Документ подписан простой электронной подписью

Информация о владельце:

ФИО: Локтионова Оксана Геннадьевна Должность: проректор по учебной работе Дата подписания: 20.06.2022 09:40:57

Фонд оценочных средств

Уникальный программный **для проведения промежуточной аттестации по дисциплине** 0b817ca911e66668abb13a5d426d39e5f1.g11eabbf73e943df4a4851fda56d089 «Математическая логика и теория алгоритмов»

1. Перечень компетенций с указанием этапов их формирования в процессе освоения образовательной программы

Код и содержание	Этапы* формиј	рования компетенці	ий и дисциплины
компетенции	(модули), при	изучении которых о	рормируется данная
	компетенция		
	начальный	основной	завершающий
1	2	3	4
ОПК-2:	Математика;		
способностью	Дискретная		
применять	математика;		
соответствующий	Высшая		
математический	математика		
аппарат для	(специальные		
решения	главы);		
профессиональных	Математическая		
задач.	логика и теория		
	алгоритмов;		
	Элементы		
	алгебры и		
	теории чисел;		
	Теория графов.		
		Теория	
		вероятностей и	
		математическая	
		статистика;	
		Методы	
		оптимизации;	
		Вычислительные	
		методы	
			Теория
			информации;
			Ознакомительная
			практика;
			Педагогическая
			практика;
			Государственная

	итоговая
	аттестация.

2. Показатели и критерии оценивания компетенций на этапе их формирования, описание шкалы оценивания

Наименован	Показатели		Критерии освоен	ЯИ
ие	оценивани	Удовлетворите	Хорошо	Отлично
компетенци	Я	льно		
И	компетенц			
1	ий 2	3	4	5
ОПК-2:	2 1.Доля	Знать	Знать основные	Знать основные
способность	1.Доля освоенных		свойства и методы	свойства и методы
	обучающи	основные		* *
Ю	мся	свойства и	изучения	изучения логических
применять	знаний,	методы	логических формул;	формул;
соответству	умений,	изучения	и киткноп	понятия и приложения
ющий	навыков	логических	приложения	алгебры предикатов;
математичес	от общего	формул;	алгебры предикатов;	принципы построения
кий аппарат	объема	понятия и	принципы	формализованных
для	3УН,	приложения	построения	теорий, понятия
решения	установ-	алгебры	формализованных	полноты,
профессион	ленных в п.1.3 РПД	предикатов;	теорий, понятия	непротиворечивости и
альных	n.1.311124	различные	полноты,	независимости
задач.	2.Качество	формализации	непротиворечивости	системы аксиом,
	освоенных	понятия	и независимости	различные
	обучающи	алгоритма;	системы аксиом,	формализации понятия
	мся	понятия	различные	алгоритма;
	знаний,	алгоритмическ	формализации	понятия
	умений,	и вычислимых	понятия алгоритма;	алгоритмически
	навыков	функций.	понятия	вычислимых функций,
	3.Умение	13	алгоритмически	понятие
	применять	Уметь:	вычислимых	алгоритмически
	знания,	пользоваться	функций, понятие	неразрешимых
	умения,	учебной и	алгоритмически	проблем, принципы
	навыки	научной	неразрешимых	оценки сложности
	в типовых	литературой,	проблем.	алгоритмов.
	и нестан-	применять	проолем.	шпоритмов.
	дартных	полученные	Уметь:	Уметь: пользоваться
	ситуациях	знания к	пользоваться	учебной и научной
		исследованию	учебной и научной	литературой,
		технических и	литературой,	применять
		управленчески	применять	полученные знания к
		х задач,	полученные	исследованию
		решать	знания к	технических и
		основные	исследованию	управленческих
		CONTOBILBIO	последованно	J. Pablich locking

задачи на построение формул алгебр высказываний и булевы формулы, строить формальные алгоритмы для вычислимых функций.

Владеть навыками: описание конкретных залач формулами алгебр высказываний и предикатов, приведения формул к различным формам, алгоритмами минимизации ДНФ, формализации понятия алгоритма, описания алгоритмическ и вычислимых функций.

