9. R中的并行计算I

罗翔宇 中国人民大学统计与大数据研究院

此课件内容基于Norman Matloff编著的《数据科学中的并行计算》 (CRC Press, 汪磊、寇强译)

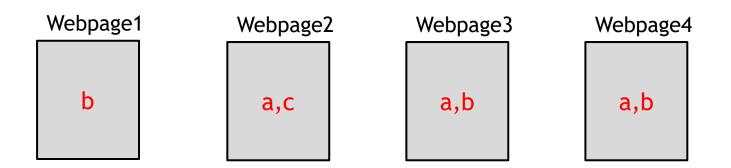
安装RStudio

https://rstudio.com/products/rstudio/

R Studio Desktop

	Open Source Edition	RStudio Desktop Pro
Overview	 Access RStudio locally Syntax highlighting, code completion, and smart indentation Execute R code directly from the source editor Quickly jump to function definitions Easily manage multiple working directories using projects Integrated R help and documentation Interactive debugger to diagnose and fix errors quickly Extensive package development tools 	All of the features of open source; plus: • A commercial license for organizations not able to use AGPL software • Access to priority support • RStudio Professional Drivers
Support	Community forums only	 Priority Email Support 8 hour response during business hours (ET)
License	AGPL v3	RStudio License Agreement
Pricing	Free	\$995/year

▶ 在分析网页流量数据的时候,一个重要问题是计算所有网页之间的、相互外链的平均数目



- ▶ 4个网页,两个网页都链接到同一网站的情况: (1-2,0), (1-3,1), (1-4,1), (2-3,1), (2-4,1), (3-4,2)
- ▶ 相互外链的平均数目为: (0+1+1+1+1+2) / 6 = 1

▶ 串行代码

```
mutoutser <- function(links){
    nr <- nrow(links)
    nc <- ncol(links)
    tot <- 0|
    for(i in 1:(nr-1)){
        for(j in (i+1):nr){
            for(k in 1:nc){
                tot <- tot + links[i, k] * links[j, k]
            }
        }
    }
    tot / (nr * (nr-1) / 2)
}</pre>
```

- ▶ links是一个nr行nc列的矩阵
- ▶ links[i, k]表示网页i是否具有链接k,是的话为1,不是的话为0

▶ 探究此串行代码性能, 我们用如下模拟

```
sim <- function(nr, nc){
  lnk <- matrix(sample(0:1, (nr*nc), replace = TRUE), nrow = nr)
  system.time(mutoutser(lnk))
}
sim(1000, 1000)|</pre>
```

▶ 所得到的结果如下

```
用户 系统 流逝
48.73 0.02 49.16
```

- ▶用户时间给出了当前R进程花费的CPU时间
- ▶ 系统时间给出了操作系统代表当前进程花费的CPU时间,比如打 开文件、输入输出、启动其它进程等
- ▶ 流逝时间指从R进程开始所实际流逝的时间,用了49.16秒

▶ R中的显示for循环很慢。一个避免for循环的方法是向量化,这样可以享受到向量运算底层C代码带来的速度

```
for(i in 1:(nr-1)){
旧版本
             for(j in (i+1):nr){
               for(k in 1:nc){
                  tot <- tot + links[i, k] * links[j, k]
           for(i in 1:(nr-1)){
改进1
             for(j in (i+1):nr){
                 tmp <- links[j, ] %*% links[i, ]</pre>
                 tot <- tot + tmp
           for(i in 1:(nr-1)){
改进2
               tmp <- links[(i+1):nr, ] %*% links[i, ]</pre>
               tot <- tot + sum(tmp)
```

▶ 向量化版本的函数

```
mutoutser1 <- function(links){</pre>
    nr <- nrow(links)</pre>
    nc <- ncol(links)</pre>
    tot <- 0
    for(i in 1:(nr-1)){
      tmp <- links[(i+1):nr, ] %*% links[i, ]</pre>
      tot <- tot + sum(tmp)
    tot / (nr * (nr-1) / 2)
  sim1 <- function(nr, nc){</pre>
    lnk <- matrix(sample(0:1, (nr*nc), replace = TRUE), nrow = nr)</pre>
    system.time(mutoutser1(lnk))
  sim1(1000, 1000)
▶ 所得结果,仅用了4.28秒
      用户 系统 流逝
      2.84 1.44 4.28
▶ 若改为 > sim1(2000, 2000)
               用户 系统 流逝
```

