

A 庆典门票

陈鸿基 / SpiritualKhorosho

Tsinghua University

April 22, 2026

1 简要题意

2 题解

简要题意

给定正整数 n ，求在不同进制下，有多少种 p 使得 n 的表示满足每连续 p 位都相同。

有多测，数据组数 $T \leq 10^3$ ， $\sum n \leq 10^{12}$ 。

1 简要题意

2 题解

多测

- Codeforces 强制多测。顺便欢迎大家欣赏 Codeforces 上的题面
- 出题人写了 Python 用 pypy3 可过。
- 多测限制 $\sum n$ 似乎会把一些乱搞的做法放过去。

我会暴力

不难想到暴力做法：枚举进制 b ，对每个 p 判断是否满足要求。这样做的复杂度是 $O(n \log^2 n)$ ，显然不能通过本题。

考虑到 b 比较大的时候满足条件的解比较稀疏，只对小的进制枚举，对于较大的：

- 如果 $n = (dd)_b$ ($d < b$)，则 $n = b(d+1)$ ，枚举 d 反推 b ，此时 $n < (100)_b = b^2 \Rightarrow b > \sqrt{n}, d \leq \sqrt{n}$;
- 如果 $n = (ddd)_b$ ($d < b$)，则可以解方程 $d(b^2 + b + 1) = n$ 反推 b ，此时 $d \leq \sqrt[3]{n} < b < \sqrt{n}$ 。

因此可以只枚举 $b \leq \sqrt[3]{n}$ ，其余的通过枚举因数 $d \leq \sqrt{n}$ 来求解，即可通过本题。注意去重。

如果暴力枚举因数 d ，复杂度为 $O(\sum(\sqrt{n} + \sqrt[3]{n} \log n))$ 。这个做法可以用 Pollard-Rho 优化掉根号部分的复杂度，但考虑到本题定位简单题，所以没有加强数据范围。

另一种思路

从前面的分析可知, $(b^{p-1} + \dots + b + 1) | n$ 是 (b, p) 为解的必要不充分条件。

- 当 $p = 2$ 时, $(b + 1) | n$, 故只需要枚举 n 的因数判断即可;
- 当 $p \geq 3$ 时, 只需要枚举 $b \leq \sqrt[p-1]{n}$, 且只对和为 n 因数的判断是否合法。

枚举的量级只有 $O(\sqrt[n]{n})$, 判断是否合法只需要对因数判断 (即不超过 $O(d(n) \log^2 n)$), 所以可以通过本题。

注意到一个数同时是多个 $(1 \dots 1)_b$ 的概率很小, 所以其中一个 \log 是很不满的。

其它一些做法

先处理出来 n 的所有因数，然后对每个因数 d 枚举长度 p 判断 $d = (1 \cdots 1)_b$ 是否有解。如果有解，再判断解得的 (b, p) 是否合法。

虽然多点 \log 但是也能过。