文章广场 / 题解



仚

囯



.ull







【题解】P6784 「EZEC-3」造房子



发布时间

分类

先写一发题解,存着备用,看大家都在抢提交有点恐怖/fad

题意很简单, 题目规范也做的很好, 所以不多赘述。

解法分析 Analysis

由题目可知,a 和 b 类似于我们所说的"短板效应",因为每一层对两个砖头所需的数量都是相同的,显然 能盖的最高楼层是由其中较少的那一块决定的,所以我们要让较少的一类尽可能多,即考虑一个贪心策 略,尽可能让 |a-b| 小,这样我们就可以最大化地利用这些砖头来造房子了。

也就是说,我们要合理地分配这个 c,使得 a 和 b 尽可能接近,他们的差非 1 即 0,这时候就要分情况考 虑。

假设最后我们能做到使得 $\min(a,b) = s$, 那么考虑 s 的不同情况有:

• 普通情况:

因为我们可以将c均匀分配,若将c也视为一种砖头,可以任意变换的转呕吐,那么能得到的最优解就是 "砖头总数"的一般,也就是:

$$s = \left| \frac{a+b+c}{2} \right|$$

• 特殊情况

但是上述方案有一个问题,如果用所有的 c 都无法使得 a 和 b 的差满足最优的情况,也就是当 c<|ab] 的时候,我们就只能退而求其次,尝试用全部的 c 来填补 $\min(a,b)$ 的空缺,也就是:

$$s = \min(a, b) + c$$

这时候我们就可以求出砖头数了。

接下来就需要模拟搬砖的过程,因为:

$$\sum_{n=1}^{10^6} n = (1+10^6) imes 10^6 > 10^{12}$$

所以简单的模拟运行次数不会超过 10^6 ,这样就可以简单的解决了,大体步骤如下:

- 循环变量 i 每次加 1 (while 和 for 皆可)。
- 用 *sum* 累加。

• 判断, 若 sum > s 就输出 i-1。

当然如果你判断 sum + i + 1 > s 输出 i 也是可以的。

最后注意的是,范围到了 10^{12} ,所以记得开 \log \log ,同时使用到的 β 要用到 β cmath β cmath β

代码实现 Code

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
long long a,b,c,s,ans;
int main(){
    cin>>a>>b>>c;
    if(abs(a-b)>c)s=min(a,b)+c;
    else s=(a+b+c)/2;
    for(long long i=1;;i++){
        ans+=i;
        if(ans>s){
            cout<<i-1<<endl;
            return 0;
        }
    }
}</pre>
```

当然你完全可以对前 $\lfloor \sqrt{s} \rfloor$ 层楼用等差数列求和公式进行计算,然后再进行循环求解,这样可以大大优化原有程序的效率,改动部分代码如下:

```
f=sqrt(s)-1;
ans+=(1+f)*f/2;
for(long long i=f+1;;i++){
    ans+=i;
    if(ans>s){
        cout<<i-1<<endl;
        return 0;
    }
}</pre>
```

>> 点击查看 AC 记录 <<

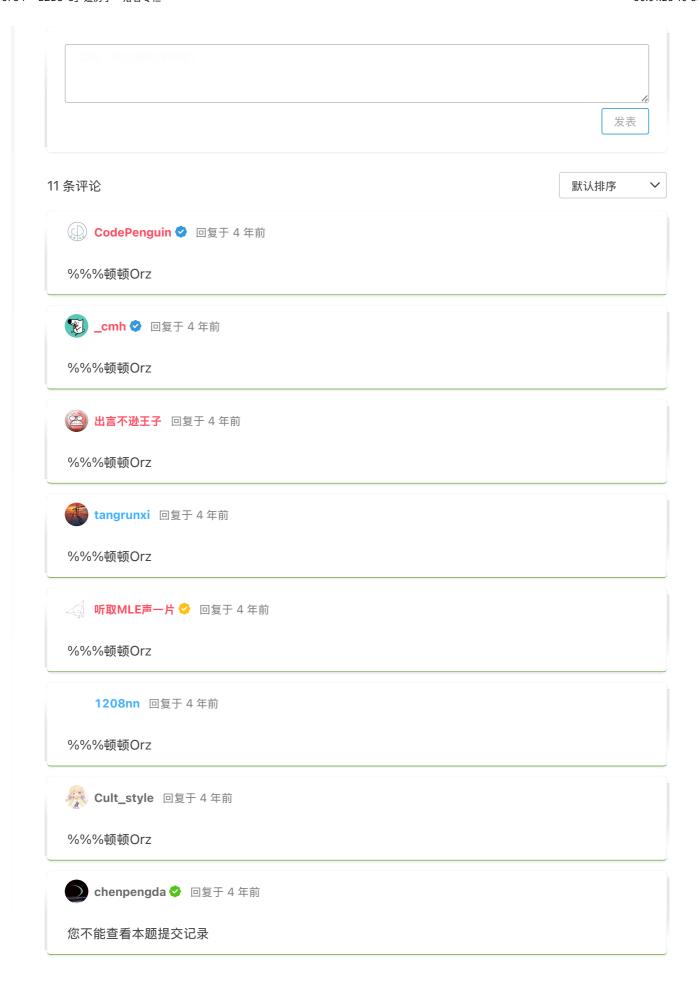
求赞,感谢阅读。

作者: Aw顿顿 创建时间: 2020-08-25 12:01:25



评论区

发表评论





那个,公式不应该是 (10^6+1)*10^6/2 吗



? 是么



📫 ssSSSss_sunhaojia 🐶 回复于 2 年前

%%%顿顿Orz

加载更多

关于洛谷·帮助中心·用户协议·联系我们·小黑屋·陶片放逐·社区规则·招贤纳才

© 2013-2025 洛谷. All rights reserved. 增值电信业务经营许可证 沪B2-20200477 沪ICP备18008322号