▶ 则需要并行计算进行进一步加速

23.45 9.74 33.21

- ▶ 并行工具的选择: R语言中并行最流行的工具有snow包、multicore包、foreach包和Rmpi包。前两个工具是R中基础包parallel包的一部分
- ▶ 由于multicore包只能运行在Linux或Mac的平台上,不能在Windows上运行,因此我们主要讨论snow包
- ▶ 包括SNOW包在内的这四个流行包都使用了Scatter/gather范式
- ▶ 多个进程/线程帮助我们进行并行计算,其中一个叫manager, 其余叫worker
 - ▶ scatter: manager把计算任务分块,分发给worker
 - ▶ 块计算: worker在每个块上进行计算,将结果发送回manager
 - ▶ gather: manager把结果接收起来
- ► 在网站外链的例子中,不同worker负责for循环中不同i值对应的计算

▶ 并行代码

```
library(parallel)
doichunk <- function(ichunk){</pre>
 tot <- 0
 nr <- nrow(lnks)
 for(i in ichunk){
   tmp <- lnks[(i+1):nr, ] %*% lnks[i, ]</pre>
   tot <- tot + sum(tmp)
 tot
mutoutpar <- function(cls, lnks){</pre>
  nr <- nrow(lnks)
  clusterExport(cls, "lnks")
  ichunks <- 1:(nr-1) #每个块对应一个值
  tots <- clusterApply(cls, ichunks, doichunk)
  Reduce(sum, tots) / (nr*(nr-1)/2)
```

- ▶ doichunk是将关于i的循环分解成多个块,让每个worker在分配给 它的块上进行计算
- ▶ mutoutpar将整个过程包装起来,把i划分,然后在每个块上调用 doichunk

▶ 并行代码

```
library(parallel)
doichunk <- function(ichunk){</pre>
  tot <- 0
 nr <- nrow(1nks)
  for(i in ichunk){
    tmp <- lnks[(i+1):nr, ] %*% lnks[i, ]</pre>
   tot <- tot + sum(tmp)
 tot
mutoutpar <- function(cls, lnks){</pre>
  nr <- nrow(lnks)
  clusterExport(cls, "lnks")
  ichunks <- 1:(nr-1) #每个块对应一个值
  tots <- clusterApply(cls, ichunks, doichunk)
  Reduce(sum, tots) / (nr*(nr-1)/2)
```

- ▶ 用snow包的clusterExport来发送数据给worker,默认要求此数据是全局的
- ▶ 用snow包的clusterApply来指导worker对分配给它们的块进行计算,分配方式是轮询的(round robin)
- ▶ 调用R的核心函数Reduce将返回的结果结合起来(tots是一个列表)

▶ 并行代码

```
snowsim <- function(nr, nc, cls){</pre>
  lnks <<- matrix(sample(0:1, nr*nc, replace = TRUE), nrow = nr)</pre>
  system.time(mutoutpar(cls, lnks))
# 在 多 核 机 器 上 设 置 一 个 有 nworkers 个 worker 的 集 群
initmc <- function(nworkers){</pre>
  makeCluster(nworkers)
#在制定的机器上设置集群
#每个机器一个worker
initcls <- function(workers){</pre>
  makeCluster(spec = workers)
```

▶ 创建lnks时,需要用到超赋值运算符<<-使得lnks是全局的

▶ 并行代码(两个内核,三个进程(1个manager, 2个worker))

```
#使用两个内核
cl2 <- makeCluster(2)
snowsim(2000, 2000, cl2)
```

▶ 运行结果(主要的计算都是由Worker完成的,此运行时间只包括在流逝时间中)

```
用户 系统 流逝
0.35 0.53 25.57
```

- ▶ 速度提升了 33.21/25.57 = 1.299倍。这和理想的2倍不同,表 明通信和其他开销也是一个主要因素
- ▶ 若不再用cl2,请用stopCluster(cl2)停止对应的snow集群

- ▶ 设置SNOW集群: SNOW集群是一个R的对象,不是物理实体,它包含了各种Worker以及如何与其交互的信息
- ▶ 创建一个4节点的SNOW集群

```
> cls <- initmc(4)
> length(cls)
[1] 4
> cls
socket cluster with 4 nodes on host 'localhost'
```

> cls[[1]]
node of a socket cluster on host 'localhost' with pid 14200
> cls[[2]]
node of a socket cluster on host 'localhost' with pid 19296
> cls[[3]]
node of a socket cluster on host 'localhost' with pid 12688
> cls[[4]]
node of a socket cluster on host 'localhost' with pid 22960

▶创建指定机器名字的SNOW集群

```
> cl2 <- initcls(c("pc28", "pc29"))</pre>
```

▶此操作在自己电脑上始终不会完成,因为自己电脑并没有链接到 一个具有pc28、pc29的计算机集群

"我的程序为什么这么慢?"

