## 计算物理作业1

杨远青 22300190015

2024年9月14日

### 1 题目 1: 五次幂丢番图方程

#### 1.1 题目描述

Find all integer solutions to the **Diophantine equation**  $a^5 + b^5 + c^5 + d^5 = e^5$  within the range [0, 200].

#### 1.2 程序描述

1967年, Lander 和 Parkin 使用 CDC 6600 计算机首次找到方程

$$a^5 + b^5 + c^5 + d^5 = e^5$$

的一个解,即

$$27^5 + 84^5 + 110^5 + 133^5 = 144^5$$

这个解也推翻了欧拉的幂和猜想(即至少需要  $k \land k$  次幂才能表示另一 k 次幂的和,且  $k \ge 2$ )。相关参考资料可参见 Diophantine Equation—5th Powers。2004 年,J. Frye 使用分布式并行计算找到了第二个解:

$$55^5 + 3183^5 + 28969^5 + 85282^5 = 85359^5$$

题目要求我们找到所有满足  $0 \le a \le b \le c \le d < e \le 200$  的整数解

为了解决这个问题,我们首先采用暴力搜索的方法,遍历所有可能的 a,b,c,d,e 组合,并逐一检查是否满足方程。在 brute\_force.f90 中实现了这一方法,其伪代码见算法 1。该程序的运行时间达到了 8.953 秒,速度较为缓慢。

在网络上寻找更优解法时,我偶然发现了一个专门讨论整数幂方程的论坛: Euler Free。该论坛提到可以通过数论优化的方法。注意到方程中的 $x^5$ 是齐次的,首先想到费马小定理:

$$a^p \equiv a \pmod{p}$$
, where  $p$  is a prime number.

基于此,在搜索时可以将步长扩大到 5。然而,进一步查阅 Lander 和 Parkin 的论文后,未能找到有效的进一步启发。在 Rosetta Code 网站上,我发现了 C 语言中使用的Mod30 Trick,这让我意识到可以进一步扩展费马小定理的应用范围。即我们可以证明:

$$a^5 \equiv a \pmod{30}$$

这意味着在搜索时可以将步长扩展到 30。具体而言,对于 n=2,3,5,我们可以分别讨论奇偶性和模数的同余关系: - 对于 n=2,由于奇偶性,显然有  $a^5\equiv a\pmod{2}$ 。

- 对于 n = 3: - 若 gcd(a,3) = 1, 则  $a^2 \equiv 1 \pmod{3}$ , 因此

$$a^5 = a \cdot (a^2)^2 \equiv a \cdot 1^2 \equiv a \pmod{3}$$

- 若  $3 \mid a$ , 则  $a \equiv 0 \pmod{3}$ , 因此  $a^5 \equiv 0 \pmod{3}$ 。- 对于 n = 5: - 若  $\gcd(a, 5) = 1$ , 则  $a^4 \equiv 1 \pmod{5}$ ,因此

$$a^5 = a \cdot a^4 \equiv a \cdot 1 \equiv a \pmod{5}$$

- 若  $5 \mid a$ , 则  $a \equiv 0 \pmod{5}$ , 因此  $a^5 \equiv 0 \pmod{5}$ .

根据中国剩余定理, 我们得出:  $a^5 \equiv a \pmod{30}$ 

利用这个技巧,我们得到了算法 2,经测试,其 Fortran 实现的运行时间缩短至 0.797 秒。此外,通过反向查找,即从 e 开始,结合 mod30 技巧,我们进一步优化了算法,得到了算法 3,运行时间进一步缩短至 0.438 秒。

尽管运行时间有所改善,但 mod30 技巧只是常数级别的优化,不能显著加快找到第二个非平凡解的速度。为了进一步降低算法的复杂度,我们尝试将暴力搜索的时间复杂度从  $\mathcal{O}(N^5)$  降低至  $\mathcal{O}(N^3)$  。最自然的想法是使用哈希表和分治法。遗憾的是,Fortran 对哈希表的支持较为有限,通常需要依赖外部库,而我对其实现原理尚不完全理解。

因此,我决定使用 Python 进行对比研究,并通过哈希法和多线程进一步优化搜索过程。

#### 1.3 伪代码

#### **Algorithm 1:** Brute-force solution to the Diophantine equation

**Input:** N: Integer (the upper bound, N = 200)

**Output:** solutions: List of tuples (a, b, c, d, e) where  $0 \le a \le b \le c \le d < e \le N$ 

```
1 for a \leftarrow 0 to N do
       for b \leftarrow a to N do
           for c \leftarrow b to N do
 3
               for d \leftarrow c to N do
 4
                   for e \leftarrow d + 1 to N do
 5
                       if a^5 + b^5 + c^5 + d^5 = e^5 then
                           solutions.append((a, b, c, d, e));
                                                                                           // Store the solution tuple
 7
                       end
 8
                   end
 9
               end
10
           end
11
       end
12
13 end
```

