

Университетские субботы-2021. Информатика.

Юлия Борисовна Буркатовская, ОИТ

Обработка больших данных

Задания с сайтов

<https://inf-ege.sdangia.ru>

<https://kpolyakov.spb.ru/school/ege.htm>

Задание 27. Программирование

Типы заданий

- Поиск пары различных значений по заданным условиям
- Поиск пары значений с ограничениями по расстоянию
- Выбор подмножества чисел с условиями
- Подсчет количества пар чисел с условиями
- Подсчет количества различных чисел

Эффективное решение:

1. По времени: алгоритм линейный относительно размерности входных данных.
2. По памяти: практически это означает, что все данные в массиве или списке хранить не нужно.

Пример 1. Задание 27 № 27891

Последовательность натуральных чисел характеризуется числом X — наибольшим числом, кратным 14 и являющимся произведением двух элементов последовательности с различными номерами. Гарантируется, что хотя бы одно такое произведение в последовательности есть.

Входные данные.

Даны два входных файла (файл A и файл B), каждый из которых содержит в первой строке количество чисел N ($1 \leq N \leq 100000$). В каждой из последующих N строк записано одно натуральное число, не превышающее 1000.

Пример организации исходных данных во входном файле:

```
5
40
1000
7
28
55
```

Пример выходных данных для приведённого выше примера входных данных:

```
28000
```

В ответе укажите два числа: сначала значение искомого произведения для файла A , затем для файла B .

Неэффективное решение. Для файла A подходят переборные алгоритмы с сохранением всех данных в массив и просмотром всех пар элементов.

Идея

- Перебор всех пар, поиск максимума с условиями.
- Каждый элемент образует пару со всеми элементами, большими по номеру. Сохраняем все данные в массив A , рассматриваем пары $(A[i], A[j])$, для которых $i < j$.
- Для предотвращения выхода за границу массива требуется выполнение условия

$$\begin{aligned} 0 \leq i < j \leq n - 1, \\ i = 0, \dots, n - 2 \\ j = i + 1, \dots, n - 1 \end{aligned}$$

- Условие – при поиске максимума в обновлении максимума участвуют только пары, произведение элементов в которых делится на 14.

Основные ошибки

- Выход за границу массива
- Неверная инициализация максимума (минимума)
- Неверно перебираются пары (например, рассматриваются пары $(A[i], A[i])$).

Pascal	C++	Python
<pre>var pmax,p,j,i,n: longint; A:array[0..9999] of longint; f:text; begin pmax:=0; assign(f,'A.txt'); reset(f); readln(f,n); for i:=0 to n-1 do readln(f,A[i]); for i:=0 to n-2 do for j:=i+1 to n-1 do begin p:=A[i]*A[j]; if (p mod 14 = 0) then if (p>pmax) then pmax:=p; end; writeln(pmax); close(f); end.</pre>	<pre>#include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { long pmax=0,p,j,i,n; ifstream f("A.dat"); f>> n; int A[n]; for(i=0;i<n;i++) f>>A[i]; for(i=0;i<n-1;i++) for(j=i+1;j<n;j++) { p=A[i]*A[j]; if((p%14==0)&&(p>pmax)) pmax=p; } cout<<pmax; return 0; }</pre>	<pre>f=open('A.dat','r') n=int(f.readline()) A=[] for I in range(n): x=int(f.readline()) A.append(x) pmax=0 for i in range(n-1): for j in range(i+1,n): p=A[i]*A[j] if p%14==0 and p>pmax: pmax=p print(pmax) f.close()</pre>

Эффективное решение.

- Максимальное произведение состоит из максимальных множителей.
- Произведение $xу$ кратно 14 в двух случаях:
 - x кратно 14, y – любое число (или наоборот);
 - x кратно 7, y кратно 2 (или наоборот).

Идея 1. Пусть к нам пришло очередное число, скажем, x . Мы можем умножать его на числа, пришедшие до него. При этом:

- Если x кратно 14, его можно умножить на любое число;
- Если x кратно 7, но не кратно 2, его можно умножить на число, кратное 2;
- Если x кратно 2, но не кратно 7, его можно умножить на число, кратное 7;
- Если x не кратно ни 2, ни 7, его можно умножить на число, кратное 14;
- Для получения максимального произведения x умножаем на максимальное из подходящих чисел.
- Все предыдущие числа хранить не нужно, только максимальные.
- Если полученное произведение больше текущего максимального произведения, обновляем максимальное произведение.
- После обновления произведения обновляем максимумы в зависимости от вида x .

Смысл переменных:

- x – текущее число
- p – текущее произведение
- $pmax$ – максимальное произведение
- $max14$ – максимальное число, кратное 14
- $max7$ – максимальное число, кратное 7
- $max2$ – максимальное число, кратное 2
- $maxa$ – максимальное число, без условий

x	p	$pmax$	$max14$	$max7$	$max2$	$maxa$	произведение	обновляем
	0	0	0	0	0	0		
7	0	0	0	7	0	7	$p=x*max2$	$max7, maxa$
14	98	98	14	14	14	14	$p=x*maxa$	все
11	154	154	14	14	14	14	$p=x*max14$	$maxa$
20	280	280	14	14	20	20	$p=x*max7$	$max2, maxa$
7	140	280	14	14	20	20	$p=x*max2$	$max7, maxa$
21	420	420	14	21	20	21	$p=x*max2$	$max7, maxa$

Основные ошибки:

- Обновление произведения после обновления максимумов, это позволяет получить произведение числа на него же
- Путаница в условных операторах

Приведенные программы не самые короткие, но имеют достаточно прозрачный код. При опыте в программировании можно, конечно, написать все короче.

Pascal	C++	Python
<pre> var pmax,p,i,n: longint; x,max14,max7,max2,maxa: integer; f: text; begin pmax:=0; assign(f,'A.txt'); reset(f); pmax:=0; max14:=0; max7:=0; max2:=0; maxa:=0; readln(f,n); for i:=0 to n-1 do begin readln(f,x); if(x mod 14 = 0) then begin p:=x*maxa; if(x>max14) then max14:=x; if(x>max7) then max7:=x; if(x>max2) then max2:=x; end; if(x mod 7 = 0) then if(x mod 2>0) then begin p:=x*max2; if(x>max7) then max7:=x; end; if(x mod 2 = 0) then if(x mod 7>0) then begin p:=x*max7; if(x>max2) then max7:=x; end; if(x mod 7> 0) then if(x mod 2>0) then p:=x*max14; if(x>maxa) then maxa:=x; if(p>pmax) then pmax:=p; end; writeln(pmax); close(f); end. </pre>	<pre> #include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { intx,max14,max7,max2,maxa; longp,pmax,n,i; ifstream f("A.txt"); max14=max7=max2=maxa=pmax=0; f>>n; for(i=0;i<n;i++) { f>>x; if(x%14==0) { p=x*maxa; if(x>max14) max14=x; if(x>max7) max7=x; if(x>max2) max2=x; } if((x%7==0)&&(x%2!=0)) { p=x*max2; if(x>max7) max7=x; } if((x%2==0)&&(x%7!=0)) { p=x*max7; if(x>max2) max2=x; } if((x%2!=0)&&(x%7!=0)) p=x*max14; if(x>maxa) maxa=x; if(p>pmax) pmax=p; } cout<<pmax; return 0; } </pre>	<pre> f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) max14=0 max7=0 max2=0 maxa=0 pmax=0 for i in range(n): x=int(f.readline()) if(x%14==0): p=x*maxa if(max14<x): max14=x if(max7<x): max7=x if(max2<x): max2=x if (x%7==0) and (x%2!=0): p=x*max2 if(max7<x): max7=x if (x%7!=0) and (x%2==0): p=x*max7 if(max2<x): max2=x if (x%7!=0) and (x%2!=0): p=x*max14 if(maxa<x): maxa=x if(p>pmax): pmax=p print(pmax) f.close() </pre>