- ▶一个常见的情景:一个分析师拿到了一台新的多核机器,带着激动的心情,写并行代码求解大规模问题,最终却发现运行速度比串行还慢
- ▶ 速度的障碍
 - ▶通信开销:数据会在进程间来回传输;不同进程去读取同一数据时,会相互阻塞
 - ▶ 负载平衡:若不注意任务分配方式,有的Worker可能会分配较多的任务
- ▶ 缺乏性能和硬件结构知识
 - ▶ 多处理系统(比如,具有多个CPU的电脑),一般共享一个物理内存,因此也称为共享内存系统
 - ▶一个集群是多个可以独立运行的电脑构成, 电脑之间联网进行通信

"我的程序为什么这么慢?"

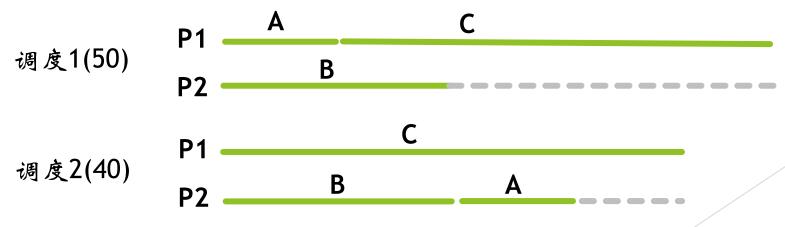
- ▶ 内存的基础知识
 - ▶矩阵的存储在R中使用列主序,比如Z是一个6*5的矩阵,Z[3,2]是 在内存空间中的第6+3个
 - ▶ 高速缓存是一个常用来解决内存读取缓慢问题的设备,是运行速度很快的内存块,位于处理器芯片附近
 - ▶处理器想读取的变量未在高速缓存中,则会去内存中寻找(消耗时间)---高速缓存未命中
 - ▶虚拟内存:程序有一个变量X,其分配了地址888。但是在同一时间,还运行着其他程序,也可能给一个变量Y分配地址888。一个标准解决方案是,让地址888变为"虚拟"的。
 - ▶第一个程序变量的物理地址为7660,程序仍会说地址为888,硬件执行程序时,将888翻译成7660。硬件有一个表来做查询。
 - ▶虚拟内存系统把内存划分为页,在某个时刻,只有部分程序的页在 内存中,其余在硬盘上。若你的程序需要在硬盘中的页时,则需要 从硬盘读入内存,这是在时间上极其昂贵的---缺页错误

"我的程序为什么这么慢?"

- ▶ 延迟和带宽
 - ▶ 通信信道的速度是由延迟和带宽来度量的
 - ▶ 延迟是一个信息从端到端的传输时间
 - ▶ 带宽是每秒钟能够往信道里发送的信息的数目
 - ▶假设延迟是l秒,带宽是b字节每秒,那么发送n个字节信息所花费的时间为l+n/b

并行循环调度

- ▶ 循环调度的类型:
 - ▶ 静态调度:循环迭代是在执行开始之前就已经分配好
 - ▶ 动态调度:把循环迭代分配给进程的过程是在执行时进行的
- ▶ 例子:有两个进程P1和P2(即两个worker);三个循环迭代A,B,C,其需要的时间分别为10,20,40.
- ▶ 考虑两种调度方式
 - ▶ 调度1: 采用轮询的方式, A分配给P1, B分配给P2, C分配给P3
 - ▶ 调度2:考虑到A,B,C所耗费的时间,反顺序动态进行分配。
- ▶ 不同的调度方式会导致不同的负载不均衡



snow中的分块

▶ 我们利用clusterSplit进行分块

```
doichunk <- function(ichunk){
  tot <- 0
  nr <- nrow(lnks)
  for(i in ichunk){
    tmp <- lnks[(i+1):nr, ] %*% lnks[i, ]
    tot <- tot + sum(tmp)
  }
  tot
}

mutoutpar <- function(cls, lnks){
  nr <- nrow(lnks)
  clusterExport(cls, "lnks")
  ichunks <- clusterSplit(cls, 1:(nr-1)) #利用clusterSplit进行分块
  tots <- clusterApply(cls, ichunks, doichunk)
  Reduce(sum, tots) / (nr*(nr-1)/2)
}</pre>
```

