

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ  
федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования  
«Тольяттинский государственный университет»

Б1.О.06.02  
(индекс дисциплины)

**РАБОЧАЯ ПРОГРАММА ДИСЦИПЛИНЫ**

**Избранные вопросы теоретической информатики 2**

(наименование дисциплины)

по направлению подготовки  
01.04.02 Прикладная математика и информатика

направленность (профиль)  
Математическое моделирование

Форма обучения: очная

Год набора: 2022

Общая трудоемкость: 5 ЗЕ

**Распределение часов дисциплины по семестрам**

Семестр	2	Итого
Форма контроля	Экзамен	
<b>Вид занятий</b>		
Лекции	8	8
Лабораторные		
Практические	16	16
Руководство: курсовые работы (проекты) / РГР		
Промежуточная аттестация	0,35	0,35
Контактная работа	24,35	24,35
Самостоятельная работа	120	120
Контроль	35,65	35,65
<b>Итого</b>	<b>180</b>	<b>180</b>

Рабочую программу составил(и):  
Доцент кафедры «Прикладная математика и информатика», к. ф.-м. н., Лелонд О.В.

---

(должность, ученое звание, степень, Фамилия И.О.)

---

(должность, ученое звание, степень, Фамилия И.О.)

Рецензирование рабочей программы дисциплины:



Отсутствует



Рецензент

---

(должность, ученое звание, степень, Фамилия И.О.)

Рабочая программа дисциплины составлена на основании ФГОС ВО и учебного плана  
направления подготовки

01.04.02 Прикладная математика и информатика

---

**Срок действия рабочей программы дисциплины до «31» августа 2024 г.**

УТВЕРЖДЕНО

На заседании кафедры  
«Прикладная математика и информатика»

---

(протокол заседания № 2 от «15» сентября 2021 г.).

### 1. Цель освоения дисциплины

Цель освоения дисциплины – формирование у студентов знаний о машинах Тьюринга, рекурсивных функциях, нормальных алгоритмах.

### 2. Место дисциплины в структуре ОПОП ВО

Дисциплины и практики, на освоении которых базируется данная дисциплина: Избранные вопросы теоретической информатики 1.

Дисциплины и практики, для которых освоение данной дисциплины необходимо как предшествующее: Избранные вопросы математического моделирования, Производственная практика (научно-исследовательская работа).

### 3. Планируемые результаты обучения

Формируемые и контролируемые компетенции (код и наименование)	Индикаторы достижения компетенций (код и наименование)	Планируемые результаты обучения
ОПК-4 Способен комбинировать и адаптировать существующие информационно-коммуникационные технологии для решения задач в области профессиональной деятельности с учетом требований информационной безопасности	ОПК-4.1 Анализирует методы и средства решения актуальных задач профессиональной деятельности на основе информационной и библиографической культуры с применением информационно-коммуникационных технологий и с учетом основных требований информационной безопасности	Знать: методы и средства решения актуальных задач профессиональной деятельности на основе информационной и библиографической культуры Уметь: учитывать требования информационной безопасности Владеть: способами решения актуальных задач профессиональной деятельности на основе информационной и библиографической культуры с применением информационно-коммуникационных технологий и с учетом основных требований информационной безопасности
	ОПК-4.2 Демонстрирует возможности комбинировать и адаптировать существующие информационно-коммуникационные технологии для решения задач в области профессиональной деятельности с учетом требований информационной	Знать: методы адаптации существующих информационно-коммуникационных технологий для решения задач в области профессиональной деятельности с учетом требований информационной безопасности Уметь: комбинировать существующие информационно-коммуникационные технологии для решения задач в области профессиональной деятельности с

<b>Формируемые и контролируемые компетенции</b> (код и наименование)	<b>Индикаторы достижения компетенций</b> (код и наименование)	<b>Планируемые результаты обучения</b>
	безопасности	<p>учетом требований информационной безопасности</p> <p>Владеть: навыками комбинирования и адаптации существующих информационно-коммуникационных технологий для решения задач в области профессиональной деятельности с учетом требований информационной безопасности</p>
	ОПК-4.3 Оценивает стандартные задачи профессиональной деятельности на основе информационной и библиографической культуры с применением информационно-коммуникационных технологий и с учетом основных требований информационной безопасности	<p>Знать: методы оценки стандартных задач профессиональной деятельности на основе информационной и библиографической культуры с применением информационно-коммуникационных технологий и с учетом основных требований информационной безопасности</p> <p>Уметь: оценивать стандартные задачи профессиональной деятельности на основе информационной и библиографической культуры с применением информационно-коммуникационных технологий и с учетом основных требований информационной безопасности</p> <p>Владеть: способами оценки стандартных задач профессиональной деятельности на основе информационной и библиографической культуры с применением информационно-коммуникационных технологий и с учетом основных требований информационной безопасности</p>

#### 4. Структура и содержание дисциплины

Модуль (раздел)	Вид учебной работы	Наименование тем занятий (учебной работы)	Семестр	Объем, ч.	Баллы	Интерактив, ч.	Формы текущего контроля (наименование оценочного средства)
Модуль 1. Машины Тьюринга	Лек	Понятие машины Тьюринга. Машина Тьюринга как средство преобразования слов. Конструирование машин Тьюринга.	2	2	-	-	Контрольная работа, экзамен
	Пр	Применение машин Тьюринга к словам. Конструирование машин Тьюринга.		2	-	-	
	Пр	Вычислимые по Тьюрингу функции. Правильная вычислимость функций на машине Тьюринга. Композиция машин Тьюринга.		2	-	-	
	Пр	Контрольная работа по теме «Машины Тьюринга».		2	-	-	
	СР	Работа с лекционным материалом и учебной литературой, выполнение домашних заданий.		24	-	-	
Модуль 2. Рекурсивные функции	Лек	Основные понятия теории рекурсивных функций. Тезис Черча. Вычислимость по Тьюрингу примитивно рекурсивных функций. Функции Аккермана. Вычислимость по Тьюрингу частично рекурсивных функций. Частичная рекурсивность функций, вычислимых по Тьюрингу.	2	2	-	-	Коллоквиум, экзамен
	Пр	Основные понятия теории рекурсивных функций. Тезис Черча.		2	-	-	