Чуть более сложно, по-другому используется условный оператор. Приведен только основной цикл программы.

Pascal	C++	Python
<pre> for i:=0 to n-1 do begin readln(f,x); if(x mod 14 = 0) then begin p:=x*maxa; if(x>max14) then max14:=x; if(x>max7) then max7:=x; if(x>max2) then max2:=x; end else if(x mod 7 = 0) then begin p:=x*max2; if(x>max7) then max7:=x; end else if(x mod 2 = 0) then begin p:=x*max7; if(x>max2) then max7:=x; end else p:=x*max14; if(x>maxa) then maxa:=x; if(p>pmax) then pmax:=p; end; </pre>	<pre> for(i=0;i<n;i++) { f>>x; if(x%14==0) { p=x*maxa; if(x>max14) max14=x; if(x>max7) max7=x; if(x>max2) max2=x; } else if(x%7==0) { p=x*max2; if(x>max7) max7=x; } else if(x%2==0) { p=x*max7; if(x>max2) max2=x; } else p=x*max14; if(x>maxa) maxa=x; if(p>pmax) pmax=p; } </pre>	<pre> for i in range(n): a=int(f.readline()) if(a%14==0): p=a*maxa if(max14<a): max14=a if(max7<a): max7=a if(max2<a): max2=a elif (a%7==0): p=a*max2 if(max7<a): max7=a elif (a%2==0): p=a*max7 if(max2<a): max2=a else: p=a*max14 if(maxa<a): maxa=a if(p>pmax): pmax=p </pre>

Идея 2. Максимальное произведение подсчитаем в конце. Это произведение максимальных множителей следующего вида:

- Один множитель кратен 14, второй – любой (эти числа должны прийти в разное время!);
- Один множитель кратен 2, но не кратен 7, второй кратен 7, но не кратен 2 (они разные по определению).

Смысл переменных:

- x – текущее число
- $max14$ – максимальное число, кратное 14
- $max7$ – максимальное число, кратное 7, но не кратное 2;
- $max2$ – максимальное число, кратное 2, но не кратное 7;
- $maxa$ – максимальное число, без условий, но оно не то же самое, что текущее $max14$. Они могут быть равны, но тогда эти равные числа должны были прийти в разное время, и они максимальны среди чисел, поступивших до текущего момента.

Итоговое максимальное произведение находится как

$$pmax = \max\{max14 * maxa, max2 * max7\}$$

x	max14	max7	max2	maxa	примечание
	0	0	0	0	
7	0	7	0	7	Обновляем max7, maxa
14	14	7	0	7	Обновляем max14
11	14	7	0	11	Обновляем maxa
20	14	7	20	20	Обновляем max2, maxa
7	14	7	20	20	
21	14	21	20	21	Обновляем max7, maxa
28	28	21	20	21	Обновляем max14, maxa нет (текущее max14 < maxa)
70	70	21	20	28	Обновляем max14, maxa (текущее max14 > maxa)
42	70	21	20	28	Обновляем maxa

Если пришло число, кратное 14, и оно больше текущего $max14$, сравниваем $max14$ и $maxa$. Если $maxa < max14$, обновляем $maxa$, а уже потом $max14$, и обнуляем x . Последнее действие делаем потому, что, если это не сделать, то в конце цикла при обновлении $maxa$ этой переменной присвоится значение x . Можно использовать другие пути: прерывать цикл командой `break`, обновлять $maxa$ при любых условиях на x внутри условного оператора, и т.д.

Основные ошибки:

- Неверное обновление $max14$ и $maxa$, их нельзя заменять одновременно на одно и то же число.
- Путаница в условных операторах.

На мой взгляд, предыдущая идея проще в реализации.

Pascal	C++	Python
<pre> var pmax, i, n: longint; x, max14, max7, max2, maxa: integer; f: text; begin pmax:=0; assign(f, 'A.txt'); reset(f); max14:=0; max7:=0; max2:=0; maxa:=0; readln(f, n); for i:=0 to n-1 do begin if (x mod 14 = 0) then if (x>max14) then begin if (max14>maxa) then maxa:=max14; max14:=x; x:=0; end; if (x mod 7 = 0) then if (x mod 2>0) then if (x>max7) then max7:=x; if (x mod 2 = 0) then if (x mod 7>0) then if (x>max2) then max2:=x; if (x>maxa) then maxa:=x; end; pmax:=max14*maxa; if (max2*max7>pmax) then pmax:=max2*max7; writeln(pmax); close(f); end. </pre>	<pre> #include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { int x, max14, max7, max2, maxa; long pmax, n, i; ifstream f("A.txt"); max14=max7=max2=maxa=0; f>>n; for (i=0; i<n; i++) { f>>x; if (x%14==0) { if (x>max14) { if (maxa<max14) maxa=max14; max14=x; x=0; } } if ((x%7==0) && (x%2!=0)) if (x>max7) max7=x; if ((x%2==0) && (x%7!=0)) if (x>max2) max2=x; if (x>maxa) maxa=x; } pmax=max14*maxa; if (max2*max7>pmax) pmax=max2*max7; cout<<pmax; return 0; } </pre>	<pre> f=open('A.txt', 'r') n=int(f.readline()) max14=0 max7=0 max2=0 maxa=0 for i in range(n): x=int(f.readline()) if (x%14==0): if (max14<x): if (maxa<max14): maxa=max14 max14=x x=0 if (x%7==0) and (x%2!=0): if (max7<x): max7=x if (x%7!=0) and (x%2==0): if (max2<x): max2=x if (maxa<x): maxa=x pmax=max14*maxa if max7*max2>pmax: pmax=max7*max2 print(pmax) f.close() </pre>

Пример 2.Задание 27 № 27989

На вход программы поступает последовательность из N целых положительных чисел, все числа в последовательности различны. Рассматриваются все пары различных элементов последовательности (элементы пары не обязаны стоять в последовательности рядом, порядок элементов в паре не важен). Необходимо определить количество пар, для которых произведение элементов делится на 26.

