# 银行家算法代码解析

# (C++实现)

#### 【周吉瑞小组】

### 一、 实验目的

通过编写一个模拟动态资源分配的银行家算法程序,进一步深入理解 死锁、产生死锁的必要条件、安全状态等重要概念,并掌握避免死锁的具 体实施方法。

## 二、 实验内容

- 1) 初始化让系统拥有一定的资源。
- 2) 用户用键盘输入的方式请求资源。
- 3) 如果预分配后,系统处于安全状态,则修改系统的资源分配情况。
- 4) 如果预分配后,系统处于不安全状态,则提示不能满足请求。

### 三、 算法解释

#### (1) 基本过程

先对用户提出的请求进行合法性检查,即检查请求的资源是否不 大于需求的资源,是否不大于可利用的资源。若请求合法,则进行试 分配。最后对试分配后的状态调用安全性检查算法进行安全性检查。 若安全,则分配,否则不分配,恢复原来状态,拒绝申请。

### (2) 数据结构

- 可利用资源向量 int Available[N] N 为资源种类
- 最大需求矩阵 *int Max[M][N]* M 为进程的数量

- 分配矩阵 int Allocation[M][N]
- 还需资源  $int \ Need[i][j] = Max[i][j] Allocation[i][j]$
- 申请资源数量 *int Request[N]*
- 工作向量 *int Work*[N] *int Finish*[M]

### (3) bank()银行家算法

Requesti: 进程 Pi 的请求向量。0 <= j <= N-1

- 1) 若  $Requesti[j] \leq Need[i, j]$ , 转向(2), 否则出错。
- 2) 若  $Requesti[j] \leq Available[j]$ , 转向(3), 否则等待。
- 3) 系统试探着把资源分配给进程 Pi, 修改下面内容:

```
Available[j] = Available[j] - Requesti[j];
Allocation[i, j] = Allocation[i, j] + Requesti[j];
Need[i, j] = Need[i, j] - Requesti[j];
```

4) 试分配后,执行安全性算法,检查此次分配后系统是否处于安全 状态。若安全,才正式分配;否则,此次试探性分配作废(逆向恢 复),进程 Pi 等待。

### (4) safe()安全性算法

1) 初始化:设置两个向量 Work(1×N)和 Finish(1×M)。

Work: 系统可提供给进程继续运行所需各类资源数

(初态赋值: Work[i] = Available[i])

Finish: 系统是否有足够资源分配给进程 (初值 false)

2) 从进程集合中找寻满足下面条件进程:

Finish[i] = false;  $Need[i, j] \leq Work[j];$ 

若找到,执行(3),否则,执行(4)。

3) 进程 Pi 获得资源, 可顺利执行, 完成释放所分配的资源。

Work[j] = Work[j] + Allocation[i, j];

Finish[i] = true; go to (2);

注意: 以上式子还可以写为:

Work[k] = Work[k] - Need[i][k];

Work[k] = Work[k] + Max[i][k];

Finish[i] = true; go to (2);

4) 若所有进程 *Finish[i] = true*,表示系统处于安全状态,否则处于不安全状态。

# 四、程序流程

/\* 案例 \*/

系统目前的可用资源【Available】:

a b c3 3 2

系统当前的资源分配情况如下:

	[Max]			<b>【</b> A11	[Need]				
	a	b	С	a	b	c	a	b	С
【P0】	7	5	3	0	1	0	7	4	3
【P1】	3	2	2	2	0	0	1	2	2

[P2]	9	0	2		3	0	2	6	0	0
【P3】	2	2	2		2	1	1	0	1	1
【P4】	4	3	3		0	0	2	4	3	1
*~~		.e.e	_							
【系统是				D: T	<b>.</b>	· • •	<b>F</b> DA <b>T</b>	<b>₹</b> ₽0		FD43
存在一个	女玍	予り	'U: K	PI	K P	3]	[P0]	[P2	1	[P4]
П										Ш
ii II			ť	青求を	}配:	输	入 1			ii
İİ				退出を						İ
请选择:	1									
请输入请	水分	两口 卷	<b>李浦台</b>	ለ <del>ነ</del> ቷብ	무문	<b>r</b> n–	4 <b>3.</b> 1			
内加ノい内・	<b>3</b> ())	ロロン	C WAL	וייירוי	Ŧ J	V	<b>14</b> ; 1			
请输入进	程 P	1 星	要申请	青的资	を源く	个数	:			
a b c										
1 0 2										
系统目前	的可	用的	色源	<b>(</b> Ava	ilab	1e]	<b>:</b>			
				a	b	С				
				2	3	0				
エルツン	<b>ሩ</b> አሉ	Mark 4	(ag:→t	±v□∴	<del></del>					
系统当前	的贷	源り	ナ門に作	育优女	ዞ <b>ኮ</b> ፡					
	ľ	Max	1	ĺ	<b>(</b> A11	.oca	tion	<b>(</b> N	eed	J
	a		c c	'	a		c	a	_	c
			-							
[P0]	7	5	3		0	1	0	7	4	3
【P1】	3	2	2		3	0	2	0	2	0

#### 【系统是安全的!】

[P3] 2 2 2

存在一个安全序列:【P1】 【P3】 【P0】 【P2】 【P4】

[P2] 9 0 2 3 0 2 6 0 0

[P4] 4 3 3 0 0 2 4 3 1

 $2 \quad 1 \quad 1$ 

0 1 1

 \_\_\_\_\_

#### 请选择: 1

请输入请求分配资源的进程号【0-4】: 4

请输入进程 P4 要申请的资源个数:

a b c

3 3 0

进程 P4 申请的资源大于系统现在可利用的资源 【系统尚无足够资源,不予分配!】

请选择: 1

请输入请求分配资源的进程号【0-4】: 0

请输入进程 P0 要申请的资源个数:

a b c

0 2 0

系统目前的可用资源【Available】:

a b c

2 1 0

系统当前的资源分配情况如下:

	(Max)			ľ	[Allocation]					[Need]			
	a	b	c		a	b	c		a	b	С		
(P0)	7	5	3		0	3	0		7	2	3		
【P1】	3	2	2		3	0	2		0	2	0		
【P2】	9	0	2		3	0	2		6	0	0		
【P3】	2	2	2		2	1	1		0	1	1		
[P4]	4	3	3		0	0	2		4	3	1		

#### 【系统不安全, 请重新分配!】

系统目前的可用资源【Available】:

```
a b c
```

#### 系统当前的资源分配情况如下:

	(Max)		<b>K</b> A11	oca	[Need]			
	a b	С	a	b	c	a	b c	
(P0)	7 5	3	0	1	0	7	4 3	
【P1】	3 2	2 2	3	0	2	0	2 0	
[P2]	9 0	2	3	0	2	6	0 0	
[P3]	2 2	2	2	1	1	0	1 1	
[P4]	4 3	3	0	0	2	4	3 1	

П		П
	请求分配: 输入 1	11
	退出分配: 输入 0	
П		П

请选择:0

Process exited after 83.06 seconds with return value 0 请按任意键继续. . .

# (流程图在下一页)