Модуль (раздел)	Вид учебной работы	Наименование тем занятий (учебной работы)	Семестр	Объем, ч.	Баллы	Интерактив, ч.	Формы текущего контроля (наименование оценочного средства)
Модуль 3. Нормальные алгоритмы Маркова	Пр	Вычислимость по Тьюрингу примитивно рекурсивных функций. Функции Аккермана.		2	-	-	
	Пр	Вычислимость по Тьюрингу частично рекурсивных функций. Частичная рекурсивность функций, вычисляемых по Тьюрингу.		2	-	-	
	СР	Работа с лекционным материалом и учебной литературой, выполнение домашних заданий, подготовка к коллоквиуму.		36	-	-	
	Пр	Марковские подстановки. Нормальные алгоритмы как средство преобразования слов.		2	-	-	
	Лек	Нормально вычисляемые функции и принцип нормализации Маркова. Совпадение класса всех нормально вычисляемых функций с классом всех функций, вычисляемых по Тьюрингу. Эквивалентность различных теорий алгоритмов.		2	-	-	

Модуль (раздел)	Вид учебной работы	Наименование тем занятий (учебной работы)	Семестр	Объем, ч.	Баллы	Интерактив, ч.	Формы текущего контроля (наименование оценочного средства)
Модуль 4. Неразрешимые алгоритмические проблемы. Теорема Геделя о неполноте формальной арифметики.	Пр	Нормально вычислимые функции и принцип нормализации Маркова. Совпадение класса всех нормально вычислимых функций с классом всех функций, вычислимых по Тьюрингу.	2	2	-	-	
	СР	Работа с лекционным материалом и учебной литературой, выполнение домашних заданий, подготовка к коллоквиуму.		36	-	-	
	Лек	Разрешимость и перечислимость множеств. Нумерация алгоритмов. Нумерация машин Тьюринга. Существование невычислимых по Тьюрингу функций. Проблемы распознавания самоприменимости и применимости. Алгоритмически неразрешимые проблемы в общей теории алгоритмов. Теорема Райса. Формальная арифметика и ее свойства. Теорема Геделя о неполноте.		2	-	-	Экзамен
	СР	Работа с лекционным материалом и учебной литературой.		24	-	-	
	ПА		2	0,35	-	-	
	Контроль		2	35,65			
<b>Итого:</b>				<b>180</b>	<b>-</b>		

## **5. Образовательные технологии**

Технология традиционного обучения: лекции 1-4, практические занятия 1-8.

## **6. Методические указания по освоению дисциплины**

Для успешного освоения дисциплины необходимы посещение студентами лекционных и практических занятий, самостоятельная работа студентов с лекционным материалом и учебной литературой, выполнение индивидуального домашнего задания и всех предусмотренных в семестре контрольных работ.

Изучение дисциплины требует систематического и последовательного накопления знаний, следовательно, пропуски отдельных тем не позволяют глубоко освоить предмет.

В ходе лекционных занятий полезно задавать преподавателю уточняющие вопросы с целью уяснения теоретических положений, разрешения спорных ситуаций.

Студент может дополнить список предложенной литературы современными источниками, не представленными в списке, и в дальнейшем использовать собственные подготовленные учебные материалы при написании курсовых и выпускных квалификационных работ.

Студентам следует

- при подготовке к практическим занятиям обязательно использовать не только лекции, учебную литературу, но и другие источники;
- в начале занятий задавать преподавателю вопросы по материалу, вызвавшему затруднения в его понимании и использовании при решении задач, предложенных для самостоятельного решения;
- на занятиях доводить каждую задачу до окончательного ответа, демонстрировать понимание проведенных расчетов (рассуждений), в случае затруднений обращаться к преподавателю.

Для того чтобы практические занятия приносили максимальную пользу, необходимо помнить, что решение задач проводится по рассмотренному на лекциях материалу и связано, как правило, с детальным разбором отдельных вопросов лекционного курса. Следует подчеркнуть, что только после усвоения лекционного материала с определенной точки зрения (а именно с той, с которой он излагается на лекциях) он будет закрепляться студентом на практических занятиях как в результате обсуждения и анализа лекционного материала, так и в процессе решения задач. При этих условиях студент не только хорошо усвоит материал, но и научится применять его на практике, а также получит дополнительный стимул (что очень важно) для активной проработки лекционного материала.

При самостоятельном решении задач нужно обосновывать каждый этап решения, исходя из теоретических положений курса. Если студент видит несколько путей решения проблемы (задачи), то нужно сравнить их и выбрать самый рациональный. Полезно до начала вычислений (рассуждений, преобразований) составить краткий план решения проблемы (задачи). Решение задач следует излагать подробно, вычисления (рассуждения, преобразования) располагать в строгом порядке. Решение при необходимости нужно сопровождать комментариями, схемами, чертежами и рисунками.

Полезно (если это возможно) решать задачу несколькими способами и сравнивать полученные результаты. Решение задач определённого типа нужно продолжать до приобретения твердых навыков в их решении.

Подготовка к экзамену способствует закреплению, углублению и систематизации знаний, получаемых в процессе обучения. Готовясь к экзамену, студент ликвидирует имеющиеся пробелы в знаниях, упорядочивает свои знания. На экзамене студент демонстрирует как теоретические знания, приобретённые в процессе обучения по данной учебной дисциплине, так и навыки их практического использования при решении задач.

Необходимо ориентировать студентов на систематическую подготовку к занятиям в течение семестра, поскольку это позволит освоить основы изучаемой дисциплины, а время сессии можно будет использовать для систематизации уже имеющихся знаний.



