

Решения задания  
по направлению «Прикладная математика»

Профиль  
«Системы управления и обработки информации в инженерии»

Задание включает 5 задач.

Задача 1.(20 баллов)

(дифференциальные уравнения, теория управления)

Для объекта

$\frac{dx}{dt} = bu$ , при  $x(0) = x_0$ , построить управление вида  $u = -cx$ , минимизирующее

функционал качества  $y = \frac{1}{2} \cdot \int_{t_0}^{t_f} (q \cdot x^2 + r \cdot u) dt$ ;  $t_f \rightarrow \infty$ ;

Оценить влияние соотношения параметров функционала качества  $q$  и  $r$  на переходной процесс в управляемом объекте.

Решение задачи 1.

1. Составим дифференциальное уравнение Риккати

$$\dot{S} = -SA - A^T S - Q_1 + SBQ_2^{-1}B^T S$$

Для параметров заданных объекта и функционала качества

$$A = 0; \quad B = b; \quad Q_1 = q; \quad Q_2 = r;$$

$$\dot{S} = -q + S^2 b^2 \frac{1}{r}.$$

2. Стационарное положительное решение для  $S$

$$S = \sqrt{\frac{q \cdot r}{b^2}} = \frac{1}{b} \sqrt{q \cdot r}.$$

3. Оптимальное управление

$$u = -Q_2^{-1}B^T S \cdot x; \quad C = \sqrt{\frac{q}{r}};$$

4. Уравнение управляемого объекта

$$\frac{dx}{dt} = -b \sqrt{\frac{q}{r}} \cdot x.$$

Это апериодическое звено с постоянной времени  $\tau = \frac{1}{b} \sqrt{\frac{r}{q}}$

$$x(t) = x_0 \cdot e^{-t/\tau};$$

Таким образом, чем больше отношение  $r/q$ , тем меньше постоянная времени  $\tau$  и, тем быстрее сходится процесс стабилизации, который характеризуется экспонентой.

### Задача 2.(20 баллов)

(теория управления)

Построить в плоскости комплексного переменного амплитудно-фазовую характеристику (АФХ) идеального ПИД регулятора. Указать характерные точки на построенной АФХ.

*Указание.* Математическая модель регулятора представляет собой линейную комбинацию пропорционального интегрирующего и дифференцирующего звеньев, то есть имеет передаточную функцию  $W(s) = a_1 + a_2 \frac{1}{s} + a_3 s$ , ( $a_i > 0$ ).

#### Решение задачи 2.

Согласно определению АФХ строится на комплексной плоскости и представляет собой геометрическое место концов векторов (годограф), соответствующих частотной передаточной функции  $W(j\omega)$  при изменении частоты от нуля до бесконечности.

Преобразуем исходную передаточную функцию в частотную передаточную функцию:

$$W(j\omega) = a_1 + a_2 \frac{1}{j\omega} + a_3 j\omega = a_1 + j \left( a_3 \omega - a_2 \frac{1}{\omega} \right).$$

Из приведенного соотношения видно, что действительная часть  $W(j\omega)$  не зависит от величины  $\omega$  и равна  $a_1$ , то есть АФХ располагается параллельно мнимой оси на расстоянии  $a_1$  от нее. При  $\omega = 0$  мнимая часть  $W(j\omega)$  равна  $-\infty$ , при  $\omega = \infty$  мнимая часть  $W(j\omega)$  равна  $+\infty$ . Из сказанного следует, АФХ располагается параллельно мнимой оси на расстоянии  $a_1$  от нее и меняется в пределах  $-\infty$  и  $+\infty$ , то есть пересекает действительную ось плоскости комплексного переменного. Найдем значение  $\omega$ , при котором это происходит. Оно определяется из соотношения

$$\left( a_3 \omega - a_2 \frac{1}{\omega} \right) = 0, \Rightarrow \omega = \sqrt{a_2/a_3}.$$

### Задача 3.(10 баллов)

(линейная алгебра)

Найти ортогональный базис подпространства решений линейной однородной системы уравнений:

$$\begin{cases} x_1 - 3x_2 + 2x_3 + 5x_4 + 9x_5 = 0 \\ 2x_1 - x_2 - x_3 + 3x_5 = 0 \\ 3x_1 - 4x_2 + x_3 + 5x_4 + 12x_5 = 0 \end{cases}$$