технических и управленческих задач, решать основные задачи на построение формул алгебр высказываний и булевы формулы, строить формальные алгоритмы для вычислимых функций, проводить оценку сложности формальных алгоритмов; строить примеры алгоритмически неразрешимых залач.

Владеть навыками: описание конкретных задач формулами алгебр высказываний и предикатов, приведения формул к различным формам, алгоритмами минимизации ДНФ, построения формальных теорий, проверки полноты, непротиворечивост и, независимости системы аксиом, формализации понятия алгоритма, описания алгоритмически вычислимых

задач, решать основные задачи на построение формул алгебр высказываний и булевы формулы, строить формальные алгоритмы для вычислимых функций, проводить оценку сложности формальных алгоритмов; строить примеры алгоритмически неразрешимых задач.

Владеть навыками: описание конкретных задач формулами алгебр высказываний и предикатов, приведения формул к различным формам, алгоритмами минимизации ДНФ, построения формальных теорий, проверки полноты, непротиворечивости, независимости системы аксиом, формализации понятия алгоритма, описания алгоритмически вычислимых функций, алгоритмически неразрешимыми проблемами, оценки сложности алгоритмов, оценки сложности алгоритмов.

функций.

3. Типовые контрольные задания или иные материалы, необходимые для оценки знаний, умений, навыков и (или) опыта деятельности, характеризующих этапы формирования компетенций в процессе освоения образовательной программы

№ п/п	Раздел (тема) дисциплины	Код контрол и- руемой компе- тенции (или её части)	Технологи я формирова -ния	Оценочные средства наименование	е <u>№№</u> задан ий	Описа ние шкал оценив ания
1	Введение и предмет курса математическ ой логики и теории алгоритмов	ОПК – 2	Лекция, СРС	собесе- дование	1-4	Соглас но табл. Поряд ок начисл ения баллов
2	Алгебра высказывани й.	ОПК – 2	Лекция, СРС, Практичес кие задания 1,2	собесе- дование КО (защита заданий)	5-21	Соглас но табл. Поряд ок начисл ения баллов
3	Исчисление высказывани й.	ОПК – 2	Лекция, СРС, Практичес кое задание 3	собесе- дование КО (защита заданий)	24-30	Соглас но табл. Поряд ок начисл ения баллов

4	Логика предикатов.	ОПК – 2	Лекция, СРС, Практичес кие задания 4,5	собесе- дование КО (защита заданий)	33- 40	Согласно табл. Порядок начислен ия баллов
5	Приложения алгебры и исчисления высказываний, алгебры предикатов.	ОПК – 2	Лекция, СРС, Практичес кое задание 6	собесе- дование КО (защита заданий)	22- 23, 31- 32, 41- 42	Согласно табл. Порядок начислен ия баллов
6	Элементы формальной теория алгоритмов.	ОПК – 2	Лекция, СРС, Практичес кие задания 7,8	собесе- дование КО (защита заданий)	43- 50	Согласно табл. Порядок начислен ия баллов
7	Сложность алгоритмов.	ОПК – 2	Лекция, СРС, Практичес кое задание 9	собесе- дование КО (защита заданий)	51- 55	Согласно табл. Порядок начислен ия баллов

Вопросы для текущего контроля

- 1. Неформальное понятие логики.
- 2. Парадоксы в жизни и математике.
- 3. Возникновение формальной логики
- 4. Роль математической логики в развитии ЭВМ и других наук.
- 5. Высказывания и логические операции над ними.
- 6. Формулы и подформулы в алгебре высказываний. Сокращенная запись формул.
- 7. Таблицы истинности. Выполнимые, тождественно истинные и ложные формулы.
- 8. Законы логики высказываний. Эквивалентные формулы. Эквивалентные преобразования формул.
- 9. Булевы функции. Их число с данным числом переменных. Композиция булевых функций.
- 10. Элементарные конъюнкции и дизъюнкции. Их свойства.
- 11. Дизъюнктивная нормальная форма. Способы получения ДНФ.
- 12. Конъюнктивная нормальная форма. Способы получения КНФ.
- 13.Полиномы Жегалкина. Алгебра Жегалкина.