## 7. Оценочные средства

### 7.1. Паспорт оценочных средств

Семестр	Код контролируемой компетенции (или ее части)	Наименование оценочного средства
2	ОПК-4	Вопросы к экзамену №1-50 Вопросы к коллоквиуму №1-19 Контрольная работа

### 7.2. Типовые задания или иные материалы, необходимые для текущего контроля

#### 7.2.1. Контрольная работа по теме «Машины Тьюринга»

(наименование оценочного средства)

#### Типовой(ые) пример(ы) задания(ий)

##### Вариант 1

Задание 1. Машина Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{a_0, 1\}$  и алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1, \dots, q_{13}\}$  определяется следующей функциональной схемой:

$q_1 a_0 \rightarrow q_2 a_0 L, q_1 1 \rightarrow q_0 1, q_2 a_0 \rightarrow q_5 a_0, q_2 1 \rightarrow q_3 a_0,$   
 $q_3 a_0 \rightarrow q_4 a_0 L, q_3 1 \rightarrow q_0 1, q_4 a_0 \rightarrow q_5 1, q_4 1 \rightarrow q_4 1 L, q_5 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_5 1 \rightarrow q_6 1 L,$   
 $q_6 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_6 1 \rightarrow q_7 a_0, q_7 a_0 \rightarrow q_8 a_0 P, q_7 1 \rightarrow q_0 1, q_8 a_0 \rightarrow q_9 1, q_8 1 \rightarrow q_8 1 P,$   
 $q_9 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_9 1 \rightarrow q_{10} 1 L, q_{10} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{10} 1 \rightarrow q_{11} a_0, q_{11} a_0 \rightarrow q_{12} a_0 L,$   
 $q_{11} 1 \rightarrow q_0 1, q_{12} a_0 \rightarrow q_{13} 1, q_{12} 1 \rightarrow q_{12} 1 L, q_{13} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{13} 1 \rightarrow q_0 1.$

Изображая на каждом такте работы машины получающуюся конфигурацию, определите, в какое слово перерабатывает машина каждое из следующих слов (в начальный момент времени машина находится в состоянии  $q_1$  и обозревает крайнюю правую ячейку, в которой записан пустой символ  $a_0$ , в следующей слева ячейке уже записан символ 1):

$a_0 1 a_0 11 a_0, a_0 111 a_0 1 a_0, a_0 11 a_0 111 a_0 11 a_0.$

Задание 2. Сконструируйте машину Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{a_0, 1\}$ , которая каждое слово длиной  $n$  в алфавите  $A_1 = \{1\}$  перерабатывает в слово длиной  $n+1$  в том же алфавите  $A_1$ .

Задание 3. Доказать, что функция  $f(x, y) = x - y$  вычислима по Тьюрингу, для чего построить машину Тьюринга, её вычисляющую.

##### Вариант 2

Задание 1. Машина Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{a_0, 1\}$  и алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1, \dots, q_{13}\}$  определяется следующей функциональной схемой:

$q_1 a_0 \rightarrow q_2 a_0 L, q_1 1 \rightarrow q_0 1, q_2 a_0 \rightarrow q_5 a_0, q_2 1 \rightarrow q_3 a_0,$   
 $q_3 a_0 \rightarrow q_4 a_0 L, q_3 1 \rightarrow q_0 1, q_4 a_0 \rightarrow q_5 1, q_4 1 \rightarrow q_4 1 L, q_5 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_5 1 \rightarrow q_6 1 L,$   
 $q_6 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_6 1 \rightarrow q_7 a_0, q_7 a_0 \rightarrow q_8 a_0 P, q_7 1 \rightarrow q_0 1, q_8 a_0 \rightarrow q_9 1, q_8 1 \rightarrow q_8 1 P,$   
 $q_9 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_9 1 \rightarrow q_{10} 1 L, q_{10} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{10} 1 \rightarrow q_{11} a_0, q_{11} a_0 \rightarrow q_{12} a_0 L,$   
 $q_{11} 1 \rightarrow q_0 1, q_{12} a_0 \rightarrow q_{13} 1, q_{12} 1 \rightarrow q_{12} 1 L, q_{13} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{13} 1 \rightarrow q_0 1.$

Изображая на каждом такте работы машины получающуюся конфигурацию, определите, в какое слово перерабатывает машина каждое из следующих слов (в начальный момент времени машина находится в состоянии  $q_1$  и обозревает крайнюю правую ячейку, в которой записан пустой символ  $a_0$ , в следующей слева ячейке уже записан символ 1):

$$a_0 11 a_0 111 a_0, a_0 1111 a_0 1 a_0, a_0 1 a_0 1 a_0 1111 a_0.$$

Задание 2. Составьте функциональную схему машины Тьюринга, которая бы от натурального числа в десятичной системе счисления отнимала единицу.

Задание 3. Доказать, что функция  $f(x) = x \div 1 = \begin{cases} 0, & x=0 \\ x-1, & x>0 \end{cases}$  вычислима по Тьюрингу, для чего построить машину Тьюринга, её вычисляющую.

### Вариант 3

Задание 1. Машина Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{a_0, 1\}$  и алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1, \dots, q_{13}\}$  определяется следующей функциональной схемой:

$$\begin{aligned} q_1 a_0 &\rightarrow q_2 a_0 L, q_1 1 \rightarrow q_0 1, q_2 a_0 \rightarrow q_5 a_0, q_2 1 \rightarrow q_3 a_0, \\ q_3 a_0 &\rightarrow q_4 a_0 L, q_3 1 \rightarrow q_0 1, q_4 a_0 \rightarrow q_5 1, q_4 1 \rightarrow q_4 1 L, q_5 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_5 1 \rightarrow q_6 1 L, \\ q_6 a_0 &\rightarrow q_0 a_0, q_6 1 \rightarrow q_7 a_0, q_7 a_0 \rightarrow q_8 a_0 \Pi, q_7 1 \rightarrow q_0 1, q_8 a_0 \rightarrow q_9 1, q_8 1 \rightarrow q_8 1 \Pi, \\ q_9 a_0 &\rightarrow q_0 a_0, q_9 1 \rightarrow q_{10} 1 L, q_{10} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{10} 1 \rightarrow q_{11} a_0, q_{11} a_0 \rightarrow q_{12} a_0 L, \\ q_{11} 1 &\rightarrow q_0 1, q_{12} a_0 \rightarrow q_{13} 1, q_{12} 1 \rightarrow q_{12} 1 L, q_{13} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{13} 1 \rightarrow q_0 1. \end{aligned}$$

Изображая на каждом такте работы машины получающуюся конфигурацию, определите, в какое слово перерабатывает машина каждое из следующих слов (в начальный момент времени машина находится в состоянии  $q_1$  и обозревает крайнюю правую ячейку, в которой записан пустой символ  $a_0$ , в следующей слева ячейке уже записан символ 1):

$$a_0 1 a_0 111 a_0, a_0 1111 a_0 11 a_0, a_0 1 a_0 11 a_0 111 a_0.$$

Задание 2. Дана конечная совокупность единиц, вписанных в ячейки, взятые подряд без пропусков. Постройте функциональную схему такой машины Тьюринга, которая записывала бы в десятичной системе число этих единиц, то есть пересчитывала бы набор единиц.