14 return solutions

Algorithm 2: Mod30 trick for solving the Algorithm 3: Reverse Mod30 trick for solving the Diophantine equation Diophantine equation **Input:** N: Integer (the upper bound, N = 200) **Input:** N: Integer (the upper bound, N = 200) **Output:** solutions: List of tuples (a, b, c, d, e)**Output:** solutions: List of tuples (a, b, c, d, e)where  $1 \le a \le b \le c \le d < e \le N$ where  $1 \le a \le b \le c \le d < e \le N$ 1 for  $a \leftarrow 1$  to N do 1 for  $e \leftarrow N$  to 1 do for  $b \leftarrow a$  to N do for  $d \leftarrow e$  to 1 do for  $c \leftarrow b$  to N do for  $c \leftarrow d$  to 1 do 3 3 for  $d \leftarrow c$  to N do for  $b \leftarrow c$  to 1 do 4  $a \quad min \leftarrow (e - d - c - b) \mod 30$ ;  $r \ left \leftarrow \operatorname{mod}(a+b+c+d,30)$ ; 5 // Compute minimal  $\boldsymbol{a}$  using // Compute remainder for e $e\_start \gets$ modular arithmetic 6  $d + ((r\_left - d) \mod 30)$ ; if  $a\_min \leq 0$  then 6  $a\_min \leftarrow a\_min + 30$ ; // Ensure  $e \geq d$  and  $a + b + c + d \equiv e \pmod{30}$ // Adjust  $a_min$  to fit for  $e \leftarrow e$  start to N do within the modulus 7 if  $(e - e\_start) \mod 30 = 0$ end then for  $a \leftarrow a\_min$  to b do 9 // Increase the step if  $(a - a \quad min) \mod 30 = 0$ 10 size to 30 then if  $a^5 + b^5 + c^5 + d^5 = e^5$ if  $a^5 + b^5 + c^5 + d^5 = e^5$ 9 11 then then solutions.append((a, b, c, d, e))2 solutions.append((a, b, c, d, e))10 end end 11 13  $\mathbf{end}$ 12end **14** end end 13 **15** end $\mathbf{end}$ 14 **16** end end **15 17** end end 16 18 17 end 19 end

20 return solutions

18 return solutions

```
Algorithm 4: Brute-force solution using a single hash
```

Input: limit: Upper bound

18 return None

```
Output: solution: Tuple (a, b, c, d, e) or None
 1 pow_5 \leftarrow [n^5 \text{ for } n \text{ in } [0, limit]];
                                                                                                   // List of n^5 values
 2 pow5 to n \leftarrow \{n^5 : n \text{ for } n \text{ in } [0, limit]\};
                                                                                       // Dictionary mapping n^5 to n
 3 for a \leftarrow 1 to limit do
       for b \leftarrow a to limit do
           for c \leftarrow b to limit do
 5
               for d \leftarrow c to limit do
 6
                   pow\_5\_sum \leftarrow pow\_5[a] + pow\_5[b] + pow\_5[c] + pow\_5[d] if pow\_5\_sum in pow5\_to\_n
 7
                       e \leftarrow pow5\_to\_n[pow\_5\_sum] return (a, b, c, d, e)
 8
                   end
 9
               end
10
11
           end
       end
12
13 end
14 return None
 Algorithm 5: Parallel brute-force solution using double hash
   Input: limit: Upper bound
   Output: solution: Tuple (a, b, c, d, e) or None
 1 power\_5 \leftarrow \{i^5 : i \text{ in } [1, limit]\};
                                                                                       // Dictionary of fifth powers
 2 sum2 \leftarrow \{\};
                                                              // Dictionary to store sums of two fifth powers
 3 for i \leftarrow 1 to limit
                                                                                      // Parallelized computation do
       a5 \leftarrow i^5 for j \leftarrow i to limit do
          sum2[a5+j^5] \leftarrow (i,j)
       end
 6
 7 end
 8 sk \leftarrow \text{sorted keys of } sum2 \text{ for each } p \text{ in } sorted(power\_5.keys()) \text{ do}
       foreach s in sk do
           if p \leq s then
10
               break;
                                              // Exit the loop early if no further solutions are possible
11
           end
12
           if p-s in sum 2 then
13
               return (power 5[p], sum2[s], sum2[p-s])
14
           end
15
       end
16
17 end
```

# 1.4 输入输出示例



图 1: 程序运行结果

```
PS D:\BaiduSyncdisk\Work\Courses\Junior Fall\CompPhys> & C:/ProgramDuta/
anaconda3/python.exe "d:/BaiduSyncdisk\Work\Courses/Junior Fall\CompPhys>
anaconda3/python.exe "d:/BaiduSyncdisk\Work\Courses/Junior Fall/CompPhys
r/pep/week 1/Codes/Brute_force.py"
Solution: 27'5 + 84'5 + 118'5 + 133'5 = 144'5
Total time: 3,934887 seconds
Total time: 3,934887 seconds
```

图 2: 程序运行结果