- 14. Простейшие замкнутые классы булевых функций.
- 15. Монотонные функции. Свойство немонотонной функции.
- 16. Линейные функции. Свойство нелинейной функции.
- 17. Двойственные функции. Закон двойственности.
- 18. Самодвойственные функции. Свойство несамодвойственной функции.
- 19.Полнота системы булевых функций. Теорема Поста о полноте.
- 20. Минимизация представлений булевых функций в классе ДНФ. Карты Карно.
- 21.Метод Квайна нахождения сокращенных и минимальных ДНФ.
- 22. Реализация логических операций электрическими схемами.
- 23. Контактные схемы и их оптимизация.
- 24. Аксиоматическое построение теорий.
- 25. Выводимость и её свойства. Выводимость из множества гипотез.
- 26.Исчисление высказываний. Алфавит, логические операции, формулы исчисления высказываний, аксиомы и правила вывода. Доказуемость формул.
- 27. Теорема дедукции. Построение выводов в виде деревьев.
- 28. Тавтологии алгебры высказываний, их доказуемость.
- 29. Непротиворечивость исчисления высказываний. Его полнота.
- 30. Независимость каждой аксиомы от остальных аксиом из системы аксиом исчисления высказываний.
- 31. Закон контрапозиции. Метод доказательства от противного.
- 32. Логическое следование. Необходимые и достаточные условия. Прямая и обратная теоремы.
- 33.Понятие предиката. Предикатные выражения. Кванторы общности и существования.
- 34. Формулы логики предикатов. Свободные и связные переменные.
- 35. Понятие интерпретации. Истинностные значения формул.
- 36. Равносильность формул алгебры предикатов. Основные равносильности.
- 37. Равносильные преобразования формул Предваренная нормальная форма.
- 38. Общезначимость и выполнимость формул алгебры предикатов.
- 39.Свойства выполнимых формул. Формулы выполнимые в конечных и бесконечных областях.
- 40.Проблема разрешения для общезначимости и выполнимости. Ее неразрешимость в общем случае.
- 41.Описание математических утверждений формулами логики.
- 42. Неформальное понятие алгоритма. Различные подходы к формализации понятия алгоритма.
- 43. Машины Тьюринга.
- 44. Программы машин Тьюринга для простейших вычислимых функций.
- 45.Операции над машинами Тьюринга.
- 46. Эквивалентность различных формализаций понятия алгоритма. Тезис Чёрча.
- 47. Частично рекурсивные и общерекурсивные функции.

- 48. Нумерация машин Тьюринга. Универсальная машина Тьюринга.
- 49. Невозможность выделения общерекурсивных функций. Диагонализация.
- 50. Примитивно рекурсивные функции. Быстро растущие функции.
- 51.Подходы к оценке сложности алгоритмов и вычислений. Модели вычислений.
- 52.Сложность вычисления на машине Тьюринга. Меры сложности. Нижние оценки сложности.
- 53.Свойства функций сложности. Сложность распознавания функциональной полноты системы булевых функций.
- 54.Полиномиально сложные вычисления. NP полные и NP трудные задачи.
- 55. Алгоритмически неразрешимые проблемы.

Порядок начисления баллов за лабораторные работы в рамках БРС

Форма контроля	Мин	нимальный балл	Мак	симальный балл
	балл	примечание	балл	примечание
Выполнение задание №1 «Формулы алгебры высказываний и их свойства.	2	Выполнил, но «не защитил»	4	Выполнил и «защитил»
днф, кнф, сднф, скнф.»				
Выполнение задания №2	2	Выполнил,	6	Выполнил и
«Полнота системы		но «не защитил»		«защитил»
булевых функций»				
Выполнение задания №3	2	Выполнил,	4	Выполнил и
«Минимизация представления		но «не защитил»		«защитил»
булевых функций» Выполнение задания №4	2	Выполнил,	6	Выполнил и
«Выводимость формул в	2	но «не защитил»	U	овнолнил и «защитил»
исчислении высказываний»		110 Wife Summillion		«Защити»
Выполнение задания №5	2	Выполнил,	6	Выполнил и
«Алгебра предикатов.		но «не защитил»		«защитил»
Пренексная нормальная				
форма»				
Выполнение задания №6	2	Выполнил,	4	Выполнил и
«Контактные схемы.		но «не защитил»		«защитил»
Описание математических утверждений формулами				
утверждении формулами алгебры логики»				
Выполнение задания №7	2	Выполнил,	6	Выполнил и
«Функции, вычислимые на	_	но «не защитил»	-	«защитил»
машинах Тьюринга»		·	_	
Выполнение задания №8	2	Выполнил,	6	Выполнил и
«Вычислимые функции»		но «не защитил»		«защитил»