В первой строке входных данных задаётся количество чисел N ($1 \leq N \leq 1000$). В каждой из последующих N строк записано одно целое положительное число, не превышающее 10 000. В качестве результата программа должна напечатать одно число: количество пар, в которых произведение элементов кратно 26.

Входные данные.

[Файл А](#)

[Файл В](#)

Даны два входных файла (файл *A* и файл *B*), каждый из которых содержит в первой строке количество пар N ($1 \leq N \leq 100000$). В каждой из последующих N строк записано одно натуральное число, не превышающее 1000.

Пример организации исходных данных во входном файле:

```
4
2
6
13
39
```

Пример выходных данных для приведённого выше примера входных данных:

```
4
```

В ответе укажите два числа: сначала значение искомой суммы для файла *A*, затем для файла *B*.

Неэффективное решение.Перебираем все пары по тем же принципам, что и в предыдущей задаче; увеличиваем счетчик каждый раз, когда появляется пара с нужными условиями.

Pascal	C++	Python
<pre>var k,p,j,i,n: longint; A:array[0..9999] of longint; f:text; begin k:=0; assign(f,'A.txt'); reset(f); readln(f,n); for i:=0 to n-1 do readln(f,A[i]); for i:=0 to n-2 do for j:=i+1 to n-1 do begin p:=A[i]*A[j]; if (p mod 14 = 0) then k:=k+1; end; writeln(k); close(f); end.</pre>	<pre>#include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { long k=0,j,i,n; ifstream f("A.txt"); f>>n; int A[n]; for(i=0;i<n;i++) f>>A[i]; for(i=0;i<n-1;i++) for(j=i+1;j<n;j++) if((A[i]*A[j])%26==0) k++; } cout<<k; return 0; }</pre>	<pre>f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) A=[] for i in range(n): x=int(f.readline()) A.append(x) k=0 for i in range(n-1): for j in range(i+1,n): if (A[i]*A[j])%26==0: k+=1 print(k) f.close()</pre>

Эффективное решение.

- Произведение $xу$ кратно 26 в двух случаях:
 - x кратно 26, y – любое число (или наоборот);
 - x кратно 13, y кратно 2 (или наоборот).

Идея 1. Пусть к нам пришло очередное число, скажем, x . Мы можем умножать его на числа, пришедшие до него. При этом:

- Если x кратно 26, его можно умножить на любое число, то есть, оно образует пару со всеми пришедшими до него числами;
- Если x кратно 13, но не кратно 2, его можно умножать на число, кратное 2, образуется столько пар, сколько на данный момент есть чисел, кратных 2;
- Если x кратно 2, но не кратно 13, его можно умножать на число, кратное 13, образуется столько пар, сколько на данный момент есть чисел, кратных 13;
- Если x не кратно ни 2, ни 13, его можно умножать на число, кратное 26, образуется столько пар, сколько на данный момент есть чисел, кратных 26;
- В специальный счетчик добавляем найденное количество пар, затем обновляем счетчики чисел с различными условиями.

Смысл переменных:

- i – номер числа
- x – текущее число
- $count$ – счетчик пар
- k_{26} – количество чисел, кратных 26
- k_{13} – количество чисел, кратных 13
- k_2 – количество чисел, кратных 2

i	x	$count$	k_{26}	k_{13}	k_2	количество пар	с чем образует пару	обновляем
		0	0	0	0			
0	13	0	0	1	0	$k_2=0$		k_{13}
1	20	1	0	1	1	$k_{13}=1$	13	k_2
2	12	2	0	1	2	$k_{13}=1$	13	k_2
3	26	5	1	2	3	$i=3$	13, 20, 12	k_{26}, k_{13}, k_2
4	11	6	1	2	3	$k_{26}=1$	26	
5	52	11	2	3	4	$i=5$	13, 20, 12, 26, 11	k_{26}, k_{13}, k_2

Основные ошибки:

- Обновление счетчика пар после обновления счетчиков чисел
- Неверная организация счетчиков
- Путаница в условных операторах

Pascal	C++	Python
<pre> var count,k26,k13,k2,i,n: longint; x:integer; f:text; begin assign(f,'A.txt'); reset(f); count:=0; k26:=0; k13:=0; k2:=0; readln(f,n); for i:=0 to n-1 do begin readln(f,x); if(x mod 26 = 0) then begin count:=count+i; k26:=k26+1; k13:=k13+1; k2:=k2+1; end else if(x mod 13 = 0) then begin count:=count+k2; k13:=k13+1; end else if(x mod 2 = 0) then begin count:=count+k13; k2:=k2+1; end else count:=count+k26; end; writeln(count); close(f); end. </pre>	<pre> #include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { intx; long k26,k13,k2,n,i,count; ifstream f("A.txt"); f>>n; count=k26=k13=k2=0; for(i=0;i<n;i++) { f>>x; if(x%26==0) { count+=i; k26++; k13++; k2++; } else if(x%13==0) { count+=k2; k13++; } } else if(x%2==0) { count+=k13; k2++; } else count+=k26; } cout<<count; return 0; } </pre>	<pre> f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) k26=k13=k2=count=0 for i in range(n): x=int(f.readline()) if(x%26==0): count+=i k26+=1 k13+=1 k2+=1 elif (x%13==0): count+=k2 k13+=1 elif (x%2==0): count+=k13 k2+=1 else: count+=k26 print(count) f.close() </pre>

Идея 2. Подсчитываем количество чисел, кратных 26, кратных только 13, кратных только 2, не кратных ни 2, ни 13. Общее количество пар подсчитываем в конце.

- Числа, кратные 26, образуют пары с числами из всех групп, в том числе друг с другом
- Числа, кратные только 13, образуют также пары с числами, кратными только 2

Смысл переменных:

- i – номер числа
- x – текущее число
- $count$ – счетчик пар
- $k26$ – количество чисел, кратных 26
- $k13$ – количество чисел, кратных 13 и не кратных 2
- $k2$ – количество чисел, кратных 2 и не кратных 13

Общее количество пар:

$$k13 * k2 + k26 * (n - k26) + k26 * (k26 - 1) / 2$$

- $k13 * k2$ числа, кратные только 13, с числами, кратными только 2
- $k26 * (n - k26)$ числа, кратные 26, с числами, не кратными 26
- $k26 * (k26 - 1) / 2$ числа, кратные 26, друг с другом

Поясним последнее слагаемое. Пусть у нас есть 4 числа, кратных 26.

- Первое число образует пары со вторым, третьим и четвертым (три пары)
- Второе число образует пары с третьим и четвертым, с первым уже рассмотрели (две пары)
- Третье число образует пару только с четвертым (одна пара).

