pnohs-alphs 参数率定开发者指南

北京科技大学 高性能计算与数据工程实验室 高性能计算课题组

> 编写: 储根深、吴佳豪 2018 年 9 月 17 日

目录

Ι

1	参数	率定算法	1
	1.1	基本概念及思想	1
		1.1.1 子空间	1
		1.1.2 自上向下率定	1
	1.2	主从模式的参数率定算法	2
2	\mathbf{AP}	[5
	2.1	图: Graph	5
	2.2	遍历: Traversing	6
	2.3	图的元数据: Graph Meta [new]	7
		水循环模拟 API	
		2.4.1 多次水循环模拟	8
	2.5	参数率定 API	10
	2.6	模拟结果的收集[new]	11

1.1 基本概念及思想

1.1.1 子空间

当前的参数率定算法采用主从模式,其中包含一个主进程和多个从进程。其中,我们将从进程分为 n 组,每个组称为一个**子空间**。在每个子空间上可以独立运行流域上的水循环模拟,这个子空间上执行的水循环模拟也是并行的,设各个子空间内都使用相等的进程数 m 来执行水循环模拟。

我们可以很容易知道,在参数率定时,使用的总进程数为: $n \times m + 1$,其中从进程数为 $n \times m$ 。主进程主要负责调用相关算法进行参数生成、参数率定的收敛性判断及主要的流程控制。

目前的方案中,在 n 个子空间中同时执行独立的流域水循环模拟,利用子空间的并行方式可以加速参数寻优。各个子空间上的区别只是传入模型的参数不同。

1.1.2 自上向下率定

由于流域的上下游依赖关系,上游的径流量汇入下游后,会影响下游的结果。所以,一般地,在进行参数率定时,采用自上游子流域到下游子流域率定的方式,即:先率定从最上游的子流域开始,率定上游子流域参数,率定好了之后,固定上游子流域的参数,然后再逐层率定下一层的子流域参数。

基于这种率定方式,我们每次只率定一个子流域(各个子空间同时率定该子流域),只要任意一个子空间上的参数率定达到收敛,其他子空间上的关于该子流域的率定过程即可终止。然后固定该子流域上的参数,所有子空间选择另一个下游的子流域进行率定,知道流域出口。

基于这种思想,基于主从模式的并行参数率定的大致算法将在1.2中进 行阐述。

1.2 主从模式的参数率定算法

Algorithm 1 参数率定算法 (主进程)

INPUT: n - the count of sub-space

INPUT: SM - set of MASTER processors in all sub-space.

```
1: \mathbf{var}\ id \leftarrow \text{null}
 2: \mathbf{var}\ id\_next \leftarrow \text{null}
 3: Rec(data = id\_next, from = SM)
 4: while id\_next \neq \text{null do}
                                                                                                ⊳ 1-1
         id \leftarrow id\_next
 5:
         \mathbf{while} \ \mathrm{true} \ \mathbf{do}
 6:
              \operatorname{var} Q_1, Q_2, \dots, Q_n \leftarrow 0
 7:
              \mathbf{var}\ i \leftarrow 0
 8:
              \mathbf{for} \ \mathbf{all} \ sub\_spaces \ \mathbf{do}
 9:
                   i \leftarrow i+1
10:
                                                                                                ⊳ 1-2
                   \mathbf{var}\ params \leftarrow \text{GenParams}(i, id)
11:
                   ISEND(data = id, to = SM_i)
                                                                                                ⊳ 1-3
12:
                   ISend(data = params, to = SM_i)
                                                                                                ⊳ 1-4
13:
                   IRec(data = Q_i, from = SM_i)
14:
                   IRec(data = id\_next, from = SM_i)
15:
              end for
16:
              WaitAll
17:
                                                                                                ⊳ 1-5
              if CONVERGENCE(Q_1, Q_2, ..., Q_n) then
18:
                   break
19:
              end if
20:
         end while
21:
22: end while
```

Algorithm 2 参数率定算法 (从进程)

