

# 1 Подсчет остовных деревьев в графе. Матричная теорема о деревьях

## Обязательная часть

1.1 (2 балла). Подсчитать количество различных непомеченных остовных деревьев графа  $K_{2,n}$ .

1.2 (1,5 балла). Используя матричную теорему о деревьях, подсчитать количество всех деревьев на  $n$  вершинах.

1.3 (2 балла). Без использования рекуррентного соотношения (??) и матричной теоремы о деревьях доказать, что количество остовных деревьев графа  $K_{3,n}$  равняется  $n^2 \cdot 3^{n-1}$ .

1.4 (2 балла). Используя рекуррентное соотношение (??), подсчитать количество остовных деревьев в графе  $W_n$  (колесе).

1.5 (1,5 балла). Используя матричную теорему о деревьях, подсчитать количество всех остовных деревьев полного двудольного графа  $K_{m,n}$ .

1.6 (1,5 балла). Используя формулу Кэли, доказать, что в графе  $K_n - e$  имеется ровно  $(n-2) \cdot n^{n-3}$  остовных деревьев.

1.7 (1 балл). В случае  $d$ -регулярного графа  $G$  выразить собственные числа матрицы Кирхгофа  $L(G)$  графа  $G$  через собственные числа матрицы  $M_a$  смежности графа  $G$ .

## Дополнительная часть

1.8 (2,5 балла). Доказать, что граф Петерсена имеет 2000 остовных деревьев.

1.9 (2,5 балла). Пусть у нас имеется улица с односторонним движением, на которой расположено  $n$  парковочных мест. На эту улицу последовательно заезжают машины с порядковыми номерами от 1 до  $n$ . Каждая  $i$ -я машина по прибытии едет вначале к своему любимому парковочному месту  $f(i)$ . Если это место оказывается свободным, то она занимает его. В противном случае она пытается занять первое следующее за ним свободное место. В случае, если такового не оказывается, процесс парковки считается завершившимся неудачей.

Функция  $f: [n] \rightarrow [n]$  называется парковочной функцией, если задаваемая ею парковка всех  $n$  машин прошла успешно. Доказать, что количество всех различных парковочных функций равно  $(n+1)^{(n-1)}$ .