

程序设计方法

课后作业 #1

作业提交时间: 2019-03-14 上课前

注意事项: 在本作业中请务必做到如下几点:

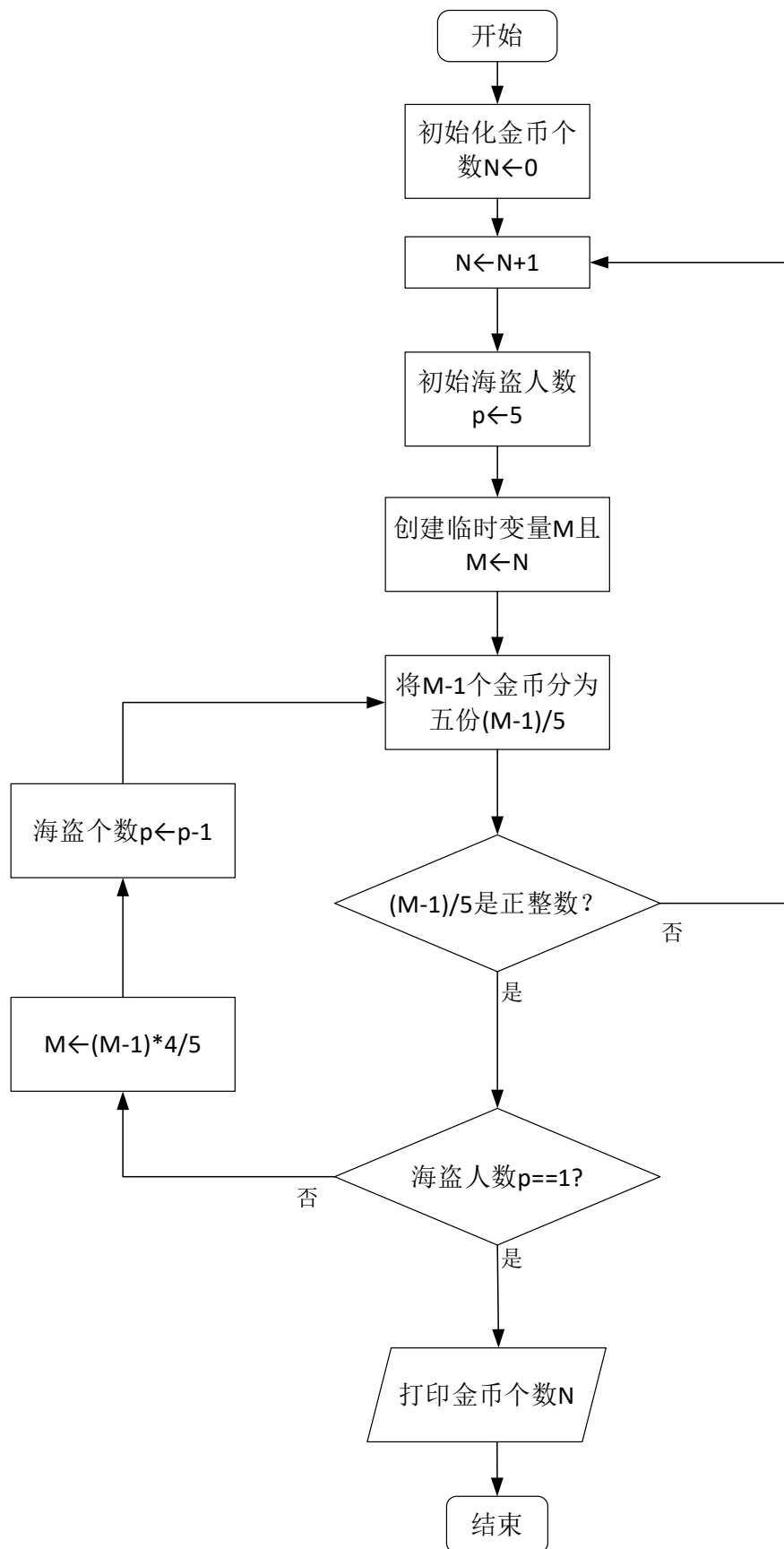
- 务必标明姓名和学号。算法请尽可能写得清晰规整, 加上必要注释;
- 作业应按时独立完成, 在要求的截止日期前交, 不接受迟交的作业;
- 严禁抄袭, 如被发现则本次作业记为零分, 超过两次作业抄袭则上报教务处。

[1] (25 pts) 海滩上有一堆金币, 其中每个金币的重量相等, 一共有五个海盗来分, 第一个海盗把这堆金币平均分为五份, 发现多了一个金币, 他把多的这个金币扔到海里, 拿走其中一份。接着第二个海盗把剩下的金币又平均分为五份, 又多了一个金币, 他同样把多的这个金币扔到海里, 拿走其中的一份, 第三, 第四, 第五个海盗都这么做, 请问海滩上在一开始最少必须有多少个金币。

请尝试解决该问题并画出该问题的程序流程图

解答:

至少必须有 **3121** 个金币



[2] (25 pts) 课本第 59 页第 2 题

解答：

两个自然数分别为 m 和 $667-m$ ($2 \leq m \leq 333$)。

处理对象： m (自然数)、 l (两数的最小公倍数)、 g (两数的最大公约数)。

处理步骤：对 m 从 2 到 333 检查 l 与 g 的商为 120,且余数为 0 时,打印 m 与 $667-m$ 。

第一层抽象程序：

```
int m, l, g;

for(m=2; m<=333; m++) {

    l = lcm(m,667-m);

    g = gcd(m,667-m);

    if((l == g*120) && (l%g == 0))

        printf( "(%d,%d)" , m, 667-m);

}
```