Выполнение задания №9	2	Выполнил,	6	Выполнил и
«Сложность алгоритмов»		но «не защитил»		«защитил»
Всего	18		48	
Посещаемость	0		16	
Дополнительные баллы,			36	
Сдача зачета				
ИТОГО	18		100	

Индивидуальные практические задания выполняются по вариантам.

Работа № 1 Формулы и подформулы алгебры высказываний

Цель: изучить понятия высказывания, формулы, подформулы, сложность формулы, типы формул, эквивалентные формулы и эквивалентные преобразования формул.

- 1. Понятие высказывания. Истинность высказывания.
- 2. Формулы и подформулы. Порядок выполнения логических операций. Сложность формулы.
- 3. Таблицы истинности. Выполнимые, тождественно истинные и невыполнимые формулы.
- 4. Основные законы логики.
- 5. Эквивалентные формулы, эквивалентные преобразования формул.
- 6. Представление высказываний в виде формул алгебры высказываний.

Задача 1. Определите, является ли данное выражение формулой. Если это формула, то выпишите последовательность построения формулы.

Вариант	Выражение
1	$(A_0\&A_1)A_2^-A_3$
2	$(A_0\&A_1)\Longrightarrow A_5$
3	$((A_3 \Longrightarrow A_0) \& \neg A_0)$
4	$(((^{\neg}A_0) \Longrightarrow A_1) \Longrightarrow ^{\neg}(A_2 \lor A_3))$
5	$((X) \Rightarrow (Y)) & (Z)$
6	$(X\&(Y))\lor(Z)$
7	(¬A⇒B&C)∨(D&¬A⇒C)
8	$((A_0 \Longrightarrow A_1) \Longrightarrow ((A_0 \lnot A_1) \Longrightarrow \lnot A_1)$
9	$A_0 \Rightarrow (\neg A_1 \lor (A_1 \&) A_2$
10	$A_1 \Rightarrow A_2 \Rightarrow A_3 \Rightarrow \neg A_1 \Rightarrow \neg A_2$

Задача 2. Сколькими способами можно расставить скобки в последовательности, чтобы получилась формула. Выписать все возможные получаемые формулы.

Вариант	Выражение
1	$A_1 \Rightarrow A_2 \Rightarrow A_3 \Rightarrow \neg A_1 \Rightarrow \neg A_2$
2	$A_0 \Rightarrow \neg A_1 \lor A_1 \& A_2$
3	$^{\neg}A_0 \Longrightarrow A_1 \Longrightarrow ^{\neg}A_2 \lor A_3$
4	$X \Rightarrow V\&Z$
5	$A_0 \Rightarrow A_1 \Rightarrow A_0 \Rightarrow \overline{A_1}$
6	A_0 & A_1 \Rightarrow A_2 & $^{\neg}A_3$
7	$A_0\&A_1\Longrightarrow A_5$
8	$A_3 \Rightarrow A_0 \& \neg A_0$
9	¬A⇒B&C∨D&¬A⇒C
10	X&У∨Z

Задача 3. Выписать все подформулы данной формулы.

Вариант	Выражение
1	$(((A_0 \Longrightarrow A_1) \& (A_1 \Longrightarrow A_2)) \Longrightarrow (\neg A_0 \lor A_2))$
2	$(A_0 \Rightarrow A_1) \Rightarrow (A_2 \lor A_3)$
3	$((A_0 \Rightarrow \neg A_1) \lor A_1) \& A_2$
4	$((A_0 \Longrightarrow A_1) \Longrightarrow ((A_0 \Longrightarrow \neg A_1) \Longrightarrow \neg A_1)$
5	$(\neg A \Rightarrow B \land C) \lor ((D \land \neg A) \Rightarrow \neg C)$
6	$(\neg(A\Rightarrow B)\&C)\lor(((D\&(\neg A))\Rightarrow C)$
7	$((A \land B) \Rightarrow C) \land (D \lor (A \Leftrightarrow C))$
8	$(\neg A \Rightarrow B \land C) \lor (D \land \neg A \Rightarrow \neg C)$
9	$(A_0 \Rightarrow (A_1 \Rightarrow A_0)) \Rightarrow (\neg A_1)$
10	$((((^{\neg} A_0) \Longrightarrow A_1) \Longrightarrow ^{\neg} (A_2 \lor A_3))$

Задача 4. Указать тип формулы. Доказать сделанный вывод.