**Решение к задаче 3.**

Обозначим  $L \subset \mathfrak{R}^5$  - подпространство решений представленной системы. Решим эту систему уравнений методом Гаусса и найдем фундаментальную систему решений, т.е. один из базисов подпространства  $L$ . Запишем расширенную матрицу системы и элементарными преобразованиями строк этой матрицы приведем ее к ступенчатой матрице:

$$\begin{pmatrix} 1 & -3 & 2 & 5 & 9 & 0 \\ 2 & -1 & -1 & 0 & 3 & 0 \\ 3 & -4 & 1 & 5 & 12 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 1 & -3 & 2 & 5 & 9 & 0 \\ 0 & 5 & -5 & -10 & -15 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 1 & -3 & 2 & 5 & 9 & 0 \\ 0 & 1 & -1 & -2 & -3 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -1 & -2 & -3 & 0 \end{pmatrix}$$

Используя последнюю матрицу, записываем систему уравнений, равносильную исходной:

$$\begin{cases} x_1 - x_3 - x_4 = 0 \\ x_2 - x_3 - 2x_4 - 3x_5 = 0 \end{cases}$$

Запишем решения  $\vec{x} \in L$  последней системы сначала в координатном виде, а затем в векторном виде, используя параметрическую форму:

$$\begin{cases} x_1 = t_1 + t_2 \\ x_2 = t_1 + 2t_2 + 3t_3 \\ x_3 = t_1 \\ x_4 = t_2 \\ x_5 = t_3 \end{cases} \Leftrightarrow \vec{x} = \begin{pmatrix} t_1 + t_2 \\ t_1 + 2t_2 + 3t_3 \\ t_1 \\ t_2 \\ t_3 \end{pmatrix} = t_1 \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + t_2 \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + t_3 \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \quad \forall t_1, t_2, t_3 \in \mathfrak{R}$$

Таким образом, фундаментальная система решений (т.е. базис подпространства решений) – это три вектора

$$\vec{a}_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}; \quad \vec{a}_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}; \quad \vec{a}_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}.$$

Но эти векторы не образуют ортогональный базис, например,  $(\vec{a}_1, \vec{a}_2) = 1 \neq 0$ .

Ортогонализируем систему векторов  $\vec{a}_1, \vec{a}_2, \vec{a}_3$  методом Грама-Шмидта, т.е. построим новые векторы  $\vec{b}_1, \vec{b}_2, \vec{b}_3$ , которые будут попарно ортогональны и будут являться требуемым ортогональным базисом подпространства  $L$ .

$$1. \vec{b}_1 = \vec{a}_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}; \quad 2. \vec{b}_2 = \vec{a}_2 - \lambda \vec{b}_1, \quad \text{где } \lambda = \frac{(\vec{a}_2, \vec{b}_1)}{(\vec{b}_1, \vec{b}_1)} = \frac{3}{3} = 1, \Rightarrow \vec{b}_2 = \vec{a}_2 - \vec{b}_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix};$$

$$3. \quad \vec{b}_3 = \vec{a}_3 - \lambda_1 \vec{b}_1 - \lambda_2 \vec{b}_2, \quad \text{где } \lambda_1 = \frac{(\vec{a}_3, \vec{b}_1)}{(\vec{b}_1, \vec{b}_1)} = \frac{3}{3} = 1, \quad \lambda_2 = \frac{(\vec{a}_3, \vec{b}_2)}{(\vec{b}_2, \vec{b}_2)} = \frac{3}{3} = 1.$$

$$\Rightarrow \vec{b}_3 = \vec{a}_3 - \vec{b}_1 - \vec{b}_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \\ 0 \\ -1 \\ 1 \end{pmatrix}.$$

Ответ:

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}; \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}; \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \\ -1 \\ 1 \end{pmatrix}.$$

Замечание. Ответ может быть другим, но полученные другие три вектора должны быть:

- Решением исходной системы (что легко проверяется подстановкой);
- Попарно ортогональными, что легко проверяется при помощи вычисления скалярных произведений.

#### Задача 4.(20 баллов)

(шифрование и криптография)

В таблицу, состоящую из 28 строк и 29 столбцов, внесены буквы русского алфавита, размещенные в случайном порядке, первый столбец включает порядковые номера строк (табл.1). Необходимо прочитать фразу, которая зашифрована в данной таблице, используя в качестве подсказки пример (табл.2).