Задание 3. Доказать, что функция  $Sg(x) = \begin{cases} 0, & x=0 \\ 1, & x>0 \end{cases}$  вычислима по Тьюрингу, для чего построить машину Тьюринга, её вычисляющую.

### Вариант 4

Задание 1. Машина Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{a_0, 1\}$  и алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1, \dots, q_{13}\}$  определяется следующей функциональной схемой:

$$\begin{aligned} q_1 a_0 &\rightarrow q_2 a_0 L, q_1 1 \rightarrow q_0 1, q_2 a_0 \rightarrow q_5 a_0, q_2 1 \rightarrow q_3 a_0, \\ q_3 a_0 &\rightarrow q_4 a_0 L, q_3 1 \rightarrow q_0 1, q_4 a_0 \rightarrow q_5 1, q_4 1 \rightarrow q_4 1 L, q_5 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_5 1 \rightarrow q_6 1 L, \\ q_6 a_0 &\rightarrow q_0 a_0, q_6 1 \rightarrow q_7 a_0, q_7 a_0 \rightarrow q_8 a_0 \Pi, q_7 1 \rightarrow q_0 1, q_8 a_0 \rightarrow q_9 1, q_8 1 \rightarrow q_8 1 \Pi, \\ q_9 a_0 &\rightarrow q_0 a_0, q_9 1 \rightarrow q_{10} 1 L, q_{10} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{10} 1 \rightarrow q_{11} a_0, q_{11} a_0 \rightarrow q_{12} a_0 L, \\ q_{11} 1 &\rightarrow q_0 1, q_{12} a_0 \rightarrow q_{13} 1, q_{12} 1 \rightarrow q_{12} 1 L, q_{13} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{13} 1 \rightarrow q_0 1. \end{aligned}$$

Изображая на каждом такте работы машины получающуюся конфигурацию, определите, в какое слово перерабатывает машина каждое из следующих слов (в начальный момент времени машина находится в состоянии  $q_1$  и обозревает крайнюю правую ячейку, в которой записан пустой символ  $a_0$ , в следующей слева ячейке уже записан символ 1):

$$a_0 111 a_0 1111 a_0, a_0 1 a_0 1111 a_0, a_0 111 a_0 1 a_0 111 a_0.$$

Задание 2. На ленту подряд вписаны два конечных набора единиц, разделённые звёздочкой. Составьте программу машины Тьюринга, которая выписывала бы подряд, без разделения звёздочкой, столько единиц, сколько их в обоих наборах (сложение единиц).

Задание 3. Доказать, что функция  $\bar{S}g(x) = \begin{cases} 1, & x=0 \\ 0, & x>0 \end{cases}$  вычислима по Тьюрингу, для чего построить машину Тьюринга, её вычисляющую.

### Вариант 5

Задание 1. Машина Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{a_0, 1\}$  и алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1, \dots, q_{13}\}$  определяется следующей функциональной схемой:

$q_1 a_0 \rightarrow q_2 a_0 L, q_1 1 \rightarrow q_0 1, q_2 a_0 \rightarrow q_5 a_0, q_2 1 \rightarrow q_3 a_0,$   
 $q_3 a_0 \rightarrow q_4 a_0 L, q_3 1 \rightarrow q_0 1, q_4 a_0 \rightarrow q_5 1, q_4 1 \rightarrow q_4 1 L, q_5 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_5 1 \rightarrow q_6 1 L,$   
 $q_6 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_6 1 \rightarrow q_7 a_0, q_7 a_0 \rightarrow q_8 a_0 P, q_7 1 \rightarrow q_0 1, q_8 a_0 \rightarrow q_9 1, q_8 1 \rightarrow q_8 1 P,$   
 $q_9 a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_9 1 \rightarrow q_{10} 1 L, q_{10} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{10} 1 \rightarrow q_{11} a_0, q_{11} a_0 \rightarrow q_{12} a_0 L,$   
 $q_{11} 1 \rightarrow q_0 1, q_{12} a_0 \rightarrow q_{13} 1, q_{12} 1 \rightarrow q_{12} 1 L, q_{13} a_0 \rightarrow q_0 a_0, q_{13} 1 \rightarrow q_0 1.$

Изображая на каждом такте работы машины получающуюся конфигурацию, определите, в какое слово перерабатывает машина каждое из следующих слов (в начальный момент времени машина находится в состоянии  $q_1$  и обзывает крайнюю правую ячейку, в которой записан пустой символ  $a_0$ , в следующей слева ячейке уже записан символ 1):

$a_0 11 a_0 1111 a_0, a_0 111 a_0 11 a_0, a_0 11 a_0 111 a_0 1 a_0.$

Задание 2. Постройте машину Тьюринга, осуществляющую перевод слова  $\underbrace{001\dots10}_x$  в слово  $\underbrace{01\dots100}_x$ . Причём в начальном положении машина должна находиться в состоянии  $q_1$  и обзывать первую слева ячейку, эту же ячейку она должна обзывать и в момент остановки.

Задание 3. Доказать, что функция  $f(x, y) = x \div y = \begin{cases} 0, & x \leq y \\ 1, & x > y \end{cases}$  вычислима по Тьюрингу, для чего построить машину Тьюринга, её вычисляющую.

### Краткое описание и регламент выполнения

Контрольная работа выполняется на практическом занятии после изучения модуля «Машины Тьюринга» и сдается преподавателю.

### Критерии оценки:

- оценка «отлично» выставляется студенту, если правильно выполнено не менее 90% работы;
- оценка «хорошо» выставляется студенту, если правильно выполнено 70-89% работы;
- оценка «удовлетворительно» выставляется студенту, если правильно выполнено 50-69% работы;
- оценка «неудовлетворительно» выставляется студенту, если правильно выполнено менее 50% работы.

