

Решения вариантов заключительного этапа Олимпиады школьников «Надежда  
энергетики» по предмету «информатика» в 2018/2019 учебном году.

## ЗАДАНИЕ ПО ИНФОРМАТИКЕ ВАРИАНТ 73111 для 11 класса

Для заданий 1, 2, 4, 5 требуется разработать алгоритм на языке блок-схем,  
псевдокоде или естественном языке

1. Дана последовательность чисел  $C_1, C_2, \dots, C_n, \dots$  в которой  $C_n$  есть последняя цифра числа  $n^n$ . Первые 4 элемента последовательности таковы: 1 ( $1^1 = 1$ ), 4 ( $2^2 = 4$ ), 7 ( $3^3 = 27$ ), 6 ( $4^4 = 256$ ). Разработать алгоритм нахождения наименьшего периода этой последовательности. Предусмотреть выход из алгоритма, если возможная величина периода превысила  $10!$  (факториал числа  $n$  определяется как произведение всех натуральных чисел от 1 до  $n$ ).

**Решение.** Первая подзадача – вычислить последнюю цифру числа  $n^n$ . Поскольку число такого вида может оказаться очень большим, лучше вычислить именно последнюю цифру, т.е. остаток от деления на 10. Для этого можно положить переменную *result* равной  $n \bmod 10$ , затем  $(n - 1)$  раз произвести следующие вычисления:

$$result = (result \cdot n) \bmod 10$$

Далее будем искать период последовательности. Если период равен  $p$ , то для проверки этого нужно вычислить  $2 \cdot p$  элементов последовательности. Сначала вычислим первые два элемента последовательности. Затем для  $p$  от 1 до  $10!$  проверяем, является ли  $p$  периодом последовательности. Если да, то прекращаем вычисления, в противном случае добавляем к последовательности ещё два элемента и проверяем следующее значение  $p$ .

Для проверки, что некоторое значение  $p$  является периодом последовательности длиной  $2 \cdot p$ , надо проверить, что для всех  $i$  от 1 до  $p$  элемент последовательности с номером  $i$  равен элементу последовательности с номером  $i + p$ .

```
алг Период
нач
  цел n, p, c[10000000]
  цел factorial10 = 3628800
  лог period

  p = 0
  n = 1
  period = ложь
  пока p < factorial10 и не period
  нц
    p = p + 1
    c[n] = ПоследняяЦифра(n)
    c[n + 1] = ПоследняяЦифра(n + 1)
    n = n + 2
    period = истина
    i = 1
    пока i <= p и period
    нц
      если c[i] <> c[i + p] то
        period = ложь
      всё
      i = i + 1
    кц
  кц
  если period то
    вывод p
  иначе
    вывод 'Период не найден'
  всё
кон
```

## Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

```
алг ПоследняяЦифра(арг цел n)
нач
  цел result, i

  result = n mod 10
  для i от 1 до n - 1
  нц
    result = (result * n) mod 10
  кц
  вернуть result
кон
```

2. Дима и Петя играли в игру. На столе есть 3 пересекающихся ряда карточек, на каждой из которых записано целое число. Ряды расположены в виде треугольника, крайние карточки в каждом ряду представляют углы треугольника. Помогите ребятам и разработайте алгоритм для решения следующей задачи. Задача – расположить все карточки в первом ряду от меньшего числа к большему, во втором ряду – от большего к меньшему. Значения на стыках рядов выставлять по порядку обхода. В третьем ряду числа должны располагаться от минимального к максимальному. Если на стыках с двумя другими рядами не оказался минимум и максимум, вывести соответствующее сообщение.

**Решение.** Для хранения данных можно использовать три одномерных массива, но тогда придётся следить за тем, чтобы первый/последний элемент в одном ряду был равен первому/последнему элементу в других рядах. Или можно использовать один одномерный массив, в котором элементы с номерами от 1 до  $n$  будут хранить числа первого ряда, элементы с номерами от  $n$  до  $2 \cdot n - 1$  будут хранить числа второго ряда, и, наконец, элементы с номерами от  $2 \cdot n - 1$  до  $3 \cdot n - 2$  будут хранить числа третьего ряда. В элемент с номером  $3 \cdot n - 1$  можно после сортировки первого ряда скопировать значение первого элемента для упрощения обработки третьего ряда.