1	А	П	Ч	Ц	И	Щ	Ю	И	Э	Б	Ь	Н	Щ	Э	Д	С	Ч	И	Щ	Ц	Ь	Ф	Л	Х	Е	У	Г	Р
2	Л	Т	И	Ф	Э	Ю	З	М	И	Ч	Я	А	Я	Ц	Э	Н	У	Щ	М	Я	Ц	Л	Ф	Щ	Я	А	Р	К
3	Т	И	О	К	Б	З	Д	Н	Щ	И	Е	Щ	О	С	Ь	Л	О	М	Т	Д	О	Ц	Х	А	У	Г	А	С
4	П	Ч	А	Щ	К	Ч	Х	Э	Б	Ь	Н	Я	Н	Ю	С	Д	Х	Г	Я	М	Ч	Ч	А	У	Щ	Е	М	Э
5	Д	Ь	Ц	И	Я	Х	Щ	Е	М	Э	Ю	Б	Ц	Н	А	У	Ж	У	И	Е	Ю	О	Щ	Ь	Х	Р	У	Г
6	Н	В	Ж	Е	Е	У	М	У	Р	Е	З	Т	У	Л	Т	К	М	В	Г	В	У	И	Е	Р	Н	К	О	Х
7	М	Л	Н	Н	У	О	Б	Щ	Ь	Н	Щ	З	С	Ч	Н	Э	Д	Т	В	Ь	Е	Т	У	Ф	А	М	Д	Л
8	Е	Б	П	Л	О	А	О	Х	Н	Р	К	Ц	Ч	Ж	Б	В	И	О	К	Ф	В	З	Ч	Е	С	О	Б	И
9	В	К	Д	У	Л	К	Н	В	Е	М	Б	С	Д	О	Ж	Х	Т	Ж	Е	И	М	У	Ц	Д	Р	Ч	С	М
10	К	А	Т	Ч	З	Р	И	К	Ч	Л	Ц	Е	И	Б	Р	О	В	Ф	Д	Ч	Л	Е	Б	Л	О	Х	Е	Б
11	Ж	Н	Л	Ж	Н	Г	Л	Б	Х	В	И	У	З	Р	Г	А	Э	З	Ч	К	Я	Х	П	С	Г	Д	Л	О

**Олимпиада для студентов и выпускников - 2016 г.**

12	Б	Е	Ф	А	П	Н	Р	О	Ц	Щ	Ч	К	Л	Д	В	Т	Н	Л	О	Т	Б	Ж	Т	Б	М	Н	К	Е
13	Ч	М	В	П	Ж	И	К	З	В	Ж	С	И	Б	Х	Х	Ж	Г	К	Ж	П	А	М	С	Т	Д	С	Ф	Д
14	П	Ж	С	Т	Ф	М	В	П	Л	К	М	Д	Ж	Т	У	Е	Щ	Д	У	Л	Х	Щ	Ь	М	Т	Я	Х	У
15	Ф	Д	З	О	Г	П	Е	Ь	О	Х	А	О	Р	А	О	И	Л	Р	З	Щ	И	Б	Д	П	В	Л	И	Н
16	О	Ц	К	Г	Х	Л	Ф	Л	Г	Д	О	Л	Ф	У	Ц	М	Б	Н	Ц	Ж	Г	П	Я	Н	Ч	Ж	Н	Ж
17	З	Ф	Б	З	Р	Ф	Г	Д	Т	Ц	Л	Р	В	З	Л	Г	Р	Е	Л	А	К	С	М	Ч	Л	Ф	В	П
18	Ш	С	У	М	Т	Ж	У	Т	Ж	О	Г	Ф	К	Щ	И	Щ	З	Ь	А	С	Ж	Д	Р	Ж	Ф	Б	П	З
19	И	О	Г	Д	Ц	Б	П	Ф	К	А	Р	Ж	Х	Е	П	Ф	К	Х	П	У	П	Ь	В	О	К	Т	Ц	Ч
20	Г	Ю	М	Р	М	Е	Ь	Г	Ф	З	Д	М	А	Ь	М	Ь	Ф	Ю	Б	О	С	К	Н	Г	Ц	З	Ж	В
21	Э	З	Р	Б	А	С	Т	Р	Д	С	У	Ь	Т	И	Е	Р	Е	Ц	С	Х	Д	Я	З	Ц	Ж	П	Ь	Ц
22	Ь	Щ	Ю	Я	С	В	Я	Ж	Я	Г	П	В	Э	П	Ч	Ч	Ю	А	Н	Э	З	В	Э	Ю	Б	И	Т	Щ
23	С	Х	Е	С	Д	Ь	Ж	А	С	У	Э	Х	М	Г	Щ	П	Ц	Я	Х	Н	Щ	Р	И	К	Ь	Э	Э	Ф
24	Х	Г	Я	Э	Ю	Т	Э	Ц	У	Т	Х	Ч	П	М	Ю	З	Я	С	Ю	Б	Р	Ю	Г	Э	П	В	З	Ь
25	Я	Я	Ь	Ю	В	Я	Ч	Я	З	П	В	Ю	Е	К	Ф	Ю	П	Б	Э	Г	Т	Н	О	З	И	Ю	Ю	А
26	Р	У	Щ	В	Ь	Ц	А	Ч	Ю	Я	Ф	Э	Г	В	З	Ц	Ь	Ч	Р	Ю	Ф	А	Ж	В	Ю	Ь	Щ	Я
27	Ю	Э	Х	Ь	Щ	Д	С	Ю	А	Ф	Т	П	Ю	Я	К	Я	А	Э	Ф	Р	Н	Э	Ю	Я	З	Ц	Я	Т
28	У	Р	Э	Х	Ч	Э	Ц	С	П	Ю	Ж	Г	Ь	Ф	Я	Б	С	П	Ь	З	Э	Г	К	И	Э	Щ	Ч	Ю