假设有lnks有500行, 我们有4个workers, clusterSplit将其 [[1]] 均分或大致均分到每个worker上, 即worker1有任务1~125 [[2]] worker2有任务126~250, worker3有任务251~375, [1]]
 worker4有任务376~500

```
> clusterSplit(cls, 1:50)
[[1]]
[1] 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13

[[2]]
[1] 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25

[[3]]
[1] 26 27 28 29 30 31 32 33 34 35 36 37

[[4]]
[1] 38 39 40 41 42 43 44 45 46 47 48 49 50
```

snow中的分块

▶ 分块和不分块的比较(2个worker)

```
> cls <- makeCluster(2)
> #分块
> snowsim(2000, 2000, cls)
用户 系统 流逝
0.09 0.52 24.81
```

> #不分块 > snowsim(2000, 2000, cls) 用户 系统 流逝 0.53 0.85 27.20

snow中的分块

▶ 分块和不分块的比较(2个worker)

```
> cls <- makeCluster(2)
> #分块
> snowsim(2000, 2000, cls)
用户 系统 流逝
0.09 0.52 24.81
```

> #不分块 > snowsim(2000, 2000, cls) 用户 系统 流逝 0.53 0.85 27.20

- ▶ 线性回归中,n个观察值、p个预测变量,在变量选择的所有可能回归中,找到一个最为合适的模型。用统计的说法,就是一个变量选择的问题。在这个例子,将通过计算adjusted R²来进行选择。
- ▶ 并行化策略: 共有2^p种可能, 当P较大时, 计算量就 会相当的大
 - ▶ 给每个进程分配不同的预测变量集合,比如进程1对预测变量集合为{2,5}进行计算,进程2对预测变量集合为{8,9,12}进行计算
- ▶ 目标:在给定预测变量个数不超过k的条件下,通过adjusted R²找到最合适的模型

▶ 代码(生成数据,将矩阵转化为列表)

```
####
#generate data
gendata <- function(n, p){</pre>
  x <<- matrix(rnorm(n*p), ncol=p)</pre>
  y <<- x %*% c(rep(0.5, p)) + rnorm(n)
#convert matrix rows (rc=1) or
# columns (rc=2) to list
matrixtolist <- function(rc, m){</pre>
  if(rc == 1){
    Map(function(rownum) m[rownum, ], 1:nrow(m))
  }else{
    Map(function(colnum) m[ , colnum], 1:ncol(m))
```

▶ X, Y是全局变量因此用超赋值符号<<

▶ 代码(生成所有可能的预测集合,以及计算某个预测集合对应的adjusted R2)

```
#generate a nonempty subset from {1,..,p}
# with size <= k; the returned value is
# an R list; each element in the R list
# is a set of predictors
genallcombs <- function(p, k){</pre>
  allcombs <- list()
 for(i in 1:k){
    tmp <- combn(1:p, i)
    allcombs <- c(allcombs, matrixtolist(tmp, rc=2))
  allcombs
#calculate the adjusted R2 from
# a predictor set "onepset"
#returned is a k+1 dimensional vector
\#e.g., k=4, (0.28, 1, 3, 0, 0)
do1pset <- function(onepset, x, y){</pre>
  slm <- summary(lm(y ~ x[ ,onepset]))</pre>
  nOs <- ncol(x) - length(onepset)
  c(slm$adj.r.squared, onepset, rep(0, n0s))
```

- ▶ combn(1:p, i)返回从1:p中不放回抽取i个元素的所有可能情况
- ,是一个i行的矩阵(每一列对应一种可能情况,大家可以试试combn(1:5, 3))

▶ 代码: 关于函数genallcombs的一个例子

```
> genallcombs(3,2)
[[1]]
[1] 1
[[2]]
[1] 2
[[3]]
[1] 3
[[4]]
[1] 1 2
[[5]]
[1] 1 3
[[6]]
[1] 2 3
```

