تاسها

این مساله شبیه مساله های کولهپشتی صفر و یک و خردکردن پول است که باید مجموع تعدادی وزنه برابر X شود. با این تفاوت که حالتبندی وزنهها متفاوت است.

برای توصیف زیرمساله به \mathbf{i} به عنوان ایندکس آخرین تاس و به \mathbf{j} به عنوان مجموع تاسها نیاز داریم. زیرا مساله را می توان برای اخرین تاس حالت بندی کرد و برای اینکار به مجموعهای مختلفی که تاسهای قبلی می توانستند بسازند نیاز داریم.

پس dp[i][j] را تعداد راههای ساخت مجموع i با پرتاب i تاس اول تعریف می کنیم. جواب مساله dp[n][x] است.

برای پیدا کردن رابطه بازگشتی روی وجوه تاس i ام حالت بندی می کنیم:

dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + dp[i-1][j-2] + ... + dp[i-1][j-m] البته با شرط مثبت بودن ایندکس دوم آرایه.

برای ساختن مجموع ۰ با ۰ تاس اول یک حالت وجود دارد، پس حالت پایه:

dp[0][0] = 1

و برای ساختن مجموع ۰ با هر تعداد تاس ۰ حالت وجود دارد:

dp[i][0] = 0

و با ۰ تاس هیچ مجموعی را نمی توان ساخت:

dp[0][j] = 0

function toss_sum(n, m, x):

dp = 2D array with size(n+1, x+1) initialized to 0

dp[0][0] = 0

for i from 1 to n:

for j from 1 to x:

for k from 1 to m:

if(j >= k):

dp[i][j] = dp[i-1][j-k]

return dp[n][x]