

方块世界の魔法小径 (easy version)

假设 $dp[i]$ 代表掉落的最后一个方块是 i 的方案数（即跳出最后一个压力板的位置为 i 的方案数）。显然有 $dp[1] = 1$ 。

我们发现，第 i 个位置可以从第 j 个位置跳过来 ($j < i$)，当且仅当 $(i - j) \% A_j = 0$ 。于是，当我们计算 $dp[i]$ 时，我们可以枚举在 i 前面的所有位置 j ，如果满足上述条件，即第 i 个位置可以从第 j 个位置转移过来，那么方案数应增加 $dp[j]$ 。而题目所求的总方案数就是 $\sum dp[i]$ 。

注意取模运算需要边算边取模。复杂度为 $O(n^2)$

```
#include<bits/stdc++.h>
#define int long long
#define IOS ios::sync_with_stdio(false);cin.tie(nullptr);cout.tie(nullptr);
#define Nmax 1010
using namespace std;
const int mod=998244353;
int dp[Nmax],a[Nmax];
signed main()
{
    IOS;
    int n,ans=0;
    cin>>n;
    dp[1]=1;
    for(int i=1;i<=n;i++)
    {
        cin>>a[i];
        for(int j=1;j<i;j++)
            if((i-j)%a[j]==0)
                dp[i]=(dp[i]+dp[j])%mod;
        ans=(ans+dp[i])%mod;
    }
    cout<<ans;
}
```