В общем виде получаем формулу суммы арифметической прогрессии

$$(k26 - 1) + (k26 - 2) + \dots + 1 = k26 * (k26 - 1) / 2$$

Основные ошибки:

- Общая формула
- Неверная организация счетчиков (либо, как предложено, каждое число учитываем в не более чем одном счетчике, либо общая формула будет другой).
- Путаница в условных операторах

Pascal	C++	Python
<pre> varcount, k26, k13, k2, i, n: longint; x: integer; f: text; begin assign(f, 'A.txt'); reset(f); k26:=0; k13:=0; k2:=0; readln(f, n); for i:=0 to n-1 do begin readln(f, x); if(x mod 26 = 0) then k26:=k26+1 else if(x mod 13 = 0) then k13:=k13+1 else if(x mod 2 = 0) then k2:=k2+1; end; count:=k2*k13+k26*(n-k26); count:=count+k26*(k26-1) div 2; writeln(count); close(f); end. </pre>	<pre> #include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { intx; long k26, k13, k2, n, i, count; ifstream f("A.txt"); f>>n; k26=k13=k2=0; for(i=0; i<n; i++) { f>>x; if(x%26==0) k26++; else if(x%13==0) k13++; else if(x%2==0) k2++; } count=k2*k13+k26*(n-k26); count+=k26*(k26-1)/2; cout<< count; return 0; } </pre>	<pre> f=open('A.txt', 'r') n=int(f.readline()) k26=k13=k2=0 for i in range(n): x=int(f.readline()) if(x%26==0): k26+=1 elif(x%13==0): k13+=1 elif(x%2==0): k2+=1 count=k2*k13+k26*(n-k26) count+=k26*(k26-1)//2 print(count) f.close() </pre>

Пример 3. Задание 27 № 28128

По каналу связи передавались положительные целые числа, не превышающие 1000 — результаты измерений, полученных в ходе эксперимента (количество измерений N известно заранее, гарантируется, что $N > 2$). После окончания эксперимента передаётся контрольное значение — наибольшее число R , удовлетворяющее следующим условиям.

1. R — сумма двух различных переданных элементов последовательности («различные» означает, что нельзя просто удваивать переданные числа, суммы различных, но равных по величине элементов допускаются).

2. R кратно 3.

3. Если в последовательности нет двух чисел, сумма которых кратна 3, контрольное значение считается равным 1.

В результате помех при передаче как сами числа, так и контрольное значение могут быть искажены.

Входные данные.

Файл А

Файл В

На вход программе в первой строке подаётся количество чисел N ($N > 2$). В каждой из последующих N строк записано одно натуральное число, не превышающее 10 000.

Пример организации исходных данных во входном файле:

```
6
100
8
33
145
19
84
```

Пример выходных данных для приведённого выше примера входных данных:

```
153
```

В ответе укажите два числа: сначала контрольное для значений из файла *А*, затем из файла *В*.

Неэффективное решение. Для файла *А* подходят переборные алгоритмы с сохранением всех данных в массив и просмотром всех пар элементов, как в предыдущих задачах.

Pascal	C++	Python
<pre>var smax,s,j,i,n: longint; A:array[0..9999] of longint; f:text; begin smax:=1; assign(f,'A.txt'); reset(f); readln(f,n); for i:=0 to n-1 do readln(f,A[i]); for i:=0 to n-2 do for j:=i+1 to n-1 do begin s:=A[i]+A[j]; if (s mod 3 = 0) then if (s>smax) then smax:=s; end; writeln(smax); close(f); end.</pre>	<pre>#include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { long j,i,n; ifstream f("A.dat"); f>> n; int A[n],smax,s; for(i=0;i<n;i++) f>>A[i]; for(i=0;i<n-1;i++) for(j=i+1;j<n;j++) { s=A[i]+A[j]; if((s%3==0)&&(s>smax)) smax=s; } cout<<smax; return 0; }</pre>	<pre>f=open('A.dat','r') n=int(f.readline()) A=[] for i in range(n): x=int(f.readline()) A.append(x) smax=1 for i in range(n-1): for j in range(i+1,n): s=A[i]+A[j] if s%3==0 and s>smax: smax=s print(smax) f.close()</pre>

Эффективное решение.

- Максимальная сумма состоит из максимальных слагаемых.
- Сумма $x + y$ кратна 3, если сумма их остатков от деления на 3 кратна 3 (равна 3 или 0).
Примеры: 3+9, 11+1.

Идея 1. Пусть к нам пришло очередное число, скажем, x . Мы можем складывать его с числами, пришедшие до него. При этом:

- Если x кратно 3, его можно сложить лишь с числом, кратным 3 (остатки 0 и 0);
- Если x при делении на 3 имеет остаток 1, то его можно складывать с числами, которые при делении на 3 имеют остаток 2;
- Если x при делении на 3 имеет остаток 2, то его можно складывать с числами, которые при делении на 3 имеют остаток 1;
- Обобщим все сказанное: если при делении на 3 x имеет остаток p , то второе слагаемое имеет остаток q , вычисляемый по формуле (*mod*- операция взятия остатка):
$$q = (3 - p) \bmod 3$$
- Для получения максимальной суммы x складываем с максимальным из подходящих чисел (если таковое есть).
- Все предыдущие числа хранить не нужно, только максимальные.
- Если полученная сумма больше текущей максимальной суммы, обновляем максимальную сумму.
- После обновления суммы обновляем максимумы в зависимости от вида x .

Смысл переменных:

- x – текущее число
- p – остаток от деления x на 3
- q – остаток от деления на 3 числа, с которым складываем x (это $m[q]$)
- s – текущая сумма
- $smax$ – максимальная сумма
- $m[0]$ – максимальное число, кратное 3
- $m[1]$ – максимальное число с остатком 1
- $m[2]$ – максимальное число с остатком 2

x	p	q	s	smax	m[0]	m[1]	m[2]	примечание	сумма	обновляем
	0	0	0	1	0	0	0			
7	1	2	0	1	0	7	0	$m[2]=0$		$m[1]$
6	0	0	0	1	6	7	0	$m[0]=0$		$m[0]$
3	0	0	9	9	6	7	0	$m[0]>0$	$x+m[0]$	
20	2	1	27	27	6	7	20	$m[1]>0$	$x+m[1]$	$m[2]$
22	1	2	42	42	6	22	20	$m[2]>0$	$x+m[2]$	$m[1]$
2	2	1	24	42	6	22	20	$m[1]>0$	$x+m[1]$	

Основные ошибки:

- Обновление суммы после обновления максимумов, это позволяет получить сумму числа с ним же
- Путаница в условных операторах
- Не учитывают, что должно быть число, с которым можно сложить текущее, то есть надо проверять условие $m[q] > 0$ перед тем, как считать сумму $x + m[q]$. При поиске максимального произведения такой проблемы не возникает, поскольку максимальные числа инициализируются нулями, и произведение получается 0. При поиске минимального произведения проблема та же.