Вариант	Выражение
1	$(A \land B \Rightarrow C) \land (D \lor A \Leftrightarrow C)$
2	$(\neg(A\Rightarrow B)\&C)\lor(((D\&(\neg A))\Rightarrow C)$
3	$(A \Rightarrow B) \land (B \Rightarrow A)$
4	$(A\lor B)\land (B\Longrightarrow A)$
5	$(A \land B \Rightarrow C) \land (D \land A \Rightarrow C)$
6	$(\neg A \Rightarrow B) \land (B \Rightarrow A)$
7	$((A \land B) \Rightarrow C) \land (D \lor (A \Leftrightarrow C))$
8	$(\neg A \Rightarrow \neg B) \land (B \Rightarrow A)$
9	$(\neg A \Rightarrow B \land C) \lor ((D \land \neg A) \Rightarrow \neg C)$

10	$(\neg A \Rightarrow B \land C) \lor (D \land \neg A \Rightarrow C)$
	$(11 \rightarrow B) (E) (B) (11 \rightarrow E)$

Задача 5. С помощью таблиц истинности, а так же с помощью эквивалентных преобразований проверить на эквивалентность формулы.

Вариант	Формулы	
1	$(A \Rightarrow A \land C) \lor (B \land \neg A)$	$(A \Rightarrow (A \land C \Leftrightarrow B))$
2	$(A \Rightarrow A \land C) \lor (B \land \neg A)$	(A⇒(C⇒B))
3	$(A \Rightarrow A \land C) \lor (B \land \neg A)$	$(A \land C) \lor (\neg B \lor \neg A \land B)$
4	$(A \Rightarrow A \land C) \lor (B \land \neg A)$	$\neg A \lor B \lor \neg C$
5	$(A \land B \Longrightarrow \neg B \lor A \land C)$	(¬B⇔A)⇒C)
6	$(A \land B \Longrightarrow \neg B \lor A \land C)$	(A B)∨C
7	$(A \land B \Longrightarrow \neg B \lor A \land C)$	(A↑C) B
8	$(A \land B \Longrightarrow \neg B \lor A \land C)$	$B \Rightarrow A \land C \lor \neg A \land B$
9	$B \Rightarrow A \land C \lor \neg A \land B$	$(A \Rightarrow (A \land C \Leftrightarrow B))$
10	$B \Rightarrow A \land C \lor \neg A \land B$	$(A \land C) \lor (\neg B \lor \neg A \land B)$

Задача 6. Представьте логическими формулами пословицы и поговорки.

Вариант	Выражение
1	Без еды не будет и беседы.
2	Без недостатка только Бог, без грязи только вода.
3	Близкому не говори ложь, постороннему не говори
	правду.
4	Если тебе угощать нечем – хоть говори ласково.
5	Когда грома много – дождя мало.
6	Гнев впереди, ум позади.
7	Доброе слово — половина счастья.
8	Если уважаешь отца, люби и сына; если уважаешь хозяина,
	корми и его собаку.
9	Кочерга длинная – не обожжешь руки; много родных –
	люди не обидят.
10	Кто много видит – становится умнее, кто много говорит –
	становится красноречивее.

Задача 7. Доказать законы логики.

Вариант	Название законов.
1	Закон двойного отрицания. Идемпотентность
	дизъюнкции.
2	Коммутативный закон конъюнкции. Закон тождества.
3	Коммутативный закон дизъюнкции. Идемпотентность
	конъюнкции.
4	Ассоциативность конъюнкции. Закон поглощения для

	дизъюнкции.	
5	Ассоциативность дизьюнкции. Закон поглощения для	
	конъюнкции.	
6	Дистрибутивность конъюнкции относительно дизъюнкции.	
	Закон противоречия.	
7	Дистрибутивность дизъюнкции относительно конъюнкции.	
	Законы единицы.	
8	Закон де Моргана (отрицание конъюнкции). Выражение	
	импликации через дизъюнкцию.	
9	Закон де Моргана (отрицание дизъюнкции). Выражение	
	импликации через конъюнкцию.	
10	Закон исключения третьего. Законы нуля.	