INPUT: m - the count of processors in this sub-space.

```
INPUT: MASTER - global MASTER processor.
INPUT: SM - MASTER processor in this sub-space.
 1: \mathbf{var}\ id\_pre \leftarrow \text{null}
 2: \mathbf{var} \ id \leftarrow \text{null}
 3: var id next \leftarrow \text{NEXTNODE}
 4: if IsSlaveMaster then
       Send(data = id \ next, from = MASTER) > initialize next id on
    master. 2-1
 6: end if
 7: while id next \neq null do
       if IsSlaveMaster then
           Rec(data = id, from = MASTER)
                                                                         ⊳ 2-2
 9:
           Rec(data = params, from = MASTER)
                                                                         ⊳ 2-3
10:
       end if
11:
       BCAST(data = id, root = SM, target = sub\_space)
12:
       SCATTER(data = params, root = SM, target = sub\_space)
13:
       \mathbf{var}\ Q = \text{SIMULATE}(id, params)
                                                                         ⊳ 2-4
14:
       if IsSlaveMaster then
15:
           Send(data = Q, to = MASTER)
16:
       end if
17:
       if id\_pre \neq id then
18:
           id next = NEXTNODE
                                                                         ⊳ 2-5
19:
       end if
20:
       if IsSlaveMaster then
21:
           Send(data = id\_next, to = MASTER)
22:
       end if
23:
       id\_pre \leftarrow id
24:
25: end while
```

注:该部分的伪代码仅做作为说明,实现的时候,可能有所不同(例如算法中的点对点通信,在实现时会是全局通信,如广播)。

2 API

本小节将围绕并行水循环程序 pnohs-alpha 1 与并行水文模拟框架 pnohs 2 , 介绍参数率定算法中可能会用到的 api。

为方便表述,我们称除进行参数率定控制的进程称为**控制进程**或主进程,执行水循环模拟的进程为**模拟进程**或子空间从进程。

2.1 图: Graph

#include<graph/graph.h>

在图相关的 api(如图的初始化、图中结点的获取等)均只能是模拟进程进行调用。

1. 获取本地子图的结点 id

```
void Graph::getLocalGraphNodesIds( type node id *ids)
```

用于得到该进程上的子图的所有结点 id, 结果存在数组 ids 中。

2. 获取本地子图的结点 id

```
std::vector<_type_node_id> Graph::getLocalGraphNodesIds()
```

和上面类似,只是结点 id 的结果存储在向量中,而非数组。

3. 获取各进程上的结点数 (MPI communication)

```
void Graph::globalNodesCount( type nodes count *counts)
```

采用 MPI_Allgather 的方式将模拟域 (即子空间, 下同) 的所有进程上的结点收集到所有进程上的数组 counts 中。务必确保数组 counts 长度至少为模拟域内的进程数。

4. 获取各进程上的结点数 (MPI communication)

```
void Graph::globalNodesCount(_type_nodes_count *counts, kiwi
::RID root)
```

 $^{{\}bf ^{1}~Repository:~https://git.hpcer.io/HPCer/hydrology/pnohs-alpha~\&~https://git.gensh.me/HPCer/hydrology/pnohs-alpha}$

 $^{^2}$ Repository: https://git.hpcer.io/HPCer/hydrology/pnohs & https://git.gensh.me/ HPCer/hydrology/pnohs

采用 **MPI_Gather** 的方式将模拟域的所有进程上的结点收集到 root 进程的数组 counts 中。务必确保数组 counts 长度至少为模拟域内的进程数。除 root 进程外的其他进程的 count 数组可以为空。

5. 获取各进程上的结点 id 列表 (MPI communication)

- 以 **MPI_Allgatherv** 的方式,将模拟域内各个进程内所有结点的 id 收集到所有进程上的数组 ids 中,其中 counts 指定各个进程上的结点数。确保数组 ids 长度至少为模拟域内的全图的结点数。
- 6. 获取各进程上的结点 id 列表 (MPI communication)

```
void Graph::gatherNodesIds(_type_node_id *ids,
    _type_nodes_count *counts, kiwi::RID root)
```

以 MPI_Gatherv 的方式,将模拟域内各个进程内所有结点的 id 收集到 root 进程上的数组 ids 中,其中 counts 指定各个进程上的结点数。确保数组 ids 长度至少为模拟域内的全图的结点数。除 root 进程外,其他进程的 ids 数组和 counts 数组可以为空。

2.2 遍历: Traversing

遍历过程主要是在全图(指分布在所有进程上的子图的拼接)中,每次返回一个入度为 0 的结点,返回该结点后,即将该结点以及与该结点相连的边删除。

这种遍历方式,与参数率定过程中的自上而下率定的思想恰好完全一致。需要注意的是,遍历相关的 api(如图的初始化、图中结点的获取等)均只能是模拟进程进行调用。如果控制进程需要相关数据,现有的方案只能是从进程调用 api,随后将结果通信发送给控制进程。 头文件:

#include<graph/graph traversing.h>

1. 获取全图遍历中的下一个结点 id(MPI communication)

```
type node id Traversing::nextNodeId()
```

该方法需要模拟域内所有的进程同时调用,不能是某个进程单独调用。该方法会优先从缓存中读取下一个结点 (减少通信开销)。该方法是类似于广播方式的,调用后,模拟域内的各个进程均能得到下一个结点的 id。