Pascal	C++	Python
<pre> vars,smax,i,n: longint; x,p,q:integer; m:array[0..2] of integer; f:text; begin assign(f,'A.txt'); reset(f); for i:=0 to 2 do m[i]:=0; smax:=1; readln(f,n); for i:=0 to n-1 do begin readln(f,x); p:=x mod 3; q:=(3-p) mod 3; if(m[q]>0) then begin s:=x+m[q]; if(s>smax) then smax:=s; end; if(x>m[p]) then m[p]:=x; end; writeln(smax); close(f); end. </pre>	<pre> #include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { intx,m[3],p,q; long s,smax=1,i,n; ifstream f("A.txt"); f>>n; for(i=0;i<3;i++) m[i]=0; for(i=0;i<n;i++) { f>>x; p=x%3; q=(3-p)%3; if(m[q]>0) { s=x+m[q]; if(s>smax) smax=s; } if(x>m[p]) m[p]=x; } cout<<smax; return 0; } </pre>	<pre> f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) m=[0]*3 smax=1 for i in range(n): x=int(f.readline()) p=x%3 q=(3-p)%3 if m[q]>0: s=x+m[q] if s>smax: smax=s if x>m[p]: m[p]=x print(smax) f.close() </pre>

Еще раз обратим внимание на необходимость проверки $m[q] > 0$. Простой пример. Так работает наш алгоритм.

x	p	q	s	smax	m[0]	m[1]	m[2]	примечание	сумма	обновляем
	0	0	0	1	0	0	0			
1	1	2	0	1	0	1	0	$m[2]=0$		$m[1]$
2	2	1	3	3	0	1	2	$m[1]>0$	$x+m[1]$	$m[2]$
300	0	0	0	3	300	1	2	$m[0]=0$		

Если не проверяем условие, просто складываем $x + m[q]$.

x	p	q	s	smax	m[0]	m[1]	m[2]	примечание	сумма	обновляем
	0	0	0	1	0	0	0			
1	1	2	1	1	0	1	0		$x+m[2]$	$m[1]$
2	2	1	3	3	0	1	2		$x+m[1]$	$m[2]$
300	0	0	300	300	300	1	2		$x+m[0]$	$m[0]$

Идея 2. Храним максимальные числа, нужно два числа, кратных 3, одно число с остатком 1, одно число с остатком 2. Максимальная сумма получается либо как сумма слагаемых с остатками 1 и 2 (если оба не нули!), либо как сумма двух чисел, кратных 3 (тоже должно быть два таких ненулевых числа!).

Здесь нужно уметь искать второй максимум (в прошлой задаче было подобное).

Второй максимум – максимальное число в последовательности, из которой убрали максимальное число. Например, в последовательности {2,15,4,7} первый максимум равен 15, второй равен 7.

Рассмотрим на примере, сразу для нашей задачи.

- x – текущее число
- p – остаток от деления x на 3
- $m0a$ – первое максимальное число, кратное 3
- $m0b$ – второе максимальное число, кратное 3
- $m1$ – максимальное число с остатком 1
- $m2$ – максимальное число с остатком 2

x	p	m0a	m0b	m1	m2	примечание	обновляем
	0	0	0	1	0		
97	1	0	0	97	0		m1
6	0	6	0	97	0	$x > m0a$	m0a
3	0	6	3	97	0	$x < m0a, x > m0b$	m0b
21	0	21	6	97	0	$x > m0a, m0a > m0b$	m0a, m0b
3	0	21	6	97	0	$x < m0b$	

Ответ здесь $m0a + m0b = 21 + 6 = 27$. Поскольку $m2 = 0$, сумму $m1 + m2$ не рассматриваем.

Итак, поиск второго максимума. Пусть очередное число x кратно 3. Возможны три случая:

- $x > m0a$, тогда полагаем $m0b = m0a, m0a = x$ (здесь учтено, что $m0a \geq m0b$ всегда);
- $m0a \geq x > m0b$, тогда полагаем $m0b = x$;
- $m0b \geq x$, тогда ничего не обновляем.

Основные ошибки:

- Неверный поиск второго максимума.
- Забывают учитывать, что оба суммируемых числа должны быть ненулевыми.

Pascal	C++	Python
<pre> var smax,i,n: longint; x,p,m1,m2,m0a,m0b: integer; f:text; begin assign(f,'A.txt'); reset(f); m1:=0; m2:=0; m0a:=0; m0b:=0; smax:=1; readln(f,n); for i:=0 to n-1 do begin readln(f,x); p:=x mod 3; if (p=1) and (x>m1) then m1:=x; if (p=2) and (x>m2) then m2:=x; if (p=0) then if (x>m0a) then begin m0b:=m0a; m0a:=x; end else if x>m0b then m0b:=x; end; if (m1*m2>0) then smax:=m1+m2; if (m0b>0) and (m0a+m0b>smax) then smax:=m0a+m0b; writeln(smax); close(f); end. </pre>	<pre> #include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { int x,m1,m2,m0a,m0b,p; long smax=1,i,n; ifstream f("A.txt"); f>>n; m0a=m0b=m1=m2=0; for (i=0;i<n;i++) { f>>x; p=x%3; if((p==1)&&(x>m1)) m1=x; if((p==2)&&(x>m2)) m2=x; if(p==0) if(x>m0a) { m0b=m0a; m0a=x; } else if(x>m0b) m0b=x; } if(m1*m2>0) smax=m1+m2; if((m0b>0)&&(m0a+m0b>smax)) smax= m0a+m0b; cout<<smax; return 0; } </pre>	<pre> f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) m0a=m0b=m1=m2=0 smax=1 for i in range(n): x=int(f.readline()) p=x%3 if p==1 and x>m1: m1=x if p==2 and x>m2: m2=x if p==0: if x>m0a: m0b=m0a m0a=x elif x>m0b: m0b=x if m1*m2>0: smax=m1+m2 if m0b>0 and m0a+m0b>smax: smax=m0a+m0b print(smax) f.close() </pre>

Пример 4. Задание 27 № 28129

На вход программы поступает последовательность из N натуральных чисел. Рассматриваются все пары различных элементов последовательности, у которых различные остатки от деления на $d = 160$ и хотя бы одно из чисел делится на $m = 7$. Среди таких пар, необходимо найти и вывести пару с максимальной суммой элементов.

Входные данные.

Файл А

Файл В

В первой строке входных данных задаётся количество чисел N ($1 \leq N \leq 1000$). В каждой из последующих N строк записано одно натуральное число, не превышающее 10 000. В качестве результата программа должна напечатать элементы искомой пары. Если среди найденных пар максимальную сумму имеют несколько, то можно напечатать любую из них. Если таких пар нет, то вывести два нуля.

Пример организации исходных данных во входном файле:

```
4
168
7
320
328
```

Пример выходных данных для приведённого выше примера входных данных:

```
168 320
```

В ответе укажите четыре числа: сначала значение искомой пары для файла *A* (два числа через пробел по возрастанию), затем для файла *B* (два числа через пробел по возрастанию).

