За решаване на задачата е достатъчно да се сортират хората по тежест, в нарастващ ред, след което да се сумират последователно елементите (на вече сортирания масив), докато тази сума не превиши ограничението M. Индексът на последно добавения човек + 1 е отговорът на задачата.