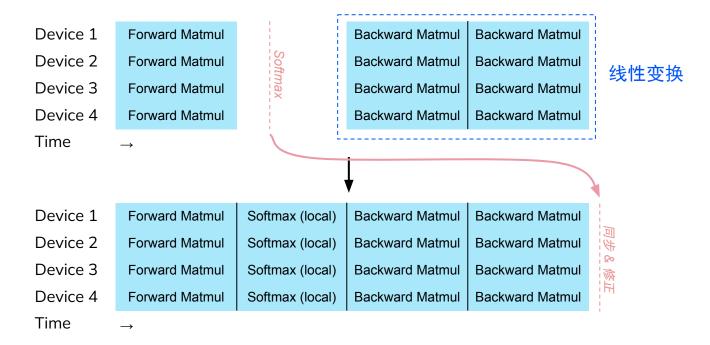
- 词表计算中有softmax, 如果分配至不同设备, 会 引入同步



Softmax优化

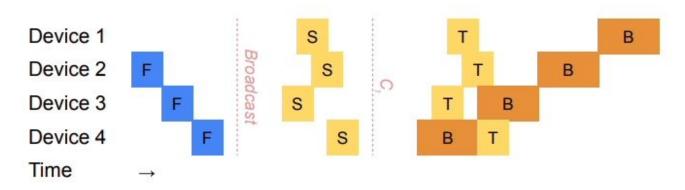
Online-softmax (Milakov & Gimelshein, 2018):

● 将原本在关键路径上的softmax移出关键路径

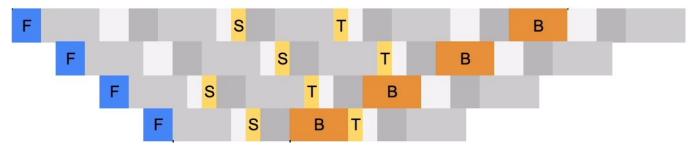


将词表计算并入流水线调度

我们将词表层的主要计算称为S pass, 同步修正计算称为T pass, 那么我们可以得到他们与其他流水线计算的依赖关系



根据此依赖关系,将S/T pass并入流水线中



05 社区影响&讨论



社区影响

● 前三个工作开源于 GitHub - sail-sg/zero-bubble



- Vocabulary Parallelism开源于<u>GitHub sail-sg/VocabularyParallelism</u>
- 我们已知的使用了我们方案的社区玩家









Megatron-DeepSpeed



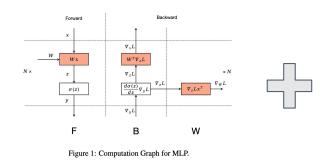




SAILOR2: Sailing in South-East Asia with Inclusive Multilingual LLMs

欢迎更多社区交流

Deepseek-v3中的应用



B-W split (Zero Bubble)

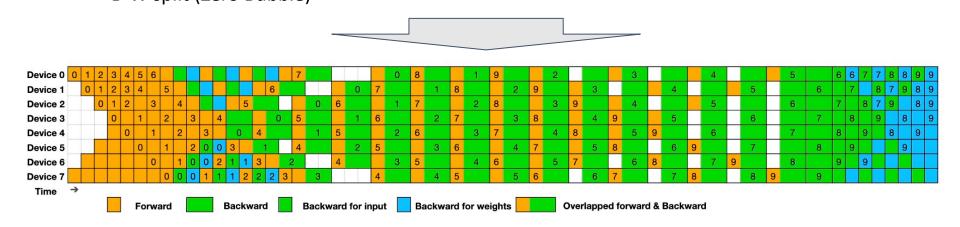
 PO
 0
 1
 2
 2
 3
 3
 0
 1

 P1
 0
 2
 1
 3
 2
 0
 3
 1

 P2
 2
 0
 3
 1
 0
 2
 1
 3

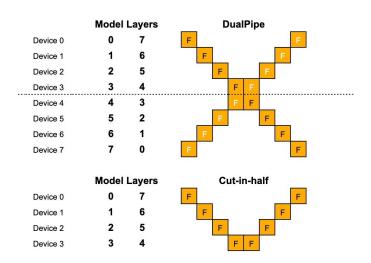
 P3
 2
 3
 0
 0
 1
 1
 2
 3

Chimera (backward is 2× workload of forward)



DualPipe (Deepseek-v3)

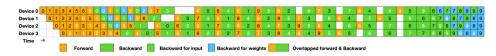
双流并行没有双流会更好



DualPipeV

DualPipeV is a concise V-shape schedule derived from DualPipe using a "cut-in-half" procedure, introduced by Sea Al Lab as "Cut-in-half" in their blog post. Thanks to them for this efficient schedule!

Schedules



* https://github.com/deepseek-ai/DualPipe

DualPipe开源后,我们跟进了一篇博文,指出

- DualPipe其实可以可以对半 裁剪(Cut-in-half),避免在 PP内有一份参数拷贝
- Cut-in-half其实是V-ZB在EP 场景下的特例

Cut-in-half被Deepseek接受并命 名为DualPipeV

https://zhuanlan.zhihu.com/p/2 6915547331

PP的其他问题

- 可扩展性: GPU数量仍然不能超过模型层数
- 即使对于Zero Bubble, PP仍然需要至少2D个微批次来满足效率需求, 这在长序列训练场景中有可能会是一个瓶颈
- 在LLM Inference中, PP的高延迟, 高内存使用的缺陷仍然存在。 因为这些原因, Inference中PP很少有使用。

关注我们

Q&A



Zero Bubble Pipeline Parallelism

ICLR'24

Extreme Throughput



PP with Controllable Memory

NeurlPS'24

Minimum Memory



Vocabulary Parallelism

MLSys' 25

Balanced Workload



PipeOffload

ICML' 25 Scalability

Paper Links:

- arxiv.org/abs/2401.10241
- <u>arxiv.org/abs/2405.15362</u>
- arxiv.org/pdf/2411.05288
- arxiv.org/abs/2503.01328

Open source: github.com/zero-bubble

Email: wanxy@sea.com

WeChat: ufotalent