Неэффективное решение строится по тем же принципам, что и раньше, и здесь не приводится.

Эффективное решение.

Идея 1. Пусть к нам пришло очередное число, скажем, x . Мы можем складывать его с числами, пришедшие до него. При этом:

- Если x кратно 7, его можно сложить с любым числом, остаток которого от деления на 160 не совпадает с остатком от деления x на 160;
- Если x не кратно 7, его можно сложить лишь с числом, кратным 7, остаток которого от деления на 160 не совпадает с остатком от деления x на 160;
- Для получения максимальной суммы x складываем с максимальным из подходящих чисел (**если таковое есть**).
- Все предыдущие числа хранить не нужно, только максимальные.
- Если полученная сумма больше текущей максимальной суммы, обновляем максимальную сумму и запоминаем ее слагаемые.
- После обновления суммы обновляем максимумы в зависимости от вида x .

Смысл переменных:

- x — текущее число
- p — остаток от деления x на 3
- s — текущая сумма
- max — максимальная сумма
- $y[0..159]$ — максимальные числа с соответствующими остатками от деления на 160
- $z7[0..159]$ — максимальные числа, кратные 7, с соответствующими остатками от деления на 160

Pascal	C++	Python
<pre> var s1,s2,smax,i,j,n: longint; x,p,t:integer; y,z7:array[0..159] of integer; f:text; begin assign(f,'A.txt'); reset(f); for i:=0 to 159 do begin y[i]:=0; z7[i]:=0; end; s1:=0; s2:=0; smax:=0; readln(f,n); for i:=0 to n-1 do begin readln(f,x); p:=x mod 160; t:=0; if(x mod 7 =0) then begin for j:=0 to 159 do if(j<>p)and(y[j]>t) then t:=y[j]; if(x>z7[p]) then z7[p]:=x; end else for j:=0 to 159 do if(j<>p)and(z7[j]>t) then t:=z7[j]; if((t>0)and(x+t>smax)) then begin smax:=x+t; s1:=x; s2:=t; end; if(x>y[p]) then y[p]:=x; end; writeln(s1,' ',s2); close(f); end. </pre>	<pre> #include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { int x,y[160],z7[160],p; long s1,s2,t,smax,i,j,n; ifstream f("A.txt"); f>>n; for(i=0;i<160;i++) y[i]=z7[i]=0; s1=s2=smax=0; for(i=0;i<n;i++) { f>>x; p=x%160; t=0; if(x%7==0) { for(j=0;j<160;j++) if((j!=p)&&(y[j]>t)) t=y[j]; if(x>z7[p]) z7[p]=x; } else for(j=0;j<160;j++) if((j!=p)&&(z7[j]>t)) t=z7[j]; if((t>0)&&(x+t>smax)) { smax=x+t; s1=x; s2=t; } if(x>y[p]) y[p]=x; } cout<<s1<<' '<<s2; return 0; } </pre>	<pre> f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) y=[0]*160 z7=[0]*160 smax=0 s1=s2=0 for i in range(n): x=int(f.readline()) p=x%160 t=0 if x%7==0: for j in range(160): if j!=p and y[j]>t: t=y[j] if x>z7[p]: z7[p]=x else: for j in range(160): if j!=p and z7[j]>t: t=z7[j] if t>0 and x+t>smax: smax=x+t s1=x s2=t if x>y[p]: y[p]=x print(s1,s2) f.close() </pre>

Пример 5. Задание 27 № 27424

Имеется набор данных, состоящий из пар положительных целых чисел. Необходимо выбрать из каждой пары ровно одно число так, чтобы сумма всех выбранных чисел не делилась на 3 и при этом была максимально возможной. Гарантируется, что искомую сумму получить можно.

Программа должна напечатать одно число — максимально возможную сумму, соответствующую условиям задачи.

Входные данные.

[Файл А](#)

[Файл В](#)

Даны два входных файла (файл А и файл В), каждый из которых содержит в первой строке количество пар N ($1 \leq N \leq 100000$). Каждая из следующих N строк содержит два натуральных числа, не превышающих 10 000.

Пример организации исходных данных во входном файле:

```
6
1 3
5 12
6 9
5 4
3 3
1 1
```

Для указанных входных данных значением искомой суммы должно быть число 32.

В ответе укажите два числа: сначала значение искомой суммы для файла А, затем для файла В.

Эффективное решение. В этой задаче оно проще неэффективного.

Идея:

- Максимальная сумма состоит из максимальных слагаемых
- Сказать, будет ли сумма кратна трем, нельзя, пока не посчитана вся сумма
- Будем составлять сумму из максимальных слагаемых, вдруг нам повезет
- Если не повезет, нам нужно минимально уменьшить сумму, для этого достаточно изменить свой выбор в одной паре. Мы уберем из суммы одно число и добавим другое, то есть, вычтем из суммы разность данных чисел. Это разность не должна быть кратной 3 и должна быть минимальной.

Пример.

- a, b — текущие числа
- sum — текущая сумма
- d — минимальная разность между числами, не кратная 3

a	b	max(a, b)	sum	d= a-b	dmin	примечание	обновляем
			0		10000		
1	3	3	3	2	2	a-b <d, a-b mod 3 >0	d
5	12	12	15	7	2	a-b >d	
6	5	6	21	1	1	a-b <d, a-b mod 3 >0	d
5	4	5	26	1	1	a-b =d	
4	4	4	30	0	1	a-b <d, a-b mod 3 =0	

Здесь ответ $sum - dmin = 30 - 1 = 29$.

C++	Python
<pre>#include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { ifstream f("A.txt"); long n,a,b,i,d,dmin=10000,sum=0; f >> n; for(i=0;i<n;i++) { f >> a >> b; if (a>b) { sum+=a; d=a-b; } else { sum+=b; d=b-a; } if ((d%3!=0)&&(d<dmin)) dmin=d; } if (sum%3==0) sum-=dmin; cout << sum; return 0; }</pre>	<pre>f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) sum=0 dmin=10000 for i in range(n): a,b = map(int,f.readline().split()) if a>b: sum+=a d=a-b else: sum+=b d=b-a if d%3!=0 and d<dmin: dmin=d if sum%3==0: sum-=dmin print(sum) f.close()</pre>

Пример 6. (Задача 2). Имеется набор данных, состоящий из пар положительных целых чисел. Необходимо выбрать из каждой пары ровно одно число так, чтобы сумма всех выбранных чисел делилась на 3 и при этом была максимально возможной. Гарантируется, что искомую сумму получить можно. Программа должна напечатать одно число – максимально возможную сумму, соответствующую условиям задачи.

Входные данные: Даны два входных файла: файл А (27-2a.txt) и файл В (27-2b.txt), каждый из которых содержит в первой строке количество пар N ($1 \leq N \leq 100000$). Каждая из следующих N строк содержит два натуральных числа, не превышающих 10 000.