*Табл.1*

Пример:

1	У	Ч	А	У	И
2	Ч	И	И	А	Д
3	И	А	Д	Ч	У
4	А	У	Ч	Д	Ч
5	Д	Д	У	Ч	А

*Табл.2*

Для прочтения текста необходимо знать 2 числа: 1 и 5. Эти числа являются порядковым номерами строк, в которых содержатся буквы зашифрованного слова, которые будут чередоваться, как показано в примере.

Порядковые номера строк, используемых для прочтения текста в задании,  $u$  и  $v$  являются значениями следующих выражений:

$$u = 3^{205},$$

$$v = 3^{129}.$$

Принцип вычисления требуется установить, ориентируясь на следующие подсказки:

$$3^1 = 3,$$

$$3^2 = 2,$$

$$3^3 = 6,$$

$$3^4 = 4,$$

$$3^5 = 5.$$

**Решение задачи 4.**

Для получения приведенных в подсказках значений требуется брать значение остатка по модулю 7 от числа, записанного в левой части каждого из равенств. Установив данный принцип вычислений (взятие остатка по модулю 7), можно установить, что  $u = 3^{205} = 3$ , а  $v = 3^{129} = 6$ . Тогда зашифрованная фраза читается в строках 3 и 6, чередуя их через каждый символ, как показано на рисунке. Зашифрованная фраза: «Твоё будущее только в твоих руках».

Олимпиада для студентов и выпускников - 2016 г.