▶ 代码(返回预测变量集合索引从psetsstart到lasttask的adjusted R2 情况)

```
#calculate adjusted R2s for one chunk
#psetsstart is the first index of this chunk
dochunk <- function(psetsstart, x, y, allcombs, chunksize){
  ncombs <- length(allcombs)
  lasttask <- min(psetsstart+chunksize-1, ncombs)
  t(sapply(allcombs[psetsstart:lasttask], do1pset, x, y))
}</pre>
```

- ▶ lasttask <- min(...)这一行命令是考虑所有可能组合数不能等分的 情况,不能超过ncombs
- ▶ dochunk(3, x, y, allcombs, 4)即计算预测集合为allcombs[3], allcombs[4], allcombs[5], allcombs[6]所对应的adjusted R2
- ▶ sapply将结果是按列排列的,因此需要调用转置函数t

▶ 代码(主要的函数)

```
snowapr <- function(cls, x, y, k, reverse=F, dyn=F, chunksize=1){</pre>
  # cls: snow cluster
  # x: predictor matrix, one column corresponds to a predictor
  # y: response vector
  # k: maximum size of predictor variable sets
  # reverse: TRUE if we reverse the iteration order
  # dyn: TRUE if we use dynamic assignment
  # chunksize: size of a chunk
  require(parallel)
  p \leftarrow ncol(x)
  allcombs <- genallcombs(p, k)
  ncombs <- length(allcombs)
  clusterExport(cls, "do1pset")
  #set the starting indices
  tasks <- if(!reverse) seq(1, ncombs, chunksize)
            else seq(ncombs, 1, -chunksize)
  if(!dyn){
    out <- clusterApply(cls, tasks, dochunk, x, y,
                        allcombs, chunksize)
  }else{
    out <- clusterApplyLB(cls, tasks, dochunk, x, y,
                          allcombs, chunksize)
  Reduce(rbind, out)
```

▶ 代码: (主要函数中一个重要命令)

- ▶ clusterApply指静态调度,若是两个worker1,worker2,那么worker1负责第1,3,5,...块,worker负责第2,4,6,...块
- ▶ clusterApplyLB指动态调度, worker1负责第1块, worker2负责第2块, 剩下的调度我们提前就不知道了, 依赖于程序执行中worker实际的完成情况。LB指负荷均衡(load balance)

▶ 代码(总结函数)

```
#the summarized function
snowtest <- function(cls, n, p, k, chunksize=1, dyn=F, rvrs=F){
  gendata(n, p)
  snowapr(cls, x, y, k, rvrs, dyn, chunksize)
}</pre>
```

▶ 一个简单结果

例子: 所有可能回归, 计时实验

> 只调用一个核

```
> n <- 10000

> p <- 20

> k <- 3

> c1 <- makecluster(1)

> system.time(snowtest(c1, n, p, k))

用户 系统 流逝

3.55 18.12 31.15
```

▶调用两个核

```
> c2 <- makeCluster(2)
> system.time(snowtest(c2, n, p, k))
用户 系统 流逝
3.03 17.78 25.77
```

▶ 利用动态调用

- > system.time(snowtest(c2, n, p, k, dyn = TRUE)) 用户 系统 流逝 3.03 17.84 20.92
- ▶ 尝试不同的chunksize

```
> system.time(snowtest(c2, n, p, k, dyn = TRUE, chunksize = 10))
用户 系统 流逝
0.37 1.86 5.72
> system.time(snowtest(c2, n, p, k, dyn = TRUE, chunksize = 20))
用户 系统 流逝
0.18 1.05 5.09
> system.time(snowtest(c2, n, p, k, dyn = TRUE, chunksize = 50))
用户 系统 流逝
0.11 0.37 4.93
```

例子: 所有可能回归, 改进版本

- ▶ 如果我们熟悉线性回归的话,我们知道估计量 $\hat{\beta}$ = $(X'X)^{-1}X'Y$,其中X的第一列均为1,表示回归中的截距项
- ▶ 由于我们对不同的预测变量集合均用了lm()函数,其中就需要重复利用矩阵相乘,这些计算量其实可以通过提前计算好(X'X)⁻¹和X'Y再取子矩阵避免
- 上 比如 \tilde{X} 由X的第(1,3,4)列构成,那么 $\tilde{X}'\tilde{X}$ 就是X'X 的第(1,3,4)列和第(1,3,4)行构成,因此不用重新计算,只需提取子矩阵即可