

Оценка сложности:

Размер стола $M \cdot N$, функция *Insert_poli* пробегает по каждой клетке стола, с учётом числа поворотов. Если рассматриваются только L-полиомины, где число возможных поворотов равно 4, и если функция вставила каждый полиомин в свободные клетки стола только, на последних шагах, то для такого случая количество операций равно:

$$\sum_{i=1}^p (M \cdot N \cdot 4 - C_i),$$

Где p – количество полиомин, C_i – число оставшихся клеток до конца стола при проходе клеток функцией.

Если допустить, что каждый C_i равен друг с другом, то формула примет вид:

$$p \cdot (M \cdot N \cdot 4 - C_i),$$

И так как 4 и C_i – константы, то сложность алгоритма в худшем случае:

$$O(n^3),$$

В лучшем случае, если рассматриваем минимальные прямоугольные полиомины (квадраты площадью одна клетка), то каждый полиомин будет вставать на клетки поочерёдно и будет проверяться наличие места в клетках которые, уже заняты. В таком случае количество операций равно:

$$\sum_{i=1}^p (i) = \frac{p \cdot (p + 1)}{2},$$

Не учитывая константы сложность алгоритма в лучшем случае:

$$O(n^2).$$

Затраченная память:

Рассмотрен случай 5 на 5 клеток стола, где для полиоминнов площади 25, результат = True. С помощью профайлера памяти, получены следующие результаты:

72	54.2 MiB	0.0 MiB	def rect(pos):
73	54.2 MiB	0.0 MiB	r = plt.Rectangle(pos - 0.5,
74	54.2 MiB	0.0 MiB	1,
75	54.2 MiB	0.0 MiB	1,
76	54.2 MiB	0.0 MiB	facecolor="none",
77	54.2 MiB	0.0 MiB	edgecolor="k",
78	54.2 MiB	0.1 MiB	linewidth=2)
79	54.2 MiB	0.1 MiB	plt.gca().add_patch(r)
80			
81			
82	46.9 MiB	0.0 MiB	print('1.', input_parameters[0], ' - razmer pryamougolnika-stola.')
83	46.9 MiB	0.0 MiB	print(
84	46.9 MiB	0.0 MiB	'2.', input_parameters[1],
85	46.9 MiB	0.0 MiB	' - list iz tapl-par, sodержashchij informaciyu ob opornyh pryamougolnyh poliomino.'

В большинстве используется 46,9 мегабайта, равное 49,17821 мегабайт.

Для графика используется 54,2 мегабайта, равное 56,83282 мегабайт.