1	А	П	Ч	Ц	И	Ш	Ю	И	Э	Б	Ь	Н	Ш	Э	Д	С	Ч	И	Ш	Ц	Ь	Ф	Л	Х	Е	У	Г	Р
2	Л	Т	И	Ф	Э	Ю	З	М	И	Ч	Я	А	Я	Ц	Э	Н	У	Ш	М	Я	Ц	Л	Ф	Ш	Я	А	Р	К
3	Т	И	О	К	Б	З	Д	Н	Ш	И	Е	Ш	О	С	Ь	Л	О	М	Т	Д	О	Ц	Х	А	У	Г	А	С
4	П	Ч	А	Ш	К	Ч	Х	Э	Б	Ь	Н	Я	Н	Ю	С	Д	Х	Г	Я	М	Ч	Ч	А	У	Ш	Е	М	Э
5	Д	Ь	Ц	И	Я	Х	Ш	Е	М	Э	Ю	Б	Ц	Н	А	У	Ж	У	И	Е	Ю	О	Ш	Ь	Х	Р	У	Г
6	Н	В	Ж	Е	Е	У	М	У	Р	Е	З	Т	У	Л	Т	К	М	В	Г	В	У	И	Е	Р	Н	К	О	Х
7	М	Л	Н	Н	У	О	Б	Ш	Ь	Н	Ш	З	С	Ч	Н	Э	Д	Т	В	Ь	Е	Т	У	Ф	А	М	Д	Л
8	Е	Б	П	Л	О	А	О	Х	Н	Р	К	Ц	Ч	Ж	Б	В	И	О	К	Ф	В	З	Ч	Е	С	О	Б	И
9	В	К	Д	У	Л	К	Н	В	Е	М	Б	С	Д	О	Ж	Х	Т	Ж	Е	И	М	У	Ц	Д	Р	Ч	С	М
10	К	А	Т	Ч	З	Р	И	К	Ч	Л	Ц	Е	И	Б	Р	О	В	Ф	Д	Ч	Л	Е	Б	Л	О	Х	Е	Б
11	Ж	Н	Л	Ж	Н	Г	Л	Б	Х	В	И	У	З	Р	Г	А	Э	З	Ч	К	Я	Х	П	С	Г	Д	Л	О
12	Б	Е	Ф	А	П	Н	Р	О	Ц	Ш	Ч	К	Л	Д	В	Т	Н	Л	О	Т	Б	Ж	Т	Б	М	Н	К	Е
13	Ч	М	В	П	Ж	И	К	З	В	Ж	С	И	Б	Х	Х	Ж	Г	К	Ж	П	А	М	С	Т	Д	С	Ф	Д
14	Ц	Ж	С	Т	Ф	М	В	П	Л	К	М	Д	Ж	Т	У	Е	Ш	Д	У	Л	Х	Ш	Ь	М	Т	Я	Х	У
15	Ф	Д	З	О	Г	П	Е	Ь	О	Х	А	О	Р	А	О	И	Л	Р	З	Ш	И	Б	Д	П	В	Л	И	Н
16	О	Ц	К	Г	Х	Л	Ф	Л	Г	Д	О	Л	Ф	У	Ц	М	Б	Н	Ц	Ж	Г	П	Я	Н	Ч	Ж	Н	Ж
17	З	Ф	Б	З	Р	Ф	Г	Д	Т	Ц	Л	Р	В	З	Л	Г	Р	Е	Л	А	К	С	М	Ч	Л	Ф	В	П
18	Ш	С	У	М	Т	Ж	У	Т	Ж	О	Г	Ф	К	Ш	И	Ш	З	Ь	А	С	Ж	Д	Р	Ж	Ф	Б	П	З
19	И	О	Г	Д	Ц	Б	П	Ф	К	А	Р	Ж	Х	Е	П	Ф	К	Х	П	У	П	Ь	В	О	К	Т	Ц	Ч
20	Г	Ю	М	Р	М	Е	Ь	Г	Ф	З	Д	М	А	Ь	М	Ь	Ф	Ю	Б	О	С	К	Н	Г	Ц	З	Ж	В
21	Э	З	Р	Б	А	С	Т	Р	Д	С	У	Ь	Т	И	Е	Р	Е	Ц	С	Х	Д	Я	З	Ц	Ж	П	Ь	Ц
22	Ь	Ш	Ю	Я	С	В	Я	Ж	Я	Г	П	В	Э	П	Ч	Ч	Ю	А	Н	Э	З	В	Э	Ю	Б	И	Т	Ш
23	С	Х	Е	С	Д	Ь	Ж	А	С	У	Э	Х	М	Г	Ш	П	Ц	Я	Х	Н	Ш	Р	И	К	Ь	Э	Э	Ф
24	Х	Г	Я	Э	Ю	Т	Э	Ц	У	Т	Х	Ч	П	М	Ю	З	Я	С	Ю	Б	Р	Ю	Г	Э	П	В	З	Ь
25	Я	Я	Ь	Ю	В	Я	Ч	Я	З	П	В	Ю	Е	К	Ф	Ю	П	Б	Э	Г	Т	Н	О	З	И	Ю	Ю	А
26	Р	У	Ш	В	Ь	Ц	А	Ч	Ю	Я	Ф	Э	Г	В	З	Ц	Ь	Ч	Р	Ю	Ф	А	Ж	В	Ю	Ь	Ш	Я
27	Ю	Э	Х	Ь	Ш	Д	С	Ю	А	Ф	Т	П	Ю	Я	К	Я	А	Э	Ф	Р	Н	Э	Ю	Я	З	Ц	Я	Т
28	У	Р	Э	Х	Ч	Э	Ц	С	П	Ю	Ж	Г	Ь	Ф	Я	Б	С	П	Ь	З	Э	Г	К	И	Э	Ш	Ч	Ю

## Задача 5.(30 баллов)

(операционные системы, системное программирование)