### 7.2.2. Коллоквиум по теме «Рекурсивные функции. Нормальные алгоритмы Маркова»

(наименование оценочного средства)

### Примерные вопросы к коллоквиуму

- 1 Простейшие рекурсивные функции.
- 2 Оператор суперпозиции.
- 3 Оператор примитивной рекурсии.
- 4 Понятие примитивно рекурсивной функции.
- 5 Оператор минимизации.
- 6 Понятие частично рекурсивной функции.
- 7 Понятие общерекурсивной функции.

- 8 Тезис Чёрча.
- 9 Вычислимость по Тьюрингу примитивно рекурсивных функций.
- 10 Функции Аккермана.
- 11 Вычислимость по Тьюрингу частично рекурсивных функций.
- 12 Частичная рекурсивность функций, вычислимых по Тьюрингу.
- 13 Понятие марковской подстановки.
- 14 Примеры марковских подстановок.
- 15 Понятие нормального алгоритма Маркова.
- 16 Примеры нормальных алгоритмов.
- 17 Понятие нормально вычислимой функции.
- 18 Принцип нормализации Маркова.
- 19 Совпадение класса всех нормально вычислимых функций с классом всех функций, вычислимых по Тьюрингу.

### **Краткое описание и регламент выполнения**

Коллоквиум проводится в устной форме после изучения модулей «Рекурсивные функции» и «Нормальные алгоритмы Маркова».

### **Критерии оценки:**

- оценка «отлично» выставляется студенту, если студент даёт развёрнутый ответ на основной вопрос, грамотно излагает материал, верно отвечает на дополнительные вопросы;
- оценка «хорошо» выставляется студенту, если студент даёт развёрнутый ответ на основной вопрос, грамотно излагает материал, но допускает при ответе незначительные ошибки; при этом он верно отвечает на большинство дополнительных вопросов;
- оценка «удовлетворительно» выставляется студенту, если студент при ответе демонстрирует знание лишь необходимых основ учебного материала;
- оценка «неудовлетворительно» выставляется студенту, если студент не знает значительной части программного материала, допускает существенные ошибки при ответе на вопросы.

### **7.2.3. Задания для оценки сформированности компетенций**

*(наименование оценочного средства)*

**ОПК-4 Способен комбинировать и адаптировать существующие информационно-коммуникационные технологии для решения задач в области профессиональной деятельности с учетом требований информационной безопасности**

*(код и наименование компетенции)*

### **ОМ закрытого типа**

#### **Задание 1**

Выберите один правильный вариант ответа.

Машина Тьюринга в каждый дискретный момент времени, находясь в некотором состоянии, обозревает содержимое

- а) одной ячейки
- б) двух ячеек
- в) двух или трех ячеек
- г) четырех ячеек

Правильный ответ: а.

#### **Задание 2**

Выберите один правильный вариант ответа.

Программа машины Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{a_0, a_1, \dots, a_n\}$  и алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1, \dots, q_m\}$  содержит

- а)  $m(n+2)$  команд
- б)  $mn$  команд
- в)  $(m+1)(n+1)$  команд
- г)  $m(n+1)$  команд

Правильный ответ: г.

### Задание 3

Выберите один правильный вариант ответа.

Стандартное положение называется ..., если машина, воспринимающая слово в стандартном положении, находится в начальном состоянии  $q_1$ .

- а) исходным
- б) нулевым
- в) первоначальным
- г) начальным

Правильный ответ: г.

### Задание 4

Выберите один правильный вариант ответа.

Машина Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{0, 1\}$  (здесь 0 – символ пустой ячейки), алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1, q_2\}$  и программой  $q_1 0 \rightarrow q_2 0 П, q_2 0 \rightarrow q_0 1, q_1 1 \rightarrow q_1 1 П, q_2 1 \rightarrow q_2 1 П$ , исходя из стандартного начального положения, перерабатывает слово 101 в слово

- а) 10111
- б) 10101
- в) 11011
- г) 10100

Правильный ответ: б.

### Задание 5

Выберите один правильный вариант ответа.

Машина Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{0, 1\}$  (здесь 0 – символ пустой ячейки), алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1\}$  и программой  $q_1 0 \rightarrow q_0 1, q_1 1 \rightarrow q_1 1 П$ , исходя из начального положения, при котором в состоянии  $q_1$  обозревается четвёртая слева ячейка, в которой содержится символ записанного слова, перерабатывает слово 10110011 в слово

- а) 10111111
- б) 10101101
- в) 11010111
- г) 10111011

Правильный ответ: г.

### Задание 6

Выберите один правильный вариант ответа.

Машина Тьюринга задаётся следующей функциональной схемой

Q	$q_1$	$q_2$	$q_3$
A			
$a_0$		$q_3 1 П$	$q_1 a_0 Л$
1	$q_2 a_0 Л$	$q_2 1 Л$	$q_3 1 П$
$\dot{1}$	$q_0 a_0$	$q_2 * Л$	$q_3 * П$

Исходя из начального стандартного состояния, машина перерабатывает слово  $111*111$   
в слово

- а) 111111
- б)  $1a_011a_01$
- в)  $1a_01111$
- г)  $1a_01a_011$

Правильный ответ: а.

#### Задание 7

Выберите несколько правильных вариантов ответа.

Композиция машин Тьюринга может быть образована

- а) двумя машинами Тьюринга
- б) тремя машинами Тьюринга
- в) любым конечным числом машин Тьюринга
- г) бесконечным числом машин Тьюринга

Правильный ответ: а, б, в.

#### Задание 8

Выберите несколько правильных вариантов ответа.

К простейшим рекурсивным функциям относятся

- а) функция следования
- б) функция дизъюнкции
- в) нуль-функция
- г) функции-проекторы

Правильный ответ: а, в, г.

#### Задание 9

Выберите несколько правильных вариантов ответа.

В теории рекурсивных функций рассматриваются операторы

- а) суперпозиции
- б) максимизации
- в) минимизации
- г) примитивной рекурсии

Правильный ответ: а, в, г.

#### Задание 10

Выберите один правильный вариант ответа.

Оператор минимизации в теории рекурсивных функций называется также

- а)  $\alpha$ -оператором
- б)  $\delta$ -оператором
- в)  $\mu$ -оператором
- г)  $\gamma$ -оператором

Правильный ответ: в.