Пример входного файла:

```
6
1 3
5 11
6 9
5 4
3 3
1 1
```

Для указанных входных данных значением искомой суммы должно быть число 30.

В ответе укажите два числа: сначала значение искомой суммы для файла А, затем для файла В.

Решение. Задача сразу усложняется, хотя из условия пропала только частица «не». Если сумма не делится на 3, то она при делении на 3 дает какой-либо остаток, 1 или 2. Чтобы она делилась на 3, нужно вычесть из нее число с тем же остатком (в прошлой задаче вычиталось число, не кратное 3, это более слабое условие).

Более того, возможно, нам придется сделать замены не в одной паре. Рассмотрим это на примере.

В левой таблице сумма составляется из максимальных чисел в паре, они выделены цветом. В правой таблице выделены числа (s), которые надо было выбрать, чтобы получить решение.

a	b	max(a, b)	sum
			0
1	3	3	3
5	12	12	15
6	4	6	21
15	4	15	36
4	4	4	40

a	b	s	sum
			0
1	3	1	1
5	12	12	13
6	4	4	17
15	4	15	32
4	4	4	36

К сожалению, заранее нельзя сказать, какие числа придется заменить. Поэтому мы будем хранить массив $dmin[]$, в нем будут разности с соответствующими остатками, но они могут складываться из сумм разностей в нескольких парах. В предыдущем примере нам надо было уменьшить 40 на величину с остатком 1, и она сложилась из замен в двух парах (2+2). В итоге из 40 мы вычли 4. Можно было заменить выбор в одной паре, 12 на 5, но тогда результат был бы хуже (33).

a	b	max(a, b)	sum	d= a-b	dmin[1]	dmin[2]	примечание	обновляем
			0		10000	10000		
1	3	3	3	2	10000	2	$ a-b < dmin[2]$, $ a-b \bmod 3 = 2$	dmin[2]
5	12	12	15	7	7	2	$ a-b < dmin[2]$, $ a-b \bmod 3 = 2$	dmin[1]
6	4	6	21	2	4	2	$ a-b + dmin[2] < dmin[1]$, $ a-b \bmod 3 = 2$ $(2+2) \bmod 3 = 1$	dmin[1]
15	4	15	36	11	4	2		
4	4	4	40	0	4	2		

Математика.

- Если $|a - b| \bmod 3 = p$, и $|a - b| < dmin[p]$, то можно обновить $dmin[p]$
- Если $(p + k) \bmod 3 = r$, и $|a - b| + dmin[k] < dmin[r]$, то можно обновить еще и $dmin[r]$

- Поскольку все элементы массива обновляются друг через друга, и это достаточно сложная структура, то лучше завести еще один массив $d[]$. В него записываем новые значения минимальных разностей, затем, когда все посчитано, копируем все в основной массив.
- $d[0] = dmin[0] = 0$ для общности, это позволяет все пересчитать за один цикл по k . При $k = 0$ имеем

```
if (dmin[k]+dd<dmin[(k+p)%3]):
    d[(k+p)%3]=dmin[k]+dd
```

поскольку $dmin[k]=dmin[0]=0$, практически код аналогичен

```
if (dd<dmin[p]):
    d[p]=dd
```

то есть происходит обновление $dmin[p]$. При $k > 0$ обновляются $dmin[(k + p)\%3]$.

C++	Python
<pre>#include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { ifstream f("A.txt"); long n,a,b,i,k,dmin[3],d[3],dd,sum=0,p; d[0]=dmin[0]=0; d[1]=d[2]=dmin[1]=dmin[2]=10000; f >> n; for(i=0;i<n;i++) { f >> a >> b; if (a>b) { sum+=a; dd=a-b; } else { sum+=b; dd=b-a; } p=dd%3; for(k=0;k<3;k++) if (dmin[k]+dd<dmin[(k+p)%3]) d[(k+p)%3]=dmin[k]+dd; for(k=0;k<3;k++) dmin[k]=d[k]; } sum-=dmin[sum%3]; cout << sum; return 0; }</pre>	<pre>f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) dmin=[10000]*3 d=[10000]*3 d[0]=0 dmin[0]=0 sum=0 print(n) for i in range(n): a,b = map(int,f.readline().split()) if a<b: a,b=b,a sum+=a dd=a-b p=dd%3 for k in range(3): if (dmin[k]+dd<dmin[(k+p)%3]): d[(k+p)%3]=dmin[k]+dd for k in range(3): dmin[k]=d[k] sum-=dmin[sum%3] print(sum) f.close()</pre>

Пример 7. Задача 13. Имеется набор данных, состоящий из положительных целых чисел. Необходимо определить количество пар элементов (a_i, a_j) этого набора, в которых индексы элементов последовательности различаются не меньше, чем на 7, и произведение элементов кратно 14.

Входные данные: Даны два входных файла: файл А (27-13a.txt) и файл В (27-13b.txt), каждый из которых содержит в первой строке количество чисел N ($1 \leq N \leq 100000$). Каждая из следующих N строк содержит натуральное число, не превышающее 1000.

Пример входного файла:

```
9
7
5
6
12
5
11
8
16
14
```

Для указанных входных данных количество подходящих пар должно быть равно 3. В приведённом наборе имеются три подходящие пары (7, 16), (7, 14), (5, 14), произведение элементов которых кратно 14, а индексы элементов последовательности различаются не меньше, чем на 7.

В ответе укажите два числа: сначала количество подходящих пар для файла А, затем для файла В.

Неэффективное решение организуется перебором пар. Здесь стоит обратить внимание на цикл, каким образом меняются индексы.

$$\begin{aligned} 0 \leq i < n, \\ 0 \leq j < n, \\ i + 7 \leq j \end{aligned}$$

Отсюда получаем

$$\begin{aligned} 0 \leq i < n - 7, \\ i + 7 \leq j < n. \end{aligned}$$

Pascal	C++	Python
<pre>var count,p,j,i,n: longint; A:array[0..9999] of longint; f:text; begin count:=0; assign(f,'A.txt'); reset(f); readln(f,n); for i:=0 to n-1 do readln(f,A[i]); for i:=0 to n-8 do for j:=i+7 to n-1 do begin p:=A[i]*A[j]; if (p mod 14 = 0) then count:=count+1 end; writeln(count); close(f); end.</pre>	<pre>#include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { long count=0,p,j,i,n; ifstream f("A.dat"); f>> n; int A[n]; for (i=0;i<n;i++) f>>A[i]; for (i=0;i<n-7;i++) for (j=i+7;j<n;j++) { p=A[i]*A[j]; if ((p%14==0)&&(p>pmax)) count++; } cout<<pmax; return 0; }</pre>	<pre>f=open('A.dat','r') n=int(f.readline()) A=[] for i in range(n): x=int(f.readline()) A.append(x) count=0 for i in range(n-7): for j in range(i+7,n): p=A[i]*A[j] if p%14==0 and p>pmax: count+=1 print(count) f.close()</pre>

