

Questions

1.证明/证伪

a.

证明：因为 $t(n) \in O(g(n))$ ，于是存在正常数 c 和 n_0 ，使得对于所有的 $n \geq n_0$ ，有 $t(n) \leq cg(n)$ 。

于是，对于任意的 $n \geq n_0$ ，有 $g(n) \geq \frac{1}{c}t(n)$ 。

即，存在正常数 $c' = \frac{1}{c}$ 和 $n'_0 = n_0$ ，使得对于所有的 $n \geq n'_0$ ，有 $g(n) \geq c't(n)$ 。即， $g(n) \in \Omega(t(n))$ 。

b.

反例：设 $t(n) \in \Theta(n)$ ， $g(n) \in \Theta(n^2)$ ，则 $t(n) \in O(g(n))$ 但 $t(n) \notin \Theta(\alpha g(n))$ 。

因此， $\Theta(\alpha g(n)) \neq O(g(n))$ 。

c.

证明：设 $t(n) \in \Theta(g(n))$ ，则存在正常数 c_1 和 c_2 ，使得对于所有的 $n \geq n_0$ ，有 $c_1g(n) \leq t(n) \leq c_2g(n)$ 。

因为存在正常数 c_1 和 n_0 ，使得对于所有的 $n \geq n_0$ ，有 $t(n) \geq c_1g(n)$ ，所以有 $t(n) \in \Omega(g(n))$ 。

同理，有 $t(n) \in O(g(n))$ 。

综上， $t(n) \in O(g(n)) \cap \Omega(g(n))$ 。

同理可证，当 $t(n) \in O(g(n)) \cap \Omega(g(n))$ 时，有 $t(n) \in \Theta(g(n))$ 。

因此， $\Theta(g(n)) = O(g(n)) \cap \Omega(g(n))$ 。

d.

证明：由c题证明可知， $t(n) \in O(g(n)) \cap \Omega(g(n))$ 与 $t(n) \in \Theta(g(n))$ 等价。

$t(n)$ 和 $g(n)$ 只可能有三种关系，即 $t(n) \in O(g(n))$ ， $t(n) \in \Omega(g(n))$ ， $t(n) \in \Theta(g(n))$ ，所以命题成立。

2.计算时间复杂度

a.

$$O(\sqrt{n})$$

b.

$$O(n^3)$$

3.计算时间复杂度

a.

最好情况： $O(1)$ ，最坏情况： $O(n)$ ，平均情况： $O(\log(n))$

b.

最好情况： $O(n)$ ，最坏情况： $O(n^2)$ ，平均情况： $O(\log(n))$

4.解递归式

a.

$$T(n) = n + T(n-1) = n + (n-1) + T(n-2) = \dots = n + (n-1) + (n-2) + \dots + 1 + 1 = \frac{n \times (n+1)}{2} + 1$$

b.

$$T(n) = 4T(n-1) = 4^2T(n-2) = \dots = 4^{n-1}T(1) = 5 \times 4^{n-1}$$

c.

$$T(n) = n + T\left(\frac{n}{3}\right) = n + \frac{n}{3} + T\left(\frac{n}{3^2}\right) = \dots = n + \frac{n}{3} + \frac{n}{3^2} + \dots + 3 + 1 = \frac{3^{k+1}-1}{2}$$

解题思路

Q1

从经典递归问题爬楼梯问题出发进行改进，爬楼梯问题的递归公式为：

$$f(n) = f(n-1) + f(n-2)$$

本题需要的参数除了要爬的步数，还有剩余卡路里数，因此递归公式为：

$$f(m, n) = f(m-1, n-1) + f(m-2, n-3)$$

再考虑递归边界条件。

- 如果要爬的步数或卡路里数不为正，无法完成，返回0
- 如果要爬的步数为1且卡路里足够，只有1种方法
- 如果要爬的步数为2且卡路里足够，只有2种方法

代码实现分别如下：

```
if (m <= 0 || n <= 0)
    return 0;
```

```
if (m == 1 && n >= 1)
    return 1;
```

```
if (m == 2 && n >= 3)
    return 2;
```

