
操作系统实验四实验报告

银行家算法

张子扬 无 06 2020010790

一、 问题描述

银行家算法是操作系统的经典算法之一，用于避免死锁情况的出现。它最初是为银行设计的（因此得名），通过判断借贷是否安全，然后决定借不借。在操作系统中，银行家、出借资金、客户，就分别对应操作系统、资源、申请资源的进程。

二、 实验平台

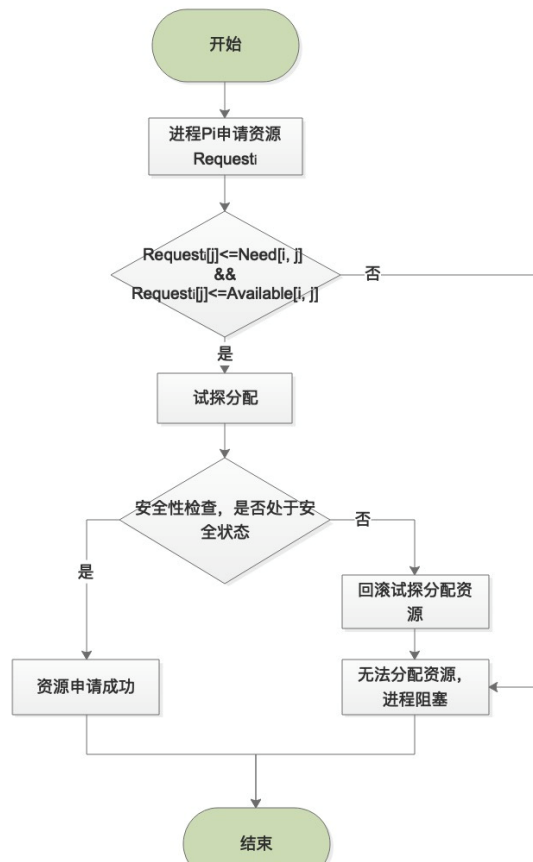
本实验在 Python3.10.0 上运行。

三、 实验原理

每一个新进程进入系统时，必须声明需要每种资源的最大数目，其数目不能超过系统所拥有的资源总量。当进程请求一组资源时，系统必须首先确定是否有足够的资源分配给该进程，若有，再进一步计算在将这些资源分配给进程后，是否会使系统处于不安全状态。如果不会才将资源分配给它，否则让进程等待。

为了实现银行家算法，在系统中必须设置这样四个数据结构：1) Available 向量：系统中可利用的资源数目；2) Allocation 矩阵：每个进程已分配的各类资源的数目；3) Need 矩阵：每个进程还需要的各类资源数。

四、 实验流程图



五、 算法实现

实现安全性检查算法

```
def is_safe(self):
    work = self.available[:]
    finish = [False] * self.n_processes
    while True:
        found = False
        for i in range(self.n_processes):
            if not finish[i] and all(self.need[i][j] <=
work[j] for j in range(self.n_resources)):
                for j in range(self.n_resources):
                    work[j] += self.allocation[i][j]
                finish[i] = True
                found = True
                print("In safe check: process {} is
finished.".format(i))
        if not found:
            break
    return all(finish)
```

实现分配算法：

```
def request(self, process_id, request_vector):
    if any(request_vector[i] > self.need[process_id][i] for
i in range(self.n_resources)):
        return (False, "requesting more resources than
needed.")
    if any(request_vector[i] > self.available[i] for i in
range(self.n_resources)):
        return (False, "not enough resources.")
    for i in range(self.n_resources):
        self.available[i] -= request_vector[i]
        self.allocation[process_id][i] += request_vector[i]
        self.need[process_id][i] -= request_vector[i]
    safe = self.is_safe()
    if not safe:
        for i in range(self.n_resources):
            self.available[i] += request_vector[i]
            self.allocation[process_id][i] -=
request_vector[i]
            self.need[process_id][i] += request_vector[i]
    return (safe, "banker is safe." if safe else "banker is
unsafe.")
```

六、 运行测例

设计四组测试用例，分别对四种情况进行测试：当前资源不足而等待、因申请资源超出需求而报错、因会产生死锁而等待、成功分配。

首先规定 need、allocation 矩阵，available 向量。

$$Need = \begin{bmatrix} 7 & 4 & 3 \\ 1 & 2 & 2 \\ 6 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 4 & 3 & 1 \end{bmatrix}, Allocation = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 0 \\ 3 & 0 & 2 \\ 2 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$
$$Available = [3 \quad 3 \quad 2]$$

之后运行测例，结果如图所示。

```
If process 0 requests [0, 4, 0], not enough resources. So request is denied.
Available Vector: [3, 3, 2]
Allocation Matrix:
[0, 1, 0]
[2, 0, 0]
[3, 0, 2]
[2, 1, 1]
[0, 0, 2]
Need Matrix:
[7, 4, 3]
[1, 2, 2]
[6, 0, 0]
[0, 1, 1]
[4, 3, 1]
```

```
If process 3 requests (1, 1, 1), requesting more resources than needed. So request is denied.
Available Vector: [3, 3, 2]
Allocation Matrix:
[0, 1, 0]
[2, 0, 0]
[3, 0, 2]
[2, 1, 1]
[0, 0, 2]
Need Matrix:
[7, 4, 3]
[1, 2, 2]
[6, 0, 0]
[0, 1, 1]
[4, 3, 1]
```

```
If process 4 requests [0, 3, 0], banker is unsafe. So request is denied.
Available Vector: [3, 3, 2]
Allocation Matrix:
[0, 1, 0]
[2, 0, 0]
[3, 0, 2]
[2, 1, 1]
[0, 0, 2]
Need Matrix:
[7, 4, 3]
[1, 2, 2]
[6, 0, 0]
[0, 1, 1]
[4, 3, 1]
```

```
In safe check: process 1 is finished.
In safe check: process 3 is finished.
In safe check: process 4 is finished.
In safe check: process 0 is finished.
In safe check: process 2 is finished.
If process 1 requests [1, 0, 2], banker is safe. So request is granted.
Available Vector: [2, 3, 0]
Allocation Matrix:
[0, 1, 0]
[3, 0, 2]
[3, 0, 2]
[2, 1, 1]
[0, 0, 2]
Need Matrix:
[7, 4, 3]
[0, 2, 0]
[6, 0, 0]
[0, 1, 1]
[4, 3, 1]
```

上面的结果与课堂上所讲的银行家算法分析结果一致，证明了实验中算法逻辑的正确性。

七、 算法鲁棒性和效率分析

本算法对边界情况可以进行处理。在 main 中演示了当进程数为 0 时，算法是可以得出安全的结论的，与理论知识相符。由此可见，该算法的鲁棒性较为不错。

在算法效率上，设资源数为 m 、进程数为 n ，执行安全性算法时，每次扫描所有进程中的所有资源，复杂度为 nm ，而扫描要进行 n 次。因此算法复杂度为 mn^2 。

八、 思考题

银行家算法在实现过程中需注意资源分配的哪些事项才能避免死锁？

- (1) 进程对资源的申请数量不能超过其所需数量。
- (2) 进程对资源的申请数量不能超过系统当前可用的资源总量。
- (3) 分配资源后，系统不能进入不安全状态。