### ОМ открытого типа

#### Задание 11

Закончите предложение.

Словом в заданном алфавите называется ...

Правильный ответ: любая конечная последовательность букв этого алфавита.

#### Задание 12

Закончите предложение.

Под  $k$ -й конфигурацией будем понимать изображение ленты машины Тьюринга с информацией, записанной на ней  $k \dots$

Правильный ответ: началу  $k$ -го шага.

Задание 13

Вставьте пропущенные слова.

Непустое слово  $\alpha$  в алфавите  $\{a_1, \dots, a_n\}$  воспринимается машиной в  $\dots$ , если оно записано в последовательных ячейках ленты, все другие ячейки пусты, и машина обозревает крайнюю справа ячейку из тех, в которых записано слово  $\alpha$ .

Правильный ответ: стандартном положении.

Задание 14

Вставьте пропущенное слово.

Стандартное положение называется  $\dots$ , если машина, воспринимающая слово в стандартном положении, находится в состоянии остановки  $q_0$ .

Правильный ответ: заключительным.

Задание 15

Закончите предложение.

Машина Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{0, 1\}$  (здесь 0 – символ пустой ячейки), алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1\}$  и программой  $q_1 0 \rightarrow q_0 1, q_1 1 \rightarrow q_1 1 П$ , исходя из начального положения, при котором в состоянии  $q_1$  обозревается вторая слева ячейка, в которой содержится символ записанного слова, перерабатывает слово 11011101 в слово  $\dots$

Правильный ответ: 11111101.

Задание 16

Закончите предложение.

Машина Тьюринга с внешним алфавитом  $A = \{0, 1\}$  (здесь 0 – символ пустой ячейки), алфавитом внутренних состояний  $Q = \{q_0, q_1\}$  и программой  $q_1 0 \rightarrow q_0 1, q_1 1 \rightarrow q_1 1 П$ , исходя из начального положения, при котором в состоянии  $q_1$  обозревается четвёртая слева ячейка, в которой содержится символ записанного слова, перерабатывает слово 1111111 в слово  $\dots$

Правильный ответ: 11111111.

Задание 17

Закончите предложение.

Машина Тьюринга задаётся следующей функциональной схемой

Q \ A	$q_1$	$q_2$	$q_3$
$a_0$		$q_3 1 П$	$q_1 a_0 Л$
1	$q_2 a_0 Л$	$q_2 1 Л$	$q_3 1 П$
$\epsilon$	$q_0 a_0$	$q_2 * Л$	$q_3 * П$

Исходя из начального стандартного состояния, машина перерабатывает слово  $111*1$  в слово  $\dots$

Правильный ответ: 1111.

Задание 18

Закончите предложение.

Если существует машина Тьюринга, вычисляющая заданную функцию, то есть такая машина Тьюринга, которая вычисляет значения функции для тех наборов значений

аргументов, для которых функция определена, и работает вечно, если функция для данного набора значений аргументов не определена, то такая функция называется ...

Правильный ответ: вычислимой по Тьюрингу.

Задание 19

Закончите предложение.

Основная гипотеза теории алгоритмов называется также ...

Правильный ответ: тезисом Тьюринга.

Задание 20

Закончите предложение.

Функция называется примитивно-рекурсивной, если она может быть получена из простейших рекурсивных функций с помощью конечного числа применений операторов ...

Правильный ответ: суперпозиции и примитивной рекурсии.

Задание 21

Закончите предложение.

Функция называется частично рекурсивной, если она может быть получена из простейших рекурсивных функций с помощью конечного числа применений операторов ...

Правильный ответ: суперпозиции, минимизации и примитивной рекурсии.

Задание 22

Закончите предложение.

Если функция всюду определена и частично рекурсивна, то она называется ...

Правильный ответ: общерекурсивной.

Задание 23

Закончите предложение.

Утверждение «Числовая функция тогда и только тогда алгоритмически (или машинно) вычислима, когда она частично рекурсивна» носит название ...

Правильный ответ: тезиса Чёрча.

Задание 24

Является ли функция  $s(x, y) = x + y$  примитивно рекурсивной?

Правильный ответ: является.

Задание 25

Является ли функция  $p(x, y) = x \cdot y$  примитивно рекурсивной?

Правильный ответ: является.

Задание 26

Может ли суперпозиция примитивно рекурсивных функций не являться примитивно рекурсивной функцией?

Правильный ответ: не может.

Задание 27

Верно ли, что функция  $\varphi(x) = x!$  не является примитивно рекурсивной?

Правильный ответ: неверно.

Задание 28

Являются ли примитивно рекурсивными функции  $\varphi(x, y) = \min(x, y)$  и  $\psi(x, y) = \max(x, y)$ ?



Правильный ответ: являются.

Задание 29

Верно ли, что все булевы функции являются примитивно рекурсивными?

Правильный ответ: верно.

Задание 30

Верно ли, что всякая примитивно рекурсивная функция вычислима по Тьюрингу?

Правильный ответ: верно.

Задание 31

Является ли примитивно рекурсивной диагональная функция Аккермана  $A(x)$ ?

Правильный ответ: не является.

Задание 32

Верно ли, что множество вычислимых по Тьюрингу функций совпадает со множеством частично рекурсивных функций?

Правильный ответ: верно.

Задание 33

Является ли примитивно рекурсивным предикат  $D_n(x) = x \text{ делится на } n$ ?

Правильный ответ: является.

Задание 34

Верно ли, что предикат  $L(x, y) = x \leq y$  не является примитивно рекурсивным?

Правильный ответ: неверно.

Задание 35

Являются ли примитивно рекурсивными предикаты  $S(x, y, z) = x + y = z$  и  $P(x, y, z) = x \cdot y = z$ ?

Правильный ответ: являются.

Задание 36

Закончите предложение.

Пусть  $A = \{a, b\}$  — алфавит. Рассмотрим следующую схему нормального алгоритма в

$A: \begin{cases} a \rightarrow \cdot A, \\ b \rightarrow b. \end{cases}$  Данный алгоритм перерабатывает слово  $abab$  в слово ...

Правильный ответ:  $abab$ .

Задание 37

Закончите предложение.

