## РЕШЕНИЯ НА ЗАДАЧИТЕ

**Зад. 1.** По колко начина можете да стигнете от горния ляв до долния десен ъгъл на таблицата? На всеки ход се придвижвате с една стъпка надолу или надясно. Не можете да стъпвате в забранени (задраскани) клетки. Попълнете подходящи числа в клетките на таблицата и в полето за отговор.

63	27	11	11	2	0
36	16	0	9	2	0
20	16	16	7	2	0
4	0	9	5	2	0
4	4	4	3	2	1
0	0	1	1	1	1

Решение: с помощта на динамично програмиране. Попълваме таблицата отдолу нагоре и отдясно наляво: в забранените клетки пишем нули, долу вдясно — единица, а във всяка друга разрешена клетка — сбора от двете числа, които се намират непосредствено отдясно и отдолу.

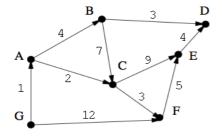
Така числото във всяка клетка показва броя на пътищата от нея до долния десен ъгъл на таблицата. Числото в горния ляв ъгъл е отговорът на задачата.

Отговор: По 63 начина.

 Забележка: В тази задача таблицата може да се попълни и в обратна посока: отгоре надолу и отляво надясно: в забранените клетки пишем нули, горе вляво — единица, а във всяка друга разрешена клетка — сбора от двете числа, които се намират непосредствено отляво и отгоре.

Така числото във всяка клетка показва броя на пътищата до нея от горния ляв ъгъл на таблицата. Числото в долния десен ъгъл е отговорът на задачата.

Зад. 2. Отговорете на следните въпроси за показания граф:



- а) Сортирайте графа топологично.
   Отговор: GABCFED (Напишете имената на върховете на латиница, без запетаи.)
- **б)** Най-късият път от G до E е GACFE с дължина 11
- в) Най-къс път между два върха в граф от този вид (DAG) се търси най-бързо чрез динамично програмиране.
- г) Минималното покриващо дърво има тегло 17

Зад. 3.	Намерете броя на комп	онентите на с	илна свърза	аност
на графа	от предишната задача.	Отговор:	7	
0	(5)	4.0\		

За графи от разглеждания вид (DAG) това може да се направи за време O(1).

Решение: При насочените ациклични графи (DAG) всеки връх е отделна компонента на силна свързаност.

Heкa n = | V | e броят на върховете.
CountSCC(G(V,E):DAG):integer
return n