综合以上思路即可得到本题核心函数代码：

```
int Q1(int m, int n)
{
    if (m <= 0 || n <= 0)
        return 0;

    if (m == 1 && n >= 1)
        return 1;

    if (m == 2 && n >= 3)
        return 2;

    return Q1(m - 1, n - 1) + Q1(m - 2, n - 3);
}
```

Q2

在Q1基础上改进。

改进函数返回值

Q1函数的返回值为卡路里充足情况下爬到m阶楼梯的方法数，本题则需要返回：

- 卡路里充足情况下爬到m阶楼梯，且尽可能多消耗卡路里的方法数
- 最大消耗卡路里数

因此改为返回std::pair<int, int>类型，第一个元素为方法数，第二个元素为最大消耗卡路里数。

改进递归公式

递归公式需要考虑“尽可能消耗卡路里”这一条件。Q1的递归公式是m-1步和m-2步的方法数之和，Q2需要比较这两种情况爬到m阶的消耗卡路里数，选择消耗卡路里数更多的那种方法。

代码实现如下：

```

int k1 = Q2(m - 1, n - 1).second + 1;
int k2 = Q2(m - 2, n - 3).second + 3;

if (k1 > k2)
{
    return Q2(m - 1, n - 1);
}
else if (k1 < k2)
{
    return Q2(m - 2, n - 3);
}
else
{
    return pair<int, int>(Q2(m - 1, n - 1).first + Q2(m - 2, n - 3).first, k1);
}

```

改进递归边界条件

边界条件与Q1不同之处仅在于返回值，考虑“尽可能消耗卡路里”的条件和函数返回值类型，代码实现如下：

```

if (m <= 0 || n <= 0)
    return pair<int, int>(0, 0);

if (m == 1 && n >= 1)
    return pair<int, int>(1, 1);

if (m == 2 && n >= 3)
    return pair<int, int>(1, 3);

```

综合以上思路即可得到本题核心函数代码：

```

pair<int, int> Q2(int m, int n)
{
    if (m <= 0 || n <= 0)
        return pair<int, int>(0, 0);

    if (m == 1 && n >= 1)
        return pair<int, int>(1, 1);

    if (m == 2 && n >= 3)
        return pair<int, int>(1, 3);

    int k1 = Q2(m - 1, n - 1).second + 1;
    int k2 = Q2(m - 2, n - 3).second + 3;

    if (k1 > k2)
    {
        return Q2(m - 1, n - 1);
    }
    else if (k1 < k2)
    {
        return Q2(m - 2, n - 3);
    }
    else
    {
        return pair<int, int>(Q2(m - 1, n - 1).first + Q2(m - 2, n - 3).first, k1);
    }
}

```

输出结果时，只需取出函数返回的pair中的第一个元素即可。

运行结果

Q1 test case 1:

```

cd "/Users/guolianglu/Desktop/courses/Algorithm/作业/Assignment1/"Assignment1-Programming-1
● guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Algorithm % cd "/Users/guolianglu/Desktop/courses/Algorithm/作业/6 6
1
○ guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Assignment1 % █

```

Q1 test case 2:

- guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Assignment1 % cd '/Users/guolianglu/Desktop/courses/Algorithm/作业',
3 6
3
- guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Assignment1 % █

Q1 test case 3:

- guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Assignment1 % cd "/Use
"/Users/guolianglu/Desktop/courses/Algorithm/作业/Assi
-5 7
0
- guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Assignment1 % █

Q2 test case 1:

- guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Assignment1 % cd "/Users/guoli
"/Users/guolianglu/Desktop/courses/Algorithm/作业/Assignment1/
7 6
0
- guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Assignment1 % █

Q1 test case 2:

- guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Assignment1 % cd "/Users/g
"/Users/guolianglu/Desktop/courses/Algorithm/作业/Assignme
3 6
2
- guolianglu@GuoLiangdeMacBook-Air Assignment1 % █