Эффективное решение. Пусть к нам пришло очередное число, скажем, x . Мы можем умножить его на числа, пришедшие до него, но чтобы расстояние было не меньше 7. При этом:

- Если x кратно 14, его можно умножить на любое число, то есть, оно образует пару со всеми пришедшими до него числами;
- Если x кратно 7, но не кратно 2, его можно умножать на число, кратное 2, образуется столько пар, сколько на данный момент есть чисел, кратных 2;
- Если x кратно 2, но не кратно 7, его можно умножать на число, кратное 7, образуется столько пар, сколько на данный момент есть чисел, кратных 7;
- Если x не кратно ни 2, ни 7, его можно умножать на число, кратное 14, образуется столько пар, сколько на данный момент есть чисел, кратных 14;
- В специальный счетчик добавляем найденное количество пар, затем обновляем счетчики чисел с различными условиями;
- Для обеспечения условия на расстояние заведем массив *buff* размерности 7, в котором будем хранить 7 чисел, пришедших непосредственно перед x (буферный массив). Эти числа мы пока не можем использовать;
- Когда придет следующее число, мы достаем из буфера число, которое пришло раньше всех, и обновляем с его помощью счетчики;
- Первые 7 чисел просто считываем в массив.

Смысл переменных:

- i – номер числа
- x – текущее число
- *count* – счетчик пар
- k_{14} – количество чисел, кратных 14
- k_7 – количество чисел, кратных 7
- k_2 – количество чисел, кратных 2
- *buff* – буферный массив

i	x	<i>count</i>	k_{14}	k_7	k_2	<i>buff</i>	с чем образует пару	обновляем
		0	0	0	0			
0	7	0	0	0	0	7		
1	5	0	0	0	0	7, 5		
2	6	0	0	0	0	7, 5, 6		
3	12	0	0	0	0	7, 5, 6, 12		
4	5	0	0	0	0	7, 5, 6, 12, 5		
5	11	0	0	0	0	7, 5, 6, 12, 5, 11		
6	8	0	0	0	0	7, 5, 6, 12, 5, 11, 8		
7	16	1	0	1	0	5, 6, 12, 5, 11, 8, 16	7 (+ k_7)	k_7
8	14	3	0	1	0	6, 12, 5, 11, 8, 16, 14	7, 5 (+($i-6$))	
9	4	4	0	1	1	12, 5, 11, 8, 16, 14, 4	7 (+ k_7)	k_2

В первой программе из буферного массива каждый раз извлекается элемент *buff*[0], затем массив сдвигается, и число x добавляется в конец. Во второй программе используется идея циклического массива, извлекается элемент *buff*[$i\%7$], затем на его место записывается x . В этом случае сдвиг массива не нужен, программа работает быстрее.

Pascal	C++	Python
<pre> var count,k14,k7,k2,i,j,n: longint; x,y:integer; buff:array[0..6] of integer; f:text; begin assign(f,'A.txt'); reset(f); count:=0; k14:=0; k7:=0; k2:=0; readln(f,n); for i:=0 to 6 do begin readln(f,buff[i]); for i:=0 to n-8 do begin readln(f,x); y:=buff[0]; if(y mod 14 = 0) then k14:=k14+1; if(y mod 7 = 0) then k7:=k7+1; if(y mod 2 = 0) then k2:=k2+1; if(x mod 14 = 0) then count:=count+1; else if(x mod 7 = 0) then count:=count+k2; else if(x mod 2 = 0) then count:=count+k7; else count:=count+k14; for j:=0 to 5 do buff[j]:=buff[j+1]; buff[6]:=x; end; writeln(count); close(f); end. </pre>	<pre> #include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { int x,y,buff[7]; long k14,k7,k2,n,i,j,count; ifstream f("A.txt"); f>>n; count=k14=k7=k2=0; for(i=0;i<n;i++) f>>buff[i]; for(i=0;i<n-7;i++) { f>>x; y=buff[0]; if(y%14==0) k14++; if(y%7==0) k7++; if(y%2==0) k2++; if(x%14==0) count+=(i+1); else if (x%7==0) count+=k2; else if (x%2==0) count+=k7; else count+=k14; for (j=0;j<6;j++) buff[j]=buff[j+1]; buff[6]=x; } cout<<count; return 0; } </pre>	<pre> f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) k14=k7=k2=count=0 buff=[] for i in range(7): x=int(f.readline()) buff.append(x) for i in range(n-7): x=int(f.readline()) y=buff[0] if(y%14==0): k14+=1 if(y%7==0): k7+=1 if(y%2==0): k2+=1 if(x%14==0): count+=(i+1); elif (x%7==0): count+=k2 elif (x%2==0): count+=k7 else: count+=k14 for j in range(6): buff[j]=buff[j+1] buff.append(x) print(count) f.close() </pre>

Pascal	C++	Python
<pre> var count,k14,k7,k2,i,j,n: longint; x,y:integer; buff:array[0..6] of integer; f:text; begin assign(f,'A.txt'); reset(f); count:=0; k14:=0; k7:=0; k2:=0; readln(f,n); for i:=0 to 6 do begin readln(f,buff[i]); for i:=0 to n-8 do begin readln(f,x); y:=buff[i%7]; if(y mod 14 = 0) then k14:=k14+1; if(y mod 7 = 0) then k7:=k7+1; if(y mod 2 = 0) then k2:=k2+1; if(x mod 14 = 0) then count:=count+1; else if(x mod 7 = 0) then count:=count+k2; else if(x mod 2 = 0) then count:=count+k7; else count:=count+k14; buff[i%7]:=x; end; writeln(count); close(f); end. </pre>	<pre> #include<iostream> #include<fstream> using namespace std; int main() { int x,y,buff[7]; long k14,k7,k2,n,i,j,count; ifstream f("A.txt"); f>>n; count=k14=k7=k2=0; for(i=0;i<n;i++) f>>buff[i]; for(i=0;i<n-7;i++) { f>>x; y=buff[i%7]; if(y%14==0) k14++; if(y%7==0) k7++; if(y%2==0) k2++; if(x%14==0) count+=(i+1); else if (x%7==0) count+=k2; else if (x%2==0) count+=k7; else count+=k14; buff[i%7]=x; } cout<<count; return 0; } </pre>	<pre> f=open('A.txt','r') n=int(f.readline()) k14=k7=k2=count=0 buff=[] for i in range(7): x=int(f.readline()) buff.append(x) for i in range(n-7): x=int(f.readline()) y=buff[i%7] if(y%14==0): k14+=1 if(y%7==0): k7+=1 if(y%2==0): k2+=1 if(x%14==0): count+=(i+1); elif (x%7==0): count+=k2 elif (x%2==0): count+=k7 else: count+=k14 buff[i%7]=x print(count) f.close() </pre>