

Фамилия \_\_\_\_\_ Имя \_\_\_\_\_

1. Выберите истинные утверждения.

- ☐ Если объекты равны, то хеши могут быть равны.
- ☐ Если объекты равны, то хеши могут быть не равны.
- ☐ Если хеши равны, то объекты могут быть равны.
- ☐ Если хеши равны, то объекты могут быть не равны.
- ☐ Если объекты не равны, то хеши всегда не равны.
- ☐ Если хеши не равны, то объекты всегда не равны.
- ☐  $h(x) = 1$  является корректной хеш-функцией.
- ☐  $h(x) = \text{rand}\{0, 1\}$  является корректной хеш-функцией.

2. Для хеширования строки  $s$ , состоящей из маленьких латинских букв, была применена формула  $\sum_{i=1}^n (s_i - 'a')7^{n-i}$ . Приведите пример двух различных строк, имеющих одинаковый хеш.

3. Выберите истинные утверждения.

- ☐ Алгоритм Ахо-Корасик позволяет найти количество вхождений строк  $S_i$  в текст  $T$  за время  $O(\sum |S_i| + |T|)$ .
- ☐ Алгоритм Ахо-Корасик позволяет найти все вхождения строк  $S_i$  в текст  $T$  за время  $O(\sum |S_i| + |T|)$ .
- ☐ Алгоритм Ахо-Корасик позволяет найти наибольшую общую подстроку двух строк с длинами  $n$  и  $m$  за  $O(n + m)$ .
- ☐ Алгоритм Ахо-Корасик позволяет найти наибольший префикс строки  $S$  входящий в строку  $T$  за  $O(|S| + |T|)$ .
- ☐ Глубина вершины в которую указывает суффиксная ссылка, построенная алгоритмом Ахо-Корасик для одной строки, совпадают с префикс функцией для этой строки.
- ☐ Суффиксные ссылки, построенные алгоритмом Ахо-Корасик для одной строки, совпадают с  $Z$ -функцией для этой строки.

4. Пусть  $Z[i]$  -  $Z$ -функция, а  $\pi$  - префикс функция. Выберите истинные утверждения.

- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i < j$  верно, что  $Z[i] \leq Z[j]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i < j$  верно, что  $Z[i] \geq Z[j]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i < j$  верно, что  $\pi[i] \leq \pi[j]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i < j$  верно, что  $\pi[i] \geq \pi[j]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $\pi[i] \leq Z[i]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $\pi[i] \geq Z[i]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $Z[i] \leq i$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $Z[i] \geq i$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $\pi[i] \leq i$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $\pi[i] \geq i$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $Z[i] \leq Z[Z[i]]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $Z[i] \geq Z[Z[i]]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $Z[i] \leq Z[\pi[i]]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $Z[i] \geq Z[\pi[i]]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $\pi[i] \leq \pi[\pi[i]]$ .
- ☐ Для строки  $S$  и любого  $i$  верно, что  $\pi[i] \geq \pi[\pi[i]]$ .
- ☐  $Z$ -функция позволяет найти наибольшую общую подстроку двух строк  $S$  и  $T$  за  $O(|S| + |T|)$ .
- ☐  $Z$ -функция позволяет найти все вхождения строки  $S$  в текст  $T$  за  $O(|S| + |T|)$ .
- ☐  $Z$ -функцию для строки  $S$  можно вычислить за  $O(|S|)$ .

5. Подстроку длины  $m$  можно найти в строке длины  $n$  за время:

- ☐  $O(m^2n)$     ☐  $O(mn^2)$     ☐  $O(nn)$     ☐  $O(m + n)$     ☐  $O(n/m)$

6. Выберите верные утверждения:

- ☐ Суффиксный массив (СМ) содержит номера суффиксов строки в порядке увеличения длины.
- ☐ СМ содержит номера суффиксов строки в лексикографическом порядке.
- ☐ СМ содержит номера префиксов строки в порядке увеличения длины.
- ☐ СМ содержит номера префиксов строки в лексикографическом порядке.
- ☐ СМ строки длины  $n$  можно построить за время  $O(n^2)$ .
- ☐ СМ строки длины  $n$  можно построить за время  $O(n \log n)$ .
- ☐ СМ строки длины  $n$  можно построить за время  $O(n/\log n)$ .
- ☐ СМ строки длины  $n$  позволяет искать в ней подстроку длины  $m$  за  $O(nm)$ .
- ☐ СМ строки длины  $n$  позволяет искать в ней подстроку длины  $m$  за  $O(n \log m)$ .
- ☐ СМ строки длины  $n$  позволяет искать в ней подстроку длины  $m$  за  $O(m \log n)$ .
- ☐ СМ строки длины  $n$  позволяет искать в ней подстроку длины  $m$  за  $O(m + \log n)$ .
- ☐ СМ строки длины  $n$  позволяет искать в ней подстроку длины  $m$  за  $O(n)$ .
- ☐ СМ строки длины  $n$  позволяет искать в ней подстроку длины  $m$  за  $O(m)$ .

7. Укажите, для каких из приведенных задач вы знаете алгоритм решения за полиномиальное время. Укажите его асимптотику.

| Задача  | Время работы алгоритма |
|---|------------------------|
| Поиск максимального паросочетания в двудольном графе                            |                        |
| Поиск паросочетания минимального веса в двудольном графе (задача о назначениях) |                        |
| Поиск минимального вершинного покрытия в двудольном графе                       |                        |

8. Как будут выглядеть массивы  $a$  порядка суффиксов длины  $L$  и массив  $c$  цветов при построении суффиксного массива для циклической строки: «ababaababba\$» при  $L = 4$ ?

9. Постройте суффиксный массив для строки: «ababaababba» и посчитайте массив LCP.

10. Выберите истинные утверждения:

- ☐ Можно проверить непустоту пересечения многоугольника с прямой за  $O(\log n)$ .
- ☐ Можно проверить непустоту пересечения выпуклого многоугольника с прямой за  $O(\log n)$ .
- ☐ Можно проверить непустоту пересечения многоугольника с прямой и, если оно непусто, найти точку пересечения за  $O(\log n)$ .
- ☐ Можно проверить непустоту пересечения выпуклого многоугольника с прямой и, если оно непусто, найти точку пересечения за  $O(\log n)$ .
- ☐ Можно проверить непустоту пересечения многоугольника с прямой за  $O(n)$ .
- ☐ Можно проверить непустоту пересечения выпуклого многоугольника с прямой за  $O(n)$ .
- ☐ Можно проверить непустоту пересечения многоугольника с прямой и, если оно непусто, найти точку пересечения за  $O(n)$ .
- ☐ Можно проверить непустоту пересечения выпуклого многоугольника с прямой и, если оно непусто, найти точку пересечения за  $O(n)$ .

11. Постройте двудольный граф, в котором 8 вершин, 10 ребер и максимальное паросочетание имеет размер 2. Отметьте множества  $L^+$ ,  $L^-$ ,  $R^+$  и  $R^-$ .

12. Постройте автомат Ахо-Корасик для строк «ab», «b», «abba» и «ba». Приведите также суффиксные ссылки.

13. Посчитайте итоговую асимптотику следующую функций

- $T(n) = 2T(\frac{n}{2}) + 1$

- $T(n) = 3T(\frac{n}{2}) + n^2$

- $T(n) = 5T(\frac{n}{2}) + n$

- $T(n) = 2T(n-1) + 1$