Чтобы использовать одну процедуру для сортировки всех рядов надо добавить в параметры флаг для управления направлением сортировки (по возрастанию или по убыванию), а также номера первого и последнего элемента для обработки (если данные хранятся в одном массиве). Используем любой метод сортировки, при этом элементы первого ряда сортируем по возрастанию, затем элементы второго ряда – по убыванию. Далее проверяем, что первый элемент третьего ряда меньше всех остальных элементов третьего ряда, а последний элемент третьего ряда – больше всех остальных элементов третьего ряда. Если это так, сортируем третий ряд по возрастанию. В противном случае проверяем, что первый элемент третьего ряда больше всех остальных элементов третьего ряда, а последний элемент третьего ряда – меньше всех остальных элементов третьего ряда. В этом случае сортируем третий ряд по убыванию. В противном случае выводим сообщение, что сортировка невозможна.

```
алг Ряды
нач
  цел row[1000] // Будем использовать один массив для хранения всех рядов
  цел n, i
  лог min1, maxN, max1, minN

  ввод n
  если n <= 0 то
    вывод 'Неверное количество элементов'
  иначе
    для i от 1 до n
    нц
      ввод row[i]
    кц
    для i от n + 1 до 2 * n - 1
    нц
```

## Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

```
    ввод row[i]
кц
для i от 2 * n до 3 * n - 2
нц
    ввод row[i]
кц

QuickSort(row, 1, n, истина)
QuickSort(row, n, 2 * n - 1, ложь)

min1 = истина
maxN = истина
max1 = истина
minN = истина
для i от 2 * n до 3 * n - 2
нц
    если row[i] < row[1] то
        min1 = ложь
    всё
    если row[i] > row[2 * n - 1] то
        maxN = ложь
    всё
    если row[i] > row[1] то
        max1 = ложь
    всё
    если row[i] < row[2 * n - 1] то
        minN = ложь
    всё
кц

если min1 и maxN то
    QuickSort(row, 2 * n, 3 * n - 2, ложь)
иначе
    если max1 и minN
        QuickSort(row, 2 * n, 3 * n - 2, истина)
    иначе
        вывод 'Невозможно отсортировать третий ряд'
    всё
всё

для i от 1 до n
нц
    вывод row[i]
кц
для i от n + 1 до 2 * n - 1
нц
    вывод row[i]
кц
для i от 2 * n до 3 * n - 2
нц
    вывод row[i]
кц
всё
кон

алг QuickSort(арг рез цел x[10000], арг цел n1, n2, арг лог ascending)
нач
    цел i, j,
    вещь y, k

    если n2 - n1 = 1 то
        если (не ascending и x[n1] < x[n2]) или (ascending и x[n1] > x[n2]) то
            y = x[n1]
            x[n1] = x[n2]
            x[n2] = y
        всё
    иначе
        если n2 - n1 > 1 то
            k = x[(n1 + n2) div 2]
            i = n1
            j = n2
            повторять
                пока (не ascending и x[i] > k) или (ascending и x[i] < k)
            нц
```

Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

```

    i = i + 1
кц
пока (не ascending и x[j] < k) или (ascending и x[j] > k)
нц
    j = j - 1
кц
если i <= j то
    y = x[i]
    x[i] = x[j]
    x[j] = y
    i = i + 1
    j = j - 1
всё
до i > j
QuickSort(x, n1, j, ascending)
QuickSort(x, i, n2, ascending)
всё
конец

```

3. Участник тематической смены «Школа молодого энергетика» во Всероссийском детском центре «Смена» на берегу Черного моря Серёжа всегда любил играть с калькулятором и носил его с собой. В перерыве между занятиями Сережа решил поделить два вещественных числа  $a$  и  $b$  друг на друга, а затем результат снова разделил на  $b$ . Выполнив эти действия много раз (много делений на  $b$ ), Серёжа неожиданно для себя увидел на дисплее калькулятора ноль. Сережа - очень интересующийся школьник, и попробовал повторить результаты на домашнем компьютере. В итоге Серёжа снова получил ноль, но после значительно большего числа повторений деления. Помогите Сереже разобраться с тем, почему это произошло и почему такой результат наблюдался после разного числа повторений деления?

**Схема решения.** Поскольку при многократном делении Сережа получил ноль, то  $|a/b| > 1$ . Задача связана с понятием машинного нуля. К пересечению порога машинного нуля приводит многократная операция деления вещественных чисел в силу их представления как (знак, порядок, мантисса). Разница в числе повторений деления связана с тем, что компьютер и калькулятор могут обрабатывать разный диапазон вещественных чисел, у компьютера он несколько больше.

4. На экране монитора нарисована таблица размером на  $N \times N$  (на рисунке приведён пример для  $N = 5$  и  $N = 6$ ). В некоторых ячейках таблицы записаны целые числа. Найти сумму и максимальное значение элементов, расположенных в закрашенной части таблицы.



