Count

我们不妨可以将每个 a_i 先对 m 取模,这样每个 a_i 的范围就是 [1,m-1],我们令 $A = \sum_{i=1}^k a_i\%m$,有 A%m = n%m,剩下 (n-A)/m 个 m 可以随意分配给 k 个元素,这我们可以用组合数来计算。

现在的问题就变成了计算 a_i 在 [1, m-1] 范围内,且 A%m = n%m 的方案数,我们发现 A 的上限是 k*(m-1),这个范围之内与 n 模 m 同余的只有 k 个数,我们不妨枚举这 k 个数,之后我们只需枚举有几个元素值大于 m-1 来进行容斥即可。

时间复杂度 $O(k^2)$