遍历完成后,继续调用该方法会返回空结点 id。

2.3 图的元数据: Graph Meta [new]

为了方便图的 api 的使用,我们在 graph api 的接口上进一步封装,形成 graph meta api。

#include "params/api_graph_meta.h"

GraphMeta 成员变量

1. 本地子图对象指针

Graph *graph

2. 全局结点数列表

```
_type_nodes_count *g_nodes_counts
```

这里,全局指的是一个子空间内的所有进程 (下同),该指针指向一个一维数组的首元素。GraphMeta 对象初始化后,数组长度一般为子空间的进程数。数组的各个元素表示各个进程上的结点数,按照进程 rank id 顺序排列。

3. 全局结点总数

```
_type_nodes_count g_total_nodes_count
```

该成员值为数组 g_nodes_counts 种的各个元素值之和,表示全局的结点总数。

4. 本地结点总数

```
type nodes count local nodes count
```

本地的结点总数,即当前进程上的结点总数。

5. 全局结点 id 列表

```
_type_node_id *g_nodes_id_lists
```

该指针指向一个一维数组的首元素,数组长度为全局各进程结点总数 (见成员 g_total_nodes_count)。该数组存储全局的各个进程上的所有结点的 id。同一个进程上的所有结点 id 是位于连续的内存空间上的;不同进程的 id 列表按照进程 rank id 顺序排列。

注意:目前的实现中,仅 root 进程可以访问该数组,其他进程上该指针值为nullptr。

6. 本地结点 id 列表

```
std::vector<_type_node_id> *local_nodes_id_lists
```

当前进程上的结点 id 列表,结点排列顺序的未定义的。

GraphMeta 方法

1. 查询结点所在进程

```
kiwi::RID locateRank(const _type_node_id id)
```

依据结点 id,查询该结点所在的进程 id(返回进程在子空间的进程 id);如果结点不存在,则返回ApiGraphMeta::RANK_NOT_FOUND。

注意:目前的实现中,仅 root 进程调用该方法有效,其他进程调用则直接返回ApiGraphMeta::RANK NOT FOUND。

2.4 水循环模拟 API

结合现有的需求及背景特点,将 pnohs 框架中的相关接口进一步封装, 形成完整的水循环模拟流程。其中,相关接口将在下文进行描述。

2.4.1 多次水循环模拟

由于在参数率定中,需要重复调用水循环模拟过程,每次传递给模型不同的参数,一次模拟结束后,根据(子)流域出口的流量,进行收敛性判断等操作。

下面的示例中,展示了如何进行多次水循环模拟:

```
#include <logs/logs.h>
#include <utils/sim domain.h>
3 #include <scheduler/ring pickup.h>
4 #include "simulation.h"
5 #include "models/muskingum/muskingum routing model.h"
6 #include "models/xaj/xaj3 runoff model.h"
8 int main(int argc, char *argv[]) {
      // configure
      ConfigValues cv;
10
      cv.simulationTimeSteps = 6;
11
      cv.pickupStrategy = RingPickup::Key;
12
      cv.dispatchFilePath = "example/xaj—dispatch.dis";
13
      // set communication domain.
14
      domain::mpi sim process = kiwi::mpiUtils::global process;
16
      Simulation mSimulation(&cv);
17
      NodesPool *pool = mSimulation.setupNodes();
      mSimulation.loadModel(pool);
19
      mSimulation.initScheduler(pool);
20
      for (int i = 0; i < 10; i++) {</pre>
21
          double *params = getYourParamsData(); // load your
22
      parameters here.
          // set model params.
23
          unsigned long total params length = pool->nodes() * (14 + 1)
      ; // lenght of array params
          if (!mSimulation.passParams(params, total_params_length)) {
25
              mSimulation.teardown();
26
              delete params;
27
               FAIL() << "error passing parameter count, which is " <<
28
      total params length;
          //! end of setting models parameters.
30
          mSimulation.startMessageLooper();
31
          mSimulation.simulate(nullptr);
          mSimulation.reset();
33
          delete params;
34
35
      mSimulation.teardown();
36
37
      return 0;
38 }
```

Listing 1: 多次水循环模拟例程

在例程 Listing 1中,第9-13行是配置项,其中包括模拟时间步,调度算法,结点(子流域)划分到各个进程的划分文件等;第17-20行为创建水循环

模拟对象,各进程加载结点与模型以及初始化调度器;后面的 for 循环中,执行了 10 次水循环模拟过程(相当于参数率定过程中的 10 组参数优选),每一次水循环模拟结束后,需要进行重置操作 (line 33),以便进行下一次模拟。