**Решение.** Для обработки закрашенных ячеек будем использовать следующие циклы: номер строки  $i$  меняется от 1 до  $N \text{ div } 2$ , при этом номер столбца  $j$  меняется от 1 до  $N - i$ . На каждом шаге цикла обрабатываем две ячейки, находящиеся в строках  $i$  и  $N - i + 1$ , т.к. закрашенная часть симметрична. Если количество строк нечётно, то средняя строка не будет обработана, и её надо обработать отдельно, при этом берём  $i$ , равное  $N \text{ div } 2 + 1$ ,  $j$  меняется от 1 до  $N - i$ .

## Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

```
алг Таблица
нач
  цел matrix[100, 100], n, i, j, sum, max
  лог first

  ввод n
  если n <= 0 то
    вывод 'Неверное количество строк и столбцов'
  иначе
    для i от 1 до n
      нц
        для i от 1 до n
          нц
            ввод matrix[i, j]
          кц
        кц

    sum = 0
    first = истина
    для i от 1 до n div 2
      нц
        для j от 1 до n - i
          нц
            если matrix[i, j] <> 0 то
              sum = sum + matrix[i, j]
              если first то
                max = matrix[i, j]
                first = ложь
              иначе
                если matrix[i, j] > max то
                  max = matrix[i, j]
                всё
              всё
            если matrix[n - i + 1, j] <> 0 то
              sum = sum + matrix[n - i + 1, j]
              если first то
                max = matrix[n - i + 1, j]
                first = ложь
              иначе
                если matrix[n - i + 1, j] > max то
                  max = matrix[n - i + 1, j]
                всё
              всё
            всё
          кц
        кц
      кц
    если n mod 2 = 1 то
      i = n div 2 + 1
      для j от 1 до n - i
        нц
          если matrix[i, j] <> 0 то
            sum = sum + matrix[i, j]
            если first то
              max = matrix[i, j]
              first = ложь
            иначе
              если matrix[i, j] > max то
                max = matrix[i, j]
              всё
            всё
          кц
        всё
      кц
    вывод sum, max
  всё
кон
```

5. При шифровании последовательности цифр каждая цифра  $x$  заменяется остатком от деления значения многочлена  $F(x) = b \cdot (x^3 + 7x^2 + 3x + a)$  на число 10, где  $a, b$  – фиксированные натуральные числа. Разработайте алгоритм определения, при каких значениях  $a, b$  указанное преобразование допускает однозначное расшифрование.

**Решение.** Однозначное расшифрование возможно, если каждой цифре соответствует разный результат. Поскольку нас интересуют остатки от деления, то для  $a$  и  $b$  достаточно рассмотреть значения от 0 до 9. Для каждой комбинации  $a$  и  $b$  вычисляем шифр  $F(x)$  для всех цифр от 0 до 9 и сравниваем шифры друг с другом. Для упрощения сравнения можно завести массив из 10 элементов с индексами от 0 до 9. В этом массиве индекс будет соответствовать цифре. Далее считаем, сколько раз встречается каждый шифр. Если все шифры разные, то в массиве должны получиться все единицы.

```
алг Расшифрование
нач
  цел a, b, x
  цел s[0..9]
  лог dif

  для a от 0 до 9
  нц
    для b от 0 до 9
    нц
      для x от 0 до 9
      нц
        s[x] = 0
      кц
      для x от 0 до 9
      нц
        f = (b * (x * x * x + 7 * x * x + 3 * x + a)) mod 10
        s[f] = s[f] + 1
      кц
      dif = истина
      x = 0
      пока x < 10 и dif
      нц
        если s[x] <> 1 то
          dif = ложь
        всё
        x = x + 1
      кц
      если dif то
        вывод a, b
      всё
    кц
  кц
кон
```

Если  $(a_i, b_i)$  – пара значений, удовлетворяющих условию, то итоговый результат будет иметь вид  $(10 \cdot n + a_i, 10 \cdot n + b_i)$ , где  $n$  – любое натуральное число (в том числе 0).

Если подумать, то можно исключить значение  $b$ , равное 0, т.к. при умножении на 0 всегда получается 0. Также можно исключить значение  $b$ , равное 5. Если число имеет вид  $5 \cdot n$ , то остаток от деления на 10 будет равен 0 или 5. Также можно исключить чётные значения  $b$ . Если число имеет вид  $2 \cdot n$ , то остаток от деления на 10 будет чётным. Т.е. в этих случаях не получаются разные шифры для всех цифр.