Пусть  $A = \{a, b\}$  — алфавит. Рассмотрим следующую схему нормального алгоритма в

$A: \begin{cases} a \rightarrow \cdot A, \\ b \rightarrow b. \end{cases}$  Данный алгоритм перерабатывает слово  $ab$  в слово ...

Правильный ответ:  $b$ .

Задание 38

Закончите предложение.

Пусть  $A = \{a, b\}$  — алфавит. Рассмотрим следующую схему нормального алгоритма в

$A: \begin{cases} a \rightarrow \cdot A, \\ b \rightarrow b. \end{cases}$  Данный алгоритм перерабатывает слово  $aa$  в слово ...

Правильный ответ:  $a$ .

Задание 39

Закончите предложение.

Пусть  $A = \{a, b\}$  — алфавит. Рассмотрим следующую схему нормального алгоритма в

$A$ :  $\begin{cases} a \rightarrow \cdot A, \\ b \rightarrow b. \end{cases}$  Данный алгоритм перерабатывает слово  $bbab$  в слово ...

Правильный ответ:  $bbb$ .

Задание 40

Закончите предложение.

Пусть  $A = \{a, b\}$  — алфавит. Рассмотрим следующую схему нормального алгоритма в

$A$ :  $\begin{cases} a \rightarrow \cdot A, \\ b \rightarrow b. \end{cases}$  Данный алгоритм перерабатывает слово  $baba$  в слово ...

Правильный ответ:  $bba$ .

Задание 41

Закончите предложение.

В алфавите  $A = \{1\}$  схема  $A \rightarrow \cdot 1$  определяет нормальный алгоритм, который вычисляет функцию ...

Правильный ответ:  $f(x) = x + 1$ .

Задание 42

Верно ли, что всякая функция, вычисляемая по Тьюрингу, является нормально вычислимой?

Правильный ответ: верно.

Задание 43

Верно ли, что существует нормально вычисляемая функция, не вычисляемая по Тьюрингу?

Правильный ответ: неверно.

Задание 44

Закончите предложение.

Марковская подстановка  $bc \rightarrow a$ , заданная для слов в алфавите  $A = \{a, b, c, d\}$ , переводит слово  $abcddacba$  в слово ...

Правильный ответ:  $aaddacba$ .

Задание 45

Закончите предложение.

Марковская подстановка  $ac \rightarrow dc$ , заданная для слов в алфавите  $A = \{a, b, c, d\}$ , переводит слово  $abcddacba$  в слово ...

Правильный ответ:  $abcdddcba$ .

Задание 46

Верно ли, что если функции  $f(x_1, \dots, x_m), g_1(x_1, \dots, x_n), \dots, g_m(x_1, \dots, x_n)$  правильно вычислимы по Тьюрингу, то их суперпозиция  $h(x_1, \dots, x_n) = f(g_1(x_1, \dots, x_n), \dots, g_m(x_1, \dots, x_n))$  также правильно вычислима?

Правильный ответ: верно.

Задание 47

Является ли примитивно рекурсивная функция частично рекурсивной?

Правильный ответ: является.

Задание 48

Является ли примитивно рекурсивная функция общерекурсивной?

Правильный ответ: является.

Задание 49

Какое множество шире: класс частично рекурсивных функций или класс примитивно рекурсивных функций?

Правильный ответ: класс частично рекурсивных функций.

Задание 50

Является ли примитивно рекурсивной функция  $sg(x) = \begin{cases} 0, & x=0 \\ 1, & x>0 \end{cases}$ ?

Правильный ответ: является.

### 7.3. Оценочные средства для промежуточной аттестации по итогам освоения дисциплины

#### 7.3.1. Вопросы к промежуточной аттестации

Семестр 2

№ п/п	Вопросы к экзамену
1	Понятие машины Тьюринга.
2	Машина Тьюринга как средство преобразования слов. Основные принципы работы.
3	Понятие вычислимой по Тьюрингу функции.
4	Примеры функций, вычислимых по Тьюрингу.
5	Правильная вычислимость функций на машине Тьюринга.
6	Примеры правильно вычислимых функций.
7	Понятие композиции машин Тьюринга.
8	Примеры композиций машин Тьюринга.
9	Тезис Тьюринга.
10	Простейшие рекурсивные функции.
11	Оператор суперпозиции.
12	Оператор примитивной рекурсии.
13	Понятие примитивно рекурсивной функции.
14	Примеры примитивно рекурсивных функций.
15	Оператор минимизации.
16	Понятие частично рекурсивной функции.
17	Примеры частично рекурсивных функций.
18	Понятие общерекурсивной функции.
19	Примеры общерекурсивных функций.
20	Тезис Чёрча.
21	Вычислимость по Тьюрингу примитивно рекурсивных функций.
22	Функции Аккермана.
23	Вычислимость по Тьюрингу частично рекурсивных функций.
24	Частичная рекурсивность функций, вычислимых по Тьюрингу.

№ п/п	Вопросы к экзамену
25	Понятие марковской подстановки.
26	Примеры марковских подстановок.
27	Нормальный алгоритм Маркова как средство преобразования слов.
28	Примеры нормальных алгоритмов.
29	Понятие нормально вычислимой функции.
30	Примеры нормально вычислимых функций.
31	Принцип нормализации Маркова.
32	Совпадение класса всех нормально вычислимых функций с классом всех функций, вычислимых по Тьюрингу.
33	Понятие вычислимой функции.
34	Примеры вычислимых функций.
35	Понятие разрешимого множества.
36	Примеры разрешимых множеств.
37	Понятие перечислимого множества.
38	Примеры перечислимых множеств.
39	Свойства перечислимых множеств.
40	Связь между перечислимыми и разрешимыми множествами.
41	Понятие алгоритмической проблемы.
42	Нумерация алгоритмов.
43	Нумерация машин Тьюринга.
44	Существование невычислимых по Тьюрингу функций.
45	Проблема распознавания самоприменимости алгоритма.
46	Проблема распознавания применимости алгоритма.
47	Алгоритмически неразрешимые проблемы в общей теории алгоритмов.
48	Теорема Райса.
49	Формальная арифметика и её свойства.
50	Теорема Гёделя о неполноте.

