面向对象程序设计基础 第二次作业

徐浩博 2020010108

模型部分

- □ 首先计算最大公约数 (gcd), 我们采用辗转相除法。
 - 假设两正整数为 a, b. (不妨设 a≥b), 且有 a=pb+r (p≥1), 下分情况讨论:
 - ① r=0 时,则 b | a,此种情况说明,a,b 的最大公约数为 b.
 - ② r≠0 时,设 m 为 a, b 的最大公约数,则假设 a=a₁m, b=b₁m,其中(a₁,b₁)=1. ⇒ a=pb+r=pb₁m+r=a₁m
 - \Rightarrow r=(pb₁-a₁)m

而 pb₁-a₁≥0, 这是因为 p≥1 且 a₁≥b₁, 特别地, r≠0, 则 pb₁-a₁≥1.

现已知道 r 与 b 存在公约数 m, 下面证明 pb1-a1 与 b1 最大公约数为 1.

设 n 为 pb₁-a₁与 b₁最大公约数,则假设 pb₁-a₁=s·n,b₁=t·n,有 n | b₁,则有 n | pb₁-a₁,于是 n | a₁,则 n 为 a₁,b₁公约数,考虑到(a₁,b₁)=1,则 n=1.

对于②, 计算 a, b 的最大公约数时, 只需计算 b, r 的最大公约数 (r<a), 与此类似, a, b 每一步都会有一个数递减, 经过有限步, 必然会满足①的条件.

以上为辗转相除法的证明部分,为了实现该方法,可采用函数递归的方式模拟循环,每一次调用函数 gcd(a,b),返回 gcd(b,a%b)的值,边界条件是 a%b==0 (此时满足证明中的①条件).通过这种方法,即可完成对 gcd 的计算.

- □ 其次, 我们再来计算最小公倍数(lcm). 设 m 为 a, b 的最大公约数, 则假设 a=a₁m, b=b₁m, 其中(a₁,b₁)=1. 设 n 是 a, b 的最小公倍数.
 - 为了满足 $a \mid n$, 有 $m \mid n$. 不妨设 $n=n_1m$, 则由 $a \mid n$, 有 $a_1m \mid n_1m$, 从而 $a_1 \mid n_1$; 同理 $b_1 \mid n_1$. 设 $n_1=pa_1$, 则 $b_1 \mid pa_1$, 则存在 q 使 $qb_1=pa_1$. b_1 中不含 a_1 的质因数,则 q 包含 a_1 的所有质因数,从而 $a_1 \mid q$,从而 $q \ge a_1$,从而 $n=n_1m=pa_1m=qb_1m \ge a_1b_1m$. 考虑到 a_1b_1m 恰为 $a=a_1m$ 与 $b=b_1m$ 的公倍数,则 a_1b_1m 为 a_1 b 的 lcm,从而有 $lcm=a\cdot b/m=a\cdot b/gcd$.
- □ 为了使用面向对象的程序设计解决该问题,除了主函数所在的CP_IntegerCalculationMain.cpp 文件外,我共编写了4个模块,其名称与主要功能分别为:
 - CP_IntegerInput: 调用以实现对正整数的读入功能.
 - CP LCMGCDCalculation: 调用以实现对 lcm/qcd 的计算功能.
 - CP_Time: 调用以实现对开始、结束时间的测量及计算.
 - CP_TimeApplication:调用以解决整个问题,主要通过以上模块的调用,实现gcd/lcm的计算,同时得出运算时间.

验证部分

等价类划分

- ①输入的不是正整数.
- ②输入的某个正整数超过了 int 范围.

- ③输入的正整数虽未超 int 范围,但计算出的 lcm 超过了 int 范围.
- ④输入的正整数 gcd 与 lcm 均能计算出正确结果.

案例选取

- ①输入的不是正整数: (a, 1.2)
- ②输入的某个正整数超过了 int 范围. (2,3000000000)
- ③输入的正整数虽未超 int 范围,但计算出的 lcm 超过了 int 范围. (6666666,6666667)
- ④输入的正整数 gcd 与 lcm 均能计算出正确结果. (3,4) (4,32768)(36,27) (60000006,90000009)

测试结果

输入	gcd	gcd 计算时间	lcm	lcm 计算时间
(a, 1.2)	输入非法	N/A	输入非法	N/A
(2,300000000)	输入超出范围	N/A	输入超出范围	N/A
(6666666,6666667)	1	0ms	结果超出范围	N/A
(3,4)	1	0ms	12	0ms
(4, 32768)	4	0ms	32768	0ms
(36,27)	9	0ms	108	0ms
(60000006,90000009)	10000001	0ms	1800000018	0ms