Если ещё подумать, то можно вычислить, что выражение  $x^3 + 7x^2 + 3x$  даёт разные остатки от деления для всех цифр. Следовательно, значение  $a$  может быть любым, т.к. оно всегда будет давать одинаковый вклад, и остатки от деления будут оставаться разными. На результат влияет только значение  $b$ .

Кроме того, если  $x^3 + 7x^2 + 3x + a$  даёт разные остатки от деления, а  $b$  равно 1, 3, 7 или 9, то остатки от деления на 10 выражения  $b \cdot (x^3 + 7x^2 + 3x + a)$  тоже будут разными.

В итоге получается, что  $a$  может быть любым (в том числе больше 9),  $b$  имеет вид  $10 \cdot n + bb$ , где  $n$  – любое натуральное число (в том числе 0), а  $bb$  есть 1, 3, 7 или 9.

## ЗАДАНИЕ ПО ИНФОРМАТИКЕ ВАРИАНТ 73101 для 10 класса

Для заданий 1, 2, 4, 5 требуется разработать алгоритм на языке блок-схем,  
псевдокоде или естественном языке

1. Комбинация  $(x, y, z)$  трёх натуральных чисел, лежащих в диапазоне от 10 до 20 включительно, является отпирающей для кодового замка, если выполнено соотношение  $F(x, y, z) = 99$ . Разработать алгоритм нахождения всех отпирающих комбинаций для замка с  $F(x, y, z) = 3x^2 - y^2 - 7z$ .

**Решение.** Для  $x, y, z$  перебираем все возможные значения (от 10 до 20), и для каждой комбинации проверяем, равно ли 99 значение выражения  $3x^2 - y^2 - 7z$ .

```
алг Комбинация
нач
  цел x, y, z

  для x от 10 до 20
  нц
    для y от 10 до 20
    нц
      для z от 10 до 20
      нц
        если  $3 * x * x - y * y - 7 * z * z = 99$  то
          вывод x, y, z
        всё
      кц
    кц
  кц
кон
```

2. Дима и Петя играли в игру. На столе есть 3 пересекающихся ряда карточек, на каждой из которых записано целое число. Ряды расположены в виде треугольника, крайние карточки в каждом ряду представляют углы треугольника. Помогите ребятам и разработайте алгоритм для решения следующей задачи. Задача – расположить все карточки в первом ряду от меньшего числа к большему, во втором ряду – от большего к меньшему. Значения на стыках рядов выставлять по порядку обхода. В третьем ряду числа должны располагаться от минимального к максимальному. Если на стыках с двумя другими рядами не оказался минимум и максимум, вывести соответствующее сообщение.

**Решение.** Для хранения данных можно использовать три одномерных массива, но тогда придётся следить за тем, чтобы первый/последний элемент в одном ряду был равен первому/последнему элементу в других рядах. Или можно использовать один одномерный массив, в котором элементы с номерами от 1 до  $n$  будут хранить числа первого ряда, элементы с номерами от  $n$  до  $2 \cdot n - 1$  будут хранить числа второго ряда, и, наконец, элементы с номерами от  $2 \cdot n - 1$  до  $3 \cdot n - 2$  будут хранить числа третьего ряда.

Чтобы использовать одну процедуру для сортировки всех рядов надо добавить в параметры флаг для управления направлением сортировки (по возрастанию или по убыванию), а также номера первого и последнего элемента для обработки (если данные хранятся в одном массиве). Используем любой метод сортировки, при этом элементы первого ряда сортируем по возрастанию, затем элементы второго ряда – по убыванию. Далее проверяем, что первый элемент третьего ряда меньше всех остальных элементов третьего ряда, а последний элемент третьего ряда – больше всех остальных элементов третьего ряда. Если это так, сортируем третий ряд по возрастанию. В противном случае



## Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

проверяем, что первый элемент третьего ряда больше всех остальных элементов третьего ряда, а последний элемент третьего ряда – меньше всех остальных элементов третьего ряда. В этом случае сортируем третий ряд по убыванию. В противном случае выводим сообщение, что сортировка невозможна.

```
алг Ряды
нач
  цел row[1000] // Будем использовать один массив для хранения всех рядов
  цел n, i
  лог min1, maxN, max1, minN

  ввод n
  если n <= 0 то
    вывод 'Неверное количество элементов'
  иначе
    для i от 1 до n
      ввод row[i]
    кц
    для i от n + 1 до 2 * n - 1
      ввод row[i]
    кц
    для i от 2 * n до 3 * n - 2
      ввод row[i]
    кц

    QuickSort(row, 1, n, истина)
    QuickSort(row, n, 2 * n - 1, ложь)

    min1 = истина
    maxN = истина
    max1 = истина
    minN = истина
    для i от 2 * n до 3 * n - 2
      нц
        если row[i] < row[1] то
          min1 = ложь
        всё
        если row[i] > row[2 * n - 1] то
          maxN = ложь
        всё
        если row[i] > row[1] то
          max1 = ложь
        всё
        если row[i] < row[2 * n - 1] то
          minN = ложь
        всё
      кц

    если min1 и maxN то
      QuickSort(row, 2 * n, 3 * n - 2, ложь)
    иначе
      если max1 и minN
        QuickSort(row, 2 * n, 3 * n - 2, истина)
      иначе
        вывод 'Невозможно отсортировать третий ряд'
      всё
    всё

    для i от 1 до n
      нц
        вывод row[i]
      кц
    для i от n + 1 до 2 * n - 1
      нц
        вывод row[i]
      кц
    для i от 2 * n до 3 * n - 2
      нц
        вывод row[i]
      кц
```

Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

```
кц
всё
кон

алг QuickSort(арг рез цел x[10000], арг цел n1, n2, арг лог ascending)
нач
  цел i, j,
  вещь y, k

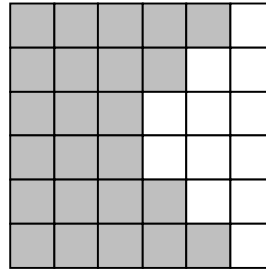
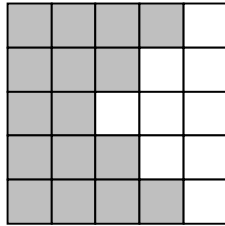
  если n2 - n1 = 1 то
    если (не ascending и x[n1] < x[n2]) или (ascending и x[n1] > x[n2]) то
      y = x[n1]
      x[n1] = x[n2]
      x[n2] = y
    всё
  иначе
    если n2 - n1 > 1 то
      k = x[(n1 + n2) div 2]
      i = n1
      j = n2
      повторять
        пока (не ascending и x[i] > k) или (ascending и x[i] < k)
          нц
            i = i + 1
          кц
        пока (не ascending и x[j] < k) или (ascending и x[j] > k)
          нц
            j = j - 1
          кц
        если i <= j то
          y = x[i]
          x[i] = x[j]
          x[j] = y
          i = i + 1
          j = j - 1
        всё
      до i > j
      QuickSort(x, n1, j, ascending)
      QuickSort(x, i, n2, ascending)
    всё
  всё
кон
```

3. Участник тематической смены «Школа молодого энергетика» во Всероссийском детском центре «Смена» на берегу Черного моря Серёжа всегда любил играть с калькулятором и носил его с собой. В перерыве между занятиями Сережа решил поделить два вещественных числа  $a$  и  $b$  друг на друга, а затем результат снова разделил на  $b$ . Выполнив эти действия много раз (много делений на  $b$ ), Серёжа неожиданно для себя увидел на дисплее калькулятора ноль. Помогите Сереже разобраться с тем, почему это произошло?

**Схема решения.** Поскольку при многократном делении Сережа получил ноль, то  $|a/b| > 1$ . Задача связана с понятием машинного нуля. К пересечению порога машинного нуля приводит многократная операция деления вещественных чисел в силу их представления как (знак, порядок, мантисса).

4. На экране монитора нарисована таблица размером на  $N \times N$  (на рисунке приведён пример для  $N = 5$  и  $N = 6$ ). В некоторых ячейках таблицы записаны целые числа. Найти сумму и максимальное значение элементов, расположенных в закрашенной части таблицы.

Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.



**Решение.** Для обработки закрашенных ячеек будем использовать следующие циклы: номер строки  $i$  меняется от 1 до  $N \text{ div } 2$ , при этом номер столбца  $j$  меняется от 1 до  $N - i$ . На каждом шаге цикла обрабатываем две ячейки, находящиеся в строках  $i$  и  $N - i + 1$ , т.к. закрашенная часть симметрична. Если количество строк нечётно, то средняя строка не будет обработана, и её надо обработать отдельно, при этом берём  $i$ , равное  $N \text{ div } 2 + 1$ ,  $j$  меняется от 1 до  $N - i$ .

```

алг Таблица
нач
  цел matrix[100, 100], n, i, j, sum, max
  лог first

  ввод n
  если n <= 0 то
    вывод 'Неверное количество строк и столбцов'
  иначе
    для i от 1 до n
      нц
        для j от 1 до n
          нц
            ввод matrix[i, j]
          кц
        кц

    sum = 0
    first = истина
    для i от 1 до n div 2
      нц
        для j от 1 до n - i
          нц
            если matrix[i, j] <> 0 то
              sum = sum + matrix[i, j]
              если first то
                max = matrix[i, j]
                first = ложь
            иначе
              если matrix[i, j] > max то
                max = matrix[i, j]
              всё
            всё
          всё
        если matrix[n - i + 1, j] <> 0 то
          sum = sum + matrix[n - i + 1, j]
          если first то
            max = matrix[n - i + 1, j]
            first = ложь
          иначе
            если matrix[n - i + 1, j] > max то
              max = matrix[n - i + 1, j]
            всё
          всё
        всё
      кц
    кц
    если n mod 2 = 1 то
      i = n div 2 + 1
      для j от 1 до n - i
        нц
          если matrix[i, j] <> 0 то
            sum = sum + matrix[i, j]