Определить значения переменных  $a, b, c, d, n, k, m, n1, n2, n3$  после выполнения фрагмента программы на языке программирования Си в UNIX – подобной операционной системе. Обосновать свое решение.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <stdlib.h>
void main()
{ int a=0, b, c, d, k, m, n, s, n1, n2, n3, p[2];
  char buf[5000];
  close(1);
  pipe(p);
  if( fork()==0)
  {close(p[0]);
   close(0);
   creat("a.txt", 0664);
   a=open("a.txt", 0);
   b=write(a, "aaaa", 10);
   c=read(0, buf, 1);
   d=write(p[1], "aaa", 2);
   exit(0);
  }
  else
  {wait(&s);
   close(p[1]);
   n=creat("b.txt", 640);
   k=read(p[0], buf, 50000);
   m=dup(a);
   n1=open("a.txt", 1);
   n2=write(n1, "aa", 1);
   n3=read(n2, buf, 4);
  }
}
```

## Решение к задаче 5.

При создании процесса автоматически открываются файлы стандартного ввода, стандартного вывода и стандартного протокола с пользовательскими дескрипторами 0, 1 и 2, соответственно.

Далее, закрывается файл с пользовательским дескриптором 1 – *close(1)*. Открывается файл межпроцессного канала *pipe(p)* с пользовательскими дескрипторами  $p[0]=1$  и  $p[1]=3$ . После чего процесс создает процесс-потомок с помощью системного вызова *fork()*. Таблица пользовательских дескрипторов открытых файлов у «процесса-отца» и у «процесса-сына» одинаковы. Далее эти процессы функционируют независимо друг от друга.

«Процесс-сын» закрывает файлы с пользовательскими дескрипторами  $p[0]=1$  и 0 – *close(p[0])* и *close(0)*. Создает файл *a.txt* с пользовательским дескриптором 0 –

## Олимпиада для студентов и выпускников - 2016 г.

`creat("a.txt", 0664)`. Открывает файл `a.txt` для чтения – `open("a.txt", 0)`. Системный вызов `open()` возвращает номер первой свободной строки в таблице пользовательских дескрипторов открытых файлов процесса 1, т.е.  $a=1$ . Далее, в файл с пользовательским дескриптором `a` осуществляется запись 10 символов, начиная со строки `aaaa` – `write(a, "aaaa", 10)`, но так как файл с дескриптором `a` открыт только для чтения, системный вызов `write()` вернет -1, т.е.  $b=-1$ . После этого производится чтение из файла с пользовательским дескриптором 0 – `read(0, buf, 1)`, но файл с дескриптором 0 создан с помощью системного вызова `creat()`, а `creat()` при создании открывает файл только на запись, поэтому `read()` вернет значение -1, т.е.  $c=-1$ . Системный вызов `write(p[1], "aaa", 2)` осуществляет запись в файл с пользовательским дескриптором  $p[1]=3$  двух байтов, поэтому  $d=2$ . С помощью функции `exit()` («процесс-сын» завершается).

«Процесс-отец» дождавшись завершения «процесса-сына» (`wait()`), закрывает файл с пользовательским дескриптором  $p[1]=3$ . Создает и открывает на запись файл `b.txt` с с первым свободным пользовательским дескриптором, т.е.  $n=3$ . Считывает из межпроцессного канала, т.е. из файла с пользовательским дескриптором  $p[0]=1$  50000 байтов, но т.к. в канале находится всего два байта, системный вызов `read()` вернет 2, т.е.  $k=2$ . Далее, происходит копирование дескриптора файла `a` на первую свободную строку в таблице пользовательских дескрипторов файлов процесса (`dup(a)`), а это 4 строка, т.е.  $m=4$ . При этом необходимо учитывать, что значение `a` для «процесса-отца» равно 0 (это файл стандартного ввода). Далее, файл `a.txt` открывается на запись. Системный вызов `open()` вернет номер первой свободной строки в таблице пользовательских дескрипторов открытых файлов процесса, а это 5, т.е.  $n1=5$ . После чего осуществляется запись одного байта в файл с пользовательским дескриптором  $n1=5$ . Системный вызов `write()` вернет 1, т.е.  $n2=1$ . А при чтении из файла с пользовательским дескриптором  $n2=p[0]=1$  (т.е. межпроцессного канала) будет получен код ответа 0, что означает конец файла, т.к. перед этим всю информацию из этого файла уже считали. Таким образом,  $n3=0$ . «Процесс-отец» завершается.

Значения переменных после выполнения этого фрагмента программы можно занести в таблицу:

	<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>	<i>d</i>	<i>n</i>	<i>k</i>	<i>m</i>	<i>n1</i>	<i>n2</i>	<i>n3</i>
«Процесс-отец»	0	?	?	?	3	2	4	5	1	0
«Процесс-сын»	1	-1	-1	2	?	?	?	?	?	?