第二层考虑函数 lcm (最小公倍数)、gcd (最大公约数) 的细化。

最大公约数问题是对参数 a 、 b ，找到一个数 i 能整除 a 与 b ， i 就是 gcd 的函数值。

程序段如下：

```
int gcd(int a, int b) {

    int i;

    while(a%b != 0) {

        i = b;

        b = a%b;
```

```

        a = i;
    }
    return b;
}

```

而最小公倍数的计算是：若干个 b 之和，若能被 a 整除，则该和便是 a、b 的最小公倍数

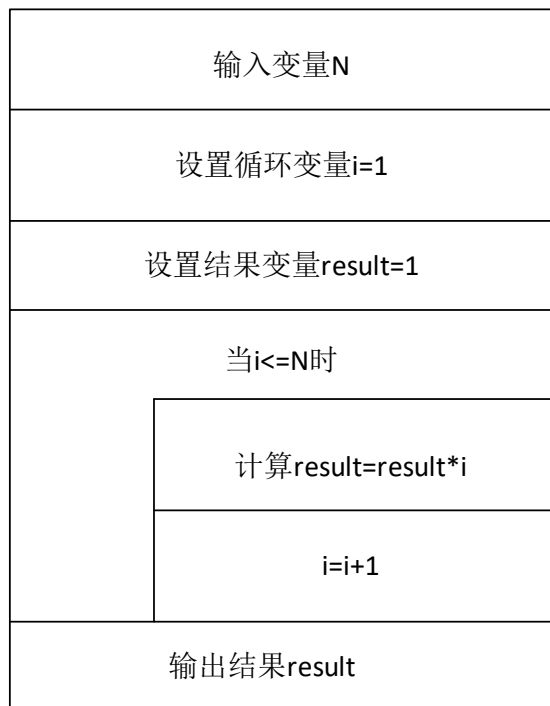
```

int lcm(int a, int b) {
    int i;
    i = b;
    while(i%a != 0) {
        i = i + b;
    }
    return i;
}

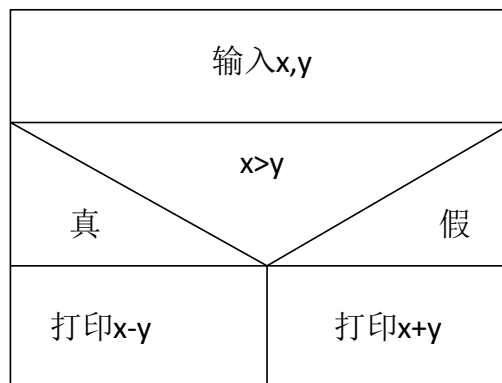
```

[3] (25 pts) 课本第 59 页第 3 题,

(1)



(2)



[4] (25 pts) 课本第 59 页第 4 题, 请使用不变式断言法

(1) 建立断言:

$$\varphi(x): M > 1 \wedge N > 1$$

$$\psi(x, z): z = M \wedge N$$

在 B 点建立不变式断言 $P(x, y)$:

$$M > 1 \wedge N > 1 \wedge J = M \wedge I$$

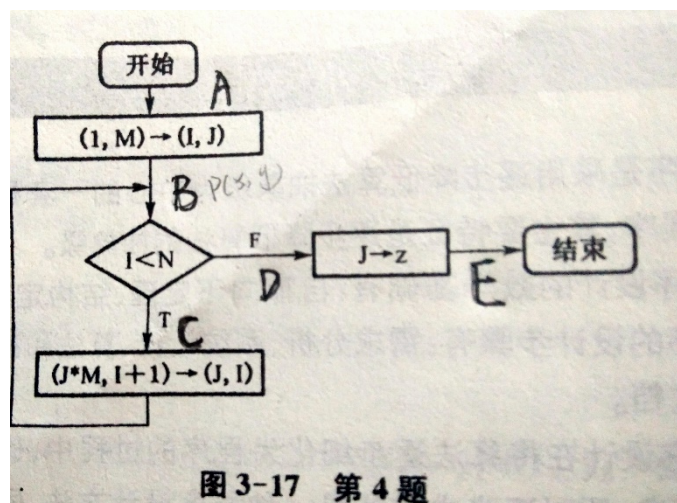


图 3-17 第 4 题

(2) 建立检验条件:

通路 1: $A \rightarrow B$

通路 2: $B \rightarrow C \rightarrow B$

通路 3: $B \rightarrow D \rightarrow E$

通路 1:

$$R_1(x, y) = 1$$

$$r_1(x, y) = (1, M)$$

所以检验条件为: $\varphi(x) \Rightarrow P(x, 1, M)$

带入 $\varphi(x)$ 、 $P(x, y)$:

$$M > 1 \wedge N > 1 \Rightarrow M > 1 \wedge N > 1 \wedge M = M^1$$

通路 2:

$$R_2(x, y) = [I < N]$$

$$r_2(x, y) = (I+1, J * M)$$

所以检验条件为: $P(x, y) \wedge I < N \Rightarrow P(x, I+1, J * M)$

带入 $P(x, y)$:

$$M > 1 \wedge N > 1 \wedge J = M^I \wedge I < N \Rightarrow M > 1 \wedge N > 1 \wedge J * M = M^{(I+1)}$$

通路 3:

$$R_3(x, y) = [I = N]$$

$$r_3(x, z) = (J)$$

所以检验条件为: $P(x, y) \wedge I = N \Rightarrow \psi(x, z)$

帶入 $P(x,y)$ 、 $\psi(x,z)$:

$$M > 1 \wedge N > 1 \wedge J = M^I \wedge I = N \Rightarrow z = M^N$$

綜上：該程序部分正確。