```

```

если first то
    max = matrix[i, j]
    first = ложь
иначе
    если matrix[i, j] > max то
        max = matrix[i, j]
    всё
всё
кц
вывод sum, max
кц
кон

```

5. При шифровании последовательности цифр каждая цифра  $x$  заменяется остатком от деления значения многочлена  $F(x) = b \cdot (x^3 + 7x^2 + 3x + a)$  на число 10, где  $a, b$  – фиксированные натуральные числа. Разработайте алгоритм определения, при каких значениях  $a, b$  указанное преобразование допускает однозначное расшифрование.

**Решение.** Однозначное расшифрование возможно, если каждой цифре соответствует разный результат. Поскольку нас интересуют остатки от деления, то для  $a$  и  $b$  достаточно рассмотреть значения от 0 до 9. Для каждой комбинации  $a$  и  $b$  вычисляем шифр  $F(x)$  для всех цифр от 0 до 9 и сравниваем шифры друг с другом. Для упрощения сравнения можно завести массив из 10 элементов с индексами от 0 до 9. В этом массиве индекс будет соответствовать цифре. Далее считаем, сколько раз встречается каждый шифр. Если все шифры разные, то в массиве должны получиться все единицы.

```

алг Расшифрование
нач
    цел a, b, x
    цел s[0..9]
    лог dif

    для a от 0 до 9
    нц
        для b от 0 до 9
        нц
            для x от 0 до 9
            нц
                s[x] = 0
            кц
            для x от 0 до 9
            нц
                f = (b * (x * x * x + 7 * x * x + 3 * x + a)) mod 10
                s[f] = s[f] + 1
            кц
            dif = истина
            x = 0
            пока x < 10 и dif
            нц
                если s[x] <> 1 то
                    dif = ложь
                всё
                x = x + 1
            кц
            если dif то
                вывод a, b
            всё
        кц
    кц
кон

```

Если  $(a_i, b_i)$  – пара значений, удовлетворяющих условию, то итоговый результат будет иметь вид  $(10 \cdot n + a_i, 10 \cdot n + b_i)$ , где  $n$  – любое натуральное число (в том числе 0).

Если подумать, то можно исключить значение  $b$ , равное 0, т.к. при умножении на 0 всегда получается 0. Также можно исключить значение  $b$ , равное 5. Если число имеет

Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

вид  $5 \cdot n$ , то остаток от деления на 10 будет равен 0 или 5. Также можно исключить чётные значения  $b$ . Если число имеет вид  $2 \cdot n$ , то остаток от деления на 10 будет чётным. Т.е. в этих случаях не получаются разные шифры для всех цифр.

Если ещё подумать, то можно вычислить, что выражение  $x^3 + 7x^2 + 3x$  даёт разные остатки от деления для всех цифр. Следовательно, значение  $a$  может быть любым, т.к. оно всегда будет давать одинаковый вклад, и остатки от деления будут оставаться разными. На результат влияет только значение  $b$ .

Кроме того, если  $x^3 + 7x^2 + 3x + a$  даёт разные остатки от деления, а  $b$  равно 1, 3, 7 или 9, то остатки от деления на 10 выражения  $b \cdot (x^3 + 7x^2 + 3x + a)$  тоже будут разными.

В итоге получается, что  $a$  может быть любым (в том числе больше 9),  $b$  имеет вид  $10 \cdot n + bb$ , где  $n$  – любое натуральное число (в том числе 0), а  $bb$  есть 1, 3, 7 или 9.

## ЗАДАНИЕ ПО ИНФОРМАТИКЕ ВАРИАНТ 73991 для 9 класса

Для заданий 1, 2, 4, 5 требуется разработать алгоритм на языке блок-схем,  
псевдокоде или естественном языке

1. Известно, что тринадцатизначное число  $A = 2018ux2019хуу$  делится нацело на  $ux$ . Составьте алгоритм для нахождения всех возможных пар цифр  $(x, y)$ .