另外, Simulation::simulate 方法可以传递模拟结果对象的指针作为参数, 用于在每完成一个结点的一个时间步的模拟时, 进行回调。例如:

```
BaseSimResult returnData;
mSimulation.simulate(&returnData);
```

Listing 2: 模拟过程回调例程

在进行某个结点的某个时间步模拟的,如果回调函数被调用,则可以将对应结点该时间步的流量暂存起来。

Note: 由于在现有的代码中,进行参数率定时,配置项解析,Simulation 对象创建、加载结点、加载模型、初始调度等过程已经完成了。所以,在参数率定过程中,只需关心例程 Listing 1 for 循环中的代码即可,即只需在适当时候进行 for 循环中几个过程的调用。

为了适用参数率定,我们将水循环的多次模拟进一步封装,相关细节将 在下一节中详述。

2.5 参数率定 API

参数率定调用水循环模拟的相关 API 位于 **src/params** 目录。该 API 的大部分内容均在 **ApiParams** 类中。

```
#include "params/api_params.h"
```

1. ApiParams 构造方法 (MPI communication)

```
ApiParams(Simulation *pSim, kiwi::RID root);
```

在该构造方法中,会初始化全局图信息,包括通信每个进程上的结点数和各个进程上的所有节点 id。同时,会初始化 Simulation 对象的引用以及设置该子空间的 root 进程 (一般可以设为 rankid 为 0 的进程),以便后续调用水循环模拟。

2. 水循环模拟 (MPI communication) [update]

```
void simThisParams(_type_param params[], const size_t length,
    const size_t size, _type_node_id id, ParamsSimResult *
    paramsSimResult)
```

传递全局的模型参数 (即所有进程上的所有子流域上的 (产汇流) 模型参数),进行一次水循环模拟。其中从进程中的 root 进程 (SM 进程) 的 params 数组不能为空,其他进程的 params 数组可以为空,该函数会根据各个进程上的节点数及其 id,使用 MPI_Scatterv 的方式将参数分配到各个进程。length 参数是 params 数组长度,size 参数是一个结点上的水文参数个数;Q 是当前正在进行率定的子流域 id,paramsSimResult 在模拟过程的每一个时间步进行回调,存储率定的子流域中各个时间步的径流量。

其中,关于 ParamsSimResult 相关的文档请参阅**模拟结果**章节。 **Note**: 该 api 需要且仅限子空间内所有的从进程同时调用。

2.6 模拟结果的收集[new]

ParamsSimResult 类继承子类 BaseSimResult, 用于存储参数率定过程中的模拟结果。由于现有的参数率定方案中,一次只率定一个子流域,所以一次模拟结束后,也仅返回一个子流域的所有时间步内的径流量。

对于一次模拟,在 **ParamsSimResult** 类的实现中,仅会保存当前正在率定的子流域的各个时间步的模拟结果,而过滤掉其他子流域的结果。

需要注意的是,当前率定的子流域只是在子空间内的某一个进程上(设为进程 p_i),所以,仅进程 p_i 上有径流量值,其他进程上是没有径流量值的。换言之,使用 ParamsSimResult 的对象来接收模拟结果时,仅进程 p_i 上的 ParamsSimResult 对象中的结果数据不为空,而其他进程上的为空。

#include "params/params_sim_result.h"

1. ParamsSimResult 构造方法

```
ParamsSimResult(const _type_node_id id);
```

在参数率定场景下,该构造方法中的 id 一般为当前正在率定的子流域的 id。

2. 模拟结果拷贝

```
bool flatNode(T *result_vec, const _type_node_id id, const
unsigned long len)
```

将模拟结果拷贝到一维数组,其中 result_vec 为数组首地址, id 为结点 id, len 为数组长度。如果模拟结果中存在 id 为 @param id 的结点

的模拟结果,则将数据拷贝到数组 result_vec 中,并返回 true; 否则 返还 false。

在参数率定中,参数 id 可以为当前正在率定的结点的 id。由于并不是所有的进程上都有当前率定的结点 (仅子空间内的一个进程有 p_i)。而其他非 p_i 进程调用该函数,则不会进行内存的拷贝,并返回 false。

结果收集之后

为了最终能够使得主进程得到当前率定的子流域的模拟结果,还需要进行通信将模拟结果发送给主进程。可以有两种通信方式:

- 1. 正在率定的子流域所在进程和子空间的主进程进行通信,使得子空间 的主进程获得正在率定的子流域的模拟结果;随后,子空间主进程和 主进程进行通信,使得主进程获得当前正在率定的子流域的模拟结果。
- 2. 当前正在率定的子流域所在进程直接和主进程进行通信,使得主进程 获得当前正在率定的子流域的模拟结果。