**硬币**

**错解：**此题看上去像背包，然而范围太大，没有什么好方法可以处理。

没什么好方法的时候就应该考虑贪心。

考虑1−i已经构出，那么再加一枚什么面值的硬币最优，显然选一枚<=sum+1且面值最大的即可。面值最大保证了硬币数最小。sum表示硬币面值和。

事实上，这个贪心可以从F[i]=F[i−A[k]]+1看出。F[i]必然是单调增的，因此贪心即可。F[i]表示处理完1−i的最少硬币数

这个算法有问题：在m=1e9、n=1且硬币值为1的时候会超时。

**正解：**尽量用已经选的硬币凑成大面值硬币的面值-1，如果不能恰好凑成就多用一个。时间复杂度降到了O(n)。参考

<https://blog.csdn.net/rgnoh/article/details/78403872>