**Решение.** Чётное число делится и на чётное число, и на нечётное. Поэтому если  $y$  – чётное, то  $x$  может быть любым. В свою очередь, нечётное число делится только на нечётное число. Поэтому если  $y$  – нечётное, то  $x$  тоже должно быть нечётным. Следовательно, перебор можно разделить на два этапа. Сначала для всех  $y$  от 0 до 8 с шагом 2 перебираем все  $x$  от 0 до 9 с шагом 1. Затем для всех  $y$  от 1 до 9 с шагом 2 перебираем все  $x$  от 1 до 9 с шагом 2. Для каждой пары  $x$  и  $y$  проверяем, делится ли число  $2018ux2019хуу$  на  $ux$ .

алг ПроверкаДелимости  
нач

цел  $x, y, n$

для  $y$  от 0 до 8 шаг 2

нц

для  $x$  от 0 до 9 шаг 1

нц

$n = 2018 * 1e9 + y * 1e8 + x * 1e7 + 2019 * 1e3 + x * 1e2 + y * 10 + y$

если  $n \text{ div } y * 10 + x = 0$  то

вывод  $x, y$

всё

кц

кц

для  $y$  от 1 до 9 шаг 2

нц

для  $x$  от 1 до 9 шаг 2

нц

$n = 2018 * 1e9 + y * 1e8 + x * 1e7 + 2019 * 1e3 + x * 1e2 + y * 10 + y$

если  $n \text{ div } y * 10 + x = 0$  то

вывод  $x, y$

всё

кц

кц

кон

2. Дима и Петя играли в игру. На столе есть 2 непересекающихся ряда карточек, на каждой из которых записано целое число. Задача – расположить карточки в одном ряду от меньшего к большему, во втором ряду – от большего к меньшему. Помогите ребятам и разработайте алгоритм для решения поставленной задачи.

**Решение.** Ряды можно представить в виде массивов. Для сортировки можно использовать любой известный метод. Чтобы не писать две процедуры сортировки, можно в параметры процедуры сортировки добавить флаг, с помощью которого будет определяться направление сортировки (по возрастанию или по убыванию).

алг Ряды

нач

цел  $row1[1000], row2[1000]$

цел  $n1, n2, i$

ввод  $n1$

если  $n1 \leq 0$  то

вывод 'Неверное количество элементов'

иначе

## Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

```
для i от 1 до n1
нц
  ввод row1[i]
кц
ввод n2
если n2 <= 0 то
  вывод 'Неверное количество элементов'
иначе
  для i от 1 до n2
  нц
    ввод row2[i]
  кц

  QuickSort(row1, 1, n1, истина)
  QuickSort(row2, 1, n2, ложь)

  для i от 1 до n1
  нц
    вывод row1[i]
  кц
  для i от 1 до n2
  нц
    вывод row2[i]
  кц
всё
кон

алг QuickSort(арг рез цел x[10000], арг цел n1, n2, арг лог ascending)
нач
  цел i, j,
  вещь y, k

  если n2 - n1 = 1 то
    если (ascending и x[n1] < x[n2]) или (не ascending и x[n1] > x[n2]) то
      y = x[n1]
      x[n1] = x[n2]
      x[n2] = y
    всё
  иначе
    если n2 - n1 > 1 то
      k = x[(n1 + n2) div 2]
      i = n1
      j = n2
      повторять
        пока (ascending и x[i] > k) или (не ascending и x[i] > k)
        нц
          i = i + 1
        кц
        пока (ascending и x[j] < k) или (не ascending и x[j] > k)
        нц
          j = j - 1
        кц
        если i <= j то
          y = x[i]
          x[i] = x[j]
          x[j] = y
          i = i + 1
          j = j - 1
        всё
      до i > j
      QuickSort(x, n1, j, ascending)
      QuickSort(x, i, n2, ascending)
    всё
всё
кон
```

3. Участник тематической смены «Школа молодого энергетика» во Всероссийском детском центре «Смена» на берегу Черного моря Серёжа всегда любил играть с калькулятором и носил его с собой. В перерыве между занятиями Сережа решил поделить два вещественных числа  $a$  и  $b$  друг на друга, а затем результат снова разделил на  $b$ . Выполнив

Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

эти действия много раз (много делений на  $b$ ), Серёжа неожиданно для себя увидел на дисплее калькулятора ноль. Помогите Сереже разобраться с тем, почему это произошло?