### 7.3.2. Критерии и нормы оценки

Семестр	Форма проведения промежуточной аттестации	Критерии и нормы оценки	
2	Экзамен (устно)	«отлично»	Оценка «отлично» ставится студенту, глубоко и прочно усвоившему программный материал, исчерпывающе, последовательно, грамотно и логически стройно его излагающему. При этом студент тесно увязывает теорию с практикой, не затрудняется в ответе при видоизменении задания, свободно справляется с задачами и вопросами. Оценки за контрольную работу и

Семестр	Форма проведения промежуточной аттестации	Критерии и нормы оценки	
			коллоквиум должны быть не ниже «хорошо».
		«хорошо»	Оценка «хорошо» ставится студенту, который твёрдо знает программный материал, грамотно и по существу излагает его, но допускает несущественные ошибки при ответе на вопросы или при решении задач. Оценки за контрольную работу и коллоквиум должны быть не ниже «хорошо».
		«удовлетворительно»	Оценка «удовлетворительно» ставится студенту, который показывает знание только необходимых основ учебного материала, но не усвоил его деталей, допускает ошибки в формулировках правил и теорем, нарушения в последовательности изложения материала, испытывает затруднения при решении задач, но способен справиться с наиболее простыми из них под руководством преподавателя.
		«неудовлетворительно»	Оценка «неудовлетворительно» ставится студенту, который не знает значительной части программного материала, допускает существенные ошибки при ответе на теоретические вопросы, не справляется с предлагаемыми ему задачами.

## 8. Учебно-методическое и информационное обеспечение дисциплины

### 8.1. Обязательная литература

№ п/п	Авторы, составители	Заглавие (заголовок)	Тип (учебник, учебное пособие, учебно- методическое пособие, практикум, др.)	Год издания	Количество в научной библиотеке / Наименование ЭБС
1	С. А. Унучек	Математическая логика	Учебное пособие	2018	ЭБС "IPRbooks"

### 8.2. Дополнительная литература

№ п/п	Авторы, составители	Заглавие (заголовок)	Тип (учебник, учебное пособие, учебно- методическое пособие, практикум, др.)	Год издания	Количество в научной библиотеке / Наименование ЭБС
2	Н. К. Верещагин, А. Шень	Языки и исчисления	Учебное пособие	2016	ЭБС "IPRbooks"
3	А. С. Герасимов	Курс математической логики и теории вычислимости	Учебное пособие	2014	ЭБС «Лань»
4	Ю. П. Шевелев, Л. А. Писаренко, М. Ю. Шевелев	Сборник задач по дискретной математике	Учебное пособие	2013	ЭБС «Лань»
5	Э. Л. Балюкевич, Л. Ф. Ковалева, А. Н. Романников	Дискретная математика	Учебно-практическое пособие	2012	ЭБС "IPRbooks"

### 8.3. Перечень профессиональных баз данных и информационных справочных систем

ЭБС «Лань»;  
ЭБС "IPRbooks".

### 8.4. Перечень программного обеспечения

№ п/п	Наименование ПО	Реквизиты договора (дата, номер, срок действия)
1	Windows	Бессрочно
2	Office Standart	Бессрочно

### 8.5. Описание материально-технической базы, необходимой для осуществления образовательного процесса по дисциплине

№ п/п	Наименование оборудованных учебных кабинетов, лабораторий, мастерских и др. объектов для проведения практических и лабораторных занятий, помещений для самостоятельной работы обучающихся (номер аудитории)	Перечень основного оборудования
1	Учебная аудитория для проведения лабораторных работ. Учебная аудитория для проведения занятий лекционного типа. Учебная аудитория для проведения занятий семинарского типа. Учебная аудитория для курсового проектирования (выполнения курсовых работ). Учебная аудитория для проведения групповых и индивидуальных консультаций. Учебная аудитория для проведения занятий текущего контроля и промежуточной аттестации (УЛК-305).	Микрокомпьютер (Raspberri Pi 3), коммутатор (D-Link), стол ученический, стол компьютерный, парты ученические, стулья, доска аудиторная (меловая)
2	Аудитория имени Евгения Викторовича Потоскуева. Учебная аудитория для проведения занятий лекционного типа. Учебная аудитория для проведения занятий семинарского типа. Учебная аудитория для курсового проектирования (выполнения курсовых работ). Учебная аудитория для проведения групповых и индивидуальных консультаций. Учебная аудитория для проведения занятий текущего контроля и промежуточной аттестации (УЛК-411).	Столы ученические двухместные, стулья, стол преподавательский, доска аудиторная (меловая)
3	Учебная аудитория для проведения	Столы ученические двухместные

№ п/п	<b>Наименование оборудованных учебных кабинетов, лабораторий, мастерских и др. объектов для проведения практических и лабораторных занятий, помещений для самостоятельной работы обучающихся (номер аудитории)</b>	<b>Перечень основного оборудования</b>
	занятий лекционного типа. Учебная аудитория для проведения занятий семинарского типа. Учебная аудитория для курсового проектирования (выполнения курсовых работ). Учебная аудитория для проведения групповых и индивидуальных консультаций. Учебная аудитория для проведения занятий текущего контроля и промежуточной аттестации (УЛК-310).	(моноблок), стол преподавательский, стулья, доска аудиторная (меловая)
4	Учебная аудитория для проведения занятий лекционного типа. Учебная аудитория для проведения занятий семинарского типа. Учебная аудитория для курсового проектирования (выполнения курсовых работ). Учебная аудитория для проведения групповых и индивидуальных консультаций. Учебная аудитория для проведения занятий текущего контроля и промежуточной аттестации (УЛК-413).	Столы ученические двухместные (моноблок), стол преподавательский, стулья, доска аудиторная (меловая), проектор
5	Учебная аудитория для проведения занятий лекционного типа. Учебная аудитория для проведения занятий семинарского типа. Учебная аудитория для курсового проектирования (выполнения курсовых работ). Учебная аудитория для проведения групповых и индивидуальных консультаций. Учебная аудитория для проведения занятий текущего контроля и промежуточной аттестации (УЛК-418).	Столы ученические двухместные (моноблок), доска аудиторная 3-х секционная (меловая), стол преподавательский, стулья, проектор Acer
6	Помещение для самостоятельной работы обучающихся (Г-401).	Столы, стулья, компьютеры