**TMPAIR**

Ta chỉ cần đếm số ước của ước của n > 2 rồi nhân 2 là được

**USAB**

Đầu tiên ta sort các số lại

Gọi hàm solve( int t , int b) là số cách đến số thứ t có tích <= b

Ta sẽ dùng mảng f [i][j] để lưu lại kết quả ở đây ta chỉ lưu lại những j <= 1e5

Nếu đã tính rồi thì return f[t][b]

Nếu m = 0 thì return 1

cnt += solve(m - 1 , b / q);

q \*= p[t];

if (b < q) break;

sau đó ta sẽ lưu lại f[i][j] = cnt;

**BALANCE**

Sub1 : đệ quy gen(int t)

Sub2 : calc(int t, int t2, ll s1, ll s2) là biểu thị số cách nếu xây hoàn thành thì được bao nhiêu cách

t là dãy tam phân biểu 0 chưa chọn , 1 cân trái , 2 cân phải

t2 bitmask biểu thị những quả nào được chọn rồi

s1 là tổng cân bên trái , s2 tổng cân bên phải

dùng mảng f [] để lưu lại kq

if ( s1 + a[i+1] <= s2 )

cnt += calc(t + mu3[i], t2|(1<<i), s1 + a[i+1], s2);

cnt += calc(t + 2\*mu3[i], t2|(1<<i), s1, s2 + a[i+1]);

kết quả bài toán là calc(0 , 0 , 0 , 0)

Sub3 : kết quả bài toán là tích của n số lẻ liên tiếp

Vì kết quả vượt quá long long nên ta dùng thuật toán bignum để giải quyết