**Схема решения.** Поскольку при многократном делении Сережа получил ноль, то  $|a/b| > 1$ . Задача связана с понятием машинного ноля. К пересечению порога машинного ноля приводит многократная операция деления вещественных чисел в силу их представления как (знак, порядок, мантисса).

4. Дана последовательность чисел  $C_1, C_2, \dots, C_n, \dots$  в которой  $C_n$  есть последняя цифра числа  $n^n$ . Первые 4 элемента последовательности таковы: 1 ( $1^1 = 1$ ), 4 ( $2^2 = 4$ ), 7 ( $3^3 = 27$ ), 6 ( $4^4 = 256$ ). Разработать алгоритм нахождения наименьшего периода этой последовательности. Предусмотреть выход из алгоритма, если возможная величина периода превысила  $10!$  (факториал числа  $n$  определяется как произведение всех натуральных чисел от 1 до  $n$ ).

**Решение.** Первая подзадача – вычислить последнюю цифру числа  $n^n$ . Поскольку число такого вида может оказаться очень большим, лучше вычислить именно последнюю цифру, т.е. остаток от деления на 10. Для этого можно положить переменную *result* равной  $n \bmod 10$ , затем  $(n - 1)$  раз произвести следующие вычисления:

$$result = (result \cdot n) \bmod 10$$

Далее будем искать период последовательности. Если период равен  $p$ , то для проверки этого нужно вычислить  $2 \cdot p$  элементов последовательности. Сначала вычислим первые два элемента последовательности. Затем для  $p$  от 1 до  $10!$  проверяем, является ли  $p$  периодом последовательности. Если да, то прекращаем вычисления, в противном случае добавляем к последовательности ещё два элемента и проверяем следующее значение  $p$ .

Для проверки, что некоторое значение  $p$  является периодом последовательности длиной  $2 \cdot p$ , надо проверить, что для всех  $i$  от 1 до  $p$  элемент последовательности с номером  $i$  равен элементу последовательности с номером  $i + p$ .

алг Период

нач

цел  $n, p, c[10000000]$

цел factorial10 = 3628800

лог period

$p = 0$

$n = 1$

period = ложь

пока  $p < \text{factorial10}$  и не period

нц

$p = p + 1$

$c[n] = \text{ПоследняяЦифра}(n)$

$c[n + 1] = \text{ПоследняяЦифра}(n + 1)$

$n = n + 2$

period = истина

$i = 1$

пока  $i \leq p$  и period

нц

если  $c[i] \neq c[i + p]$  то

period = ложь

всё

$i = i + 1$

кц

кц

если period то

вывод  $p$

иначе

вывод 'Период не найден'

всё

кон



Олимпиада школьников «Надежда энергетики». Заключительный этап. Решения.

```
алг ПоследняяЦифра(арг цел n)
нач
  цел result, i

  result = n mod 10
  для i от 1 до n - 1
  нц
    result = (result * n) mod 10
  кц
  вернуть result
кон
```

5. При шифровании текста на русском языке (в текстах строчные и заглавные буквы не различаются, а пробелы и знаки препинания опускаются) каждую букву заменяют двузначным числом. При этом разные буквы текста заменяются разными числами, а одинаковые – одинаковыми. Разработайте алгоритм нахождения всех возможных мест расположения слова ПОДЪЕЗД в исходном тексте по зашифрованному тексту:

```
92 97 36 72 97 92 70 73 97 90 97 72 38 39 74 76
97 34 79 78 97 70 76 74 72 74 73 74 76 70 70 97
76 74 96 74 37 39 75 97 70 39 74 79 39 37 71 74
98 35 94 90 98 97 94 96 74 98 74 76 97
```

**Решение.** Поскольку в слове ПОДЪЕЗД совпадают 3-я и 7-я буквы, надо найти подобные совпадения чисел в шифровке. Если количество чисел равно  $n$ , то для  $i$  от 3 до  $n - 4$  проверяем, равно ли  $i$ -ое и  $(i + 4)$ -ое числа. Если так, то мы нашли возможно положение искомого слова. Можно также проверить, что первые шесть чисел различны.

```
алг Шифр
нач
  цел n, s[n], i
  лог err

  ввод n
  если n <= 0 то
    вывод 'Некорректное значение n'
  иначе
    err = ложь
    i = 1
    пока i <= n и не err
    нц
      ввод s[i]
      если s[i] < 10 или s[i] > 99 то
        err = истина
      всё
      i = i + 1
    кц
  если err то
    вывод 'Некорректное значение'
  иначе
    для i от 3 до n - 4
    нц
      если s[i] = s[i + 4] то
        вывод i
      всё
    кц
  всё
кон
```