```
// Approccio bottom-up
    /* La costante INF contiene un valore molto
     * alto, in modo che possa essere ignorato
     * quando viene chiamata la funzione min()
6
     */
    const int MAXN = 5000, MAXK = 5000, INF = 1000000000;
    // La matrice memo contiene le soluzioni dei sottoproblemi
9
10
    int memo [MAXN + 1][MAXK + 1]:
11
12
    int mangia(int N, int K, int P[]) {
13
        for (int i = 1; i <= K; i++)
14
            memo[0][i] = INF;  // La prima riga della tabella viene settata a INF
15
16
        for (int i = 1; i \le N; i++) { // Itera sul parametro i
             for (int j = 0; j \ll K; j++) { // Itera sul parametro i
17
18
                 // Se scegliamo di non mangiare la i-esima portata
19
                 memo[i][i] = memo[i - 1][i];
20
21
                 // Se scegliamo di mangiarla
22
                 if (P[i-1] \leftarrow j) // Se j-P[i-1] non e' negativo
23
                     /* Al peso della i-esima portata (P[i - 1]) sommiamo la soluzione
24
                      * ottima contenuta in memo[i-1][j-P[i-1]], e restituiamo il
25
                      * minimo tra i due candidati
26
                      */
27
                     memo[i][j] = min(memo[i][j], memo[i-1][j-P[i-1]] + P[i-1]);
28
                 else
                                     // Altrimenti
29
                     /* Come prima, ma - dato che j - P[i - 1] e' negativo - basta
30
                      * mangiare la i-esima portata, senza sommare nient'altro
31
                      */
32
                     memo[i][i] = min(memo[i][i], P[i-1]);
33
34
         }
36
        // Restituisce la soluzione del problema
37
         return memo[N][K];
```