**6960. Sum of distinct numbers**

A positive integer *n* can be represented as a sum of distinct natural numbers in several ways. For example:

* for *n* = 5, there are 3 ways: 5, 2 + 3, 1 + 4;
* for *n* = 6, there are 4 ways: 6, 1 + 5, 1 + 2 + 3, 2 + 4.

Here, different permutations of the same set of summands are considered the same. For example, 1 + 2 + 3, 2 + 1 + 3 и 3 + 1 + 2 all count as the same way.

**Input.** The first line contains the number of test cases *t* (1 ≤ *t* ≤ 20).

Each of the following *t* lines contains a single integer *n* (1 ≤ *n* ≤ 2000).

**Output.** For each number *n*, print on a separate line the number of different ways to represent it as a sum of distinct positive integers, as described above.

Since the answer may be very large, print it modulo 100999.

|  |  |
| --- | --- |
| **Sample input** | **Sample output** |
| 45610200 | 341050568 |

## SOLUTION

**dynamic programming**

**Algorithm analysis**

Пусть dp[*i*][*j*] – количество способов представить число *i* в виде суммы различных чисел, каждое из которых не превышает *j* (0 ≤ *i*, *j* ≤ 2000).

Например:

|  |  |
| --- | --- |
| * dp[6][0] = dp[6][1] = 0
 | * dp[6][4] = 2: 5 + 1, 4 + 2
 |
| * dp[6][2] = 0
 | * dp[6][5] = 3: 5 + 1, 4 + 2, 3 + 2 + 1
 |
| * dp[6][3] = 1: 3 + 2 + 1
 | * dp[6][6] = 4: 6, 5 + 1, 4 + 2, 3 + 2 + 1
 |

Для суммы 0 существует ровно один способ – пустая сумма (ничего не складывать). Поэтому для всех *j* присвоим dp[0][*j*] = 1.

Значение dp[*i*][*j*] пересчитываем следующим образом:

* Если *j* > *i*, значит текущее максимальное число *j* больше, чем сумма *i*, и мы не можем его использовать. Тогда количество способов равно количеству способов представить *i* при помощи чисел от 1 до *j* – 1:

dp[*i*][*j*] = dp[*i*][*j* – 1]

* Если *j* ≤ *i*, то мы можем либо не использовать число *j* (тогда способов dp[*i*][*j* – 1]), либо использовать *j* (тогда мы ищем количество способов представить сумму *i* – *j* при помощи чисел от 1 до *j* – 1, чтобы избежать повторного использования числа *j*):

dp[*i*][*j*] = dp[*i*][*j* – 1] + dp[*i* – *j*][*j* – 1]

Для заданного числа *n* ответом будет значение dp[*n*][*n*].

**Algorithm implementation**

Declare the constants.

#define MAX 2001

#define MOD 100999

Объявим массив *dp*.

vector<vector<int>> dp(MAX, vector<int>(MAX, 0));

Базовый случай. Единственный способ получить сумму 0 – это пустое множество.

for (j = 0; j < MAX; j++)

 dp[0][j] = 1;

Вычисляем значения массива *dp*.

for (i = 1; i < MAX; i++)

 for (j = 1; j < MAX; j++)

 {

 if (j > i)

 dp[i][j] = dp[i][j - 1];

 else

 dp[i][j] = (dp[i][j - 1] + dp[i - j][j - 1]) % MOD;

 }

Читаем количество тестов *tests*.

scanf("%d", &tests);

Последовательно обрабатываем *tests* тестов. Для каждого входного значения *n* выводим ответ dp[*n*][*n*].

while (tests--)

{

 scanf("%d", &n);

 printf("%d\n", dp[n][n]);

}