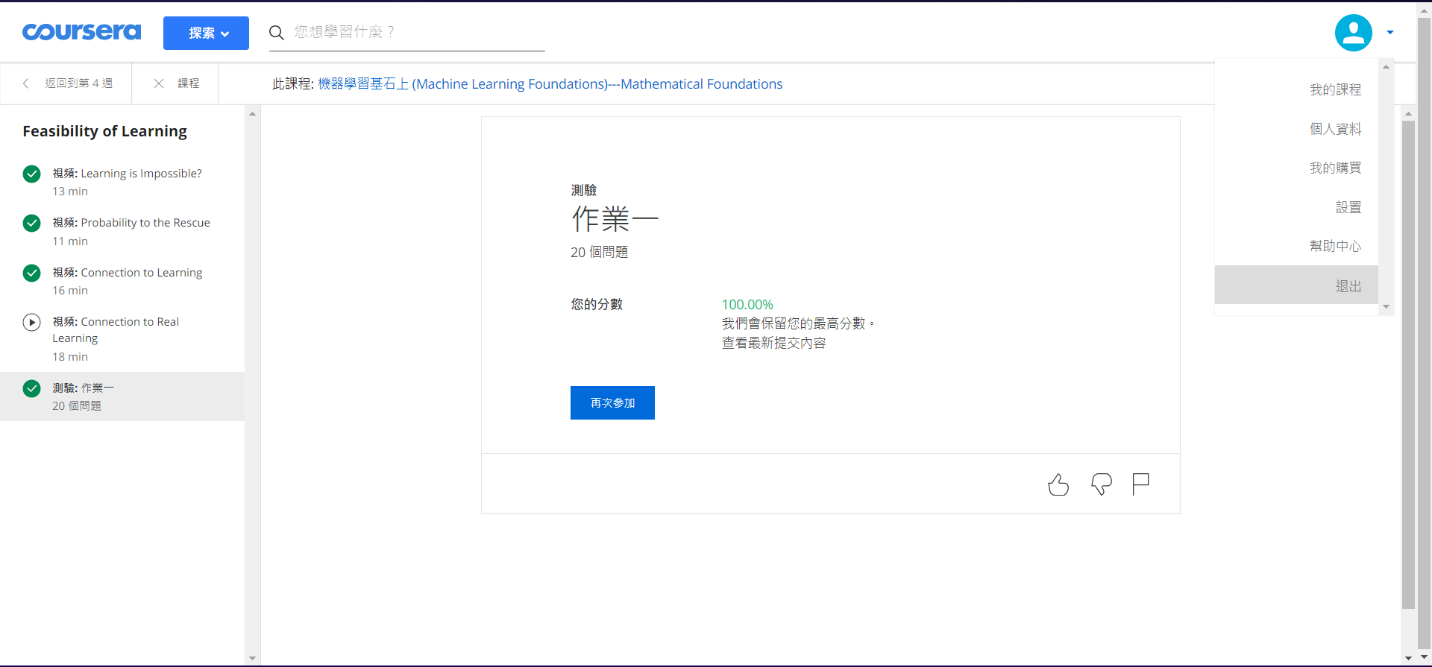
1. 
2. 其實就是在[N+1, N+L]中偶數的個數。設N有N個，L有L個，則

共有L個數字，而若，代表L是偶數，顯然偶數有k個;但若, 那就要考慮N為奇數或偶數的情況: 若N為奇數，則[N+1, N+L]內有k+1個偶數，反之則有k個偶數

Pseudo-code:

def EOTS(N,L):

if L%2==0: return L/2

else if N%2==0: return L/2

else return L/2+1

所以

1. 對於所有的f，f以noiseless的方式產生D的機率都是一樣的，所以f產生有noise的D的機率也是一樣的。那對於任意的deterministic algorithms 和，他們碰到同一個f所產生的D時，可能不太一樣，然而當我們有很多f時，因為f產生noiseless的D的機率是一樣的，所以裡都會有很多數字，有的時候很高(和f很不符合)，有的時候很低(A(D)和f比較符合)，總體來看，他們的期望值會相等，所以
2. A, D骰子有green 1，所以抽到一顆有green 1的骰子的機率是，所以抽5顆骰子，5顆都有green 1的機率就是
3. 若將骰子組合分成4類，分別為AC, AD, BC, BD，每次骰子只從某個類別中抽出，就會抽出某些數字全部都是綠色的，另外，若每次都只從A, B, C, D中抽，也可以讓某些數字全部都是綠色的。只從AC, AD, BC, BD組合中抽5顆骰子，機率為，但其中只從A, B, C, D中抽出的會被重複計算，所以答案為。比5顆都有green 1的機率小
4. 平均要40.34次