Задача 8. При каких значениях переменных формула ложна.

Вариант	Формула
1	$((((X \Rightarrow (Y \land Z)) \Rightarrow (\neg Y \Rightarrow \neg X)) \Rightarrow \neg Y)$
2	$(((X\lor Y)\lor Z)\Longrightarrow((X\lor Y)\land(X\lor Z)))$
3	$(((X \lor Y) \land ((Y \lor Z) \land (Z \lor X))) \Longrightarrow ((X \land Y) \land Z))$
4	$((X \lor Y) \Longrightarrow ((\neg X \land Y) \lor (X \land \neg Y)))$
5	$(((X \Rightarrow Y) \Rightarrow (Y \Rightarrow X))$
6	$((Q \Rightarrow (P \land R)) \land \neg ((P \lor R) \Rightarrow Q))$
7	$\neg(X \Rightarrow \neg X)$
8	$(((X\lor Y)\land Z)\Longrightarrow((X\lor Y)\land(X\lor Z)))$
9	$(((X \Rightarrow (Y \land Z)) \Rightarrow (\neg Y \lor \neg X)) \Rightarrow \neg Y)$
10	$(((X\lor Y)\Longrightarrow(Y\Longrightarrow X))$

РАБОТА №2. Дизъюнктивные и конъюнктивные нормальные формы

Цель: изучить понятия булевой функции, дизъюнктивной и конъюнктивной нормальных форм, совершенные формы, представление булевых функций формулами алгебры высказываний.

- 1. Понятие булевой функции.
- 2. Элементарные дизъюнкции и конъюнкции, их свойства.
- 3. Дизъюнктивные и конъюнктивные нормальные формы.
- 4. Совершенные нормальные формы.
- 5. Представление булевых функций формулами алгебры высказываний.

Задача 1.

№ варианта	Задание
1	Среди данных формул указать ДНФ.
	1) $(A \land B) \lor (C \land D)$; 2) $(A \lor B) \land (C \lor D)$; 3) $(A \land B) \lor (A \land C)$;
	4) $(A \lor B) \land (A \lor C)$; 5) $(A \lor C) \land (A \lor \neg B \lor \neg C)$.
2	Среди данных формул указать КНФ.
	1) $(A \land B) \lor (C \land D)$; 2) $(A \lor B) \land (C \lor D)$; 3) $(A \land B) \lor (A \land C)$;
	4) $(A \lor B) \land (A \lor C)$; 5) $(A \land B \land C) \lor (A \land \neg B \land \neg C)$.
3	Среди данных формул указать ДНФ.
	1) $(A \land B) \lor (C \Rightarrow D)$; 2) $(A \lor B) \land (C \lor D)$; 3) $(A \land B) \lor (A \mid C)$; 4)
	$(A\lor B) \land (A\lor C); 5) (A\land B\land C)\lor (A\Longrightarrow B\land \neg C).$
4	Среди данных формул указать КНФ.
	1) $(A \land B) \lor (C \land D)$; 2) $(A \lor B) \land (C \mid D)$; 3) $(A \land B) \lor (A \land C)$;
	4) $(A \uparrow B) \land (A \lor C)$; 5) $(A \lor C) \land (A \lor \neg B \Rightarrow \neg C)$.
5	Среди данных формул указать ДНФ.
	1) $(A \land B) \lor (C \land \neg D)$; 2) $(A \lor B) \land (C \lor D)$; 3) $(A \land B) \lor (A \mid C)$;
	$4) (A \lor C) \land (A \lor \neg B \lor \neg C); 5) (A \land B \land C) \lor (A \land \neg B \land \neg C).$
6	Среди данных формул указать КНФ.
	1) $(A \lor B) \land (C \lor \neg D); 2) (A \land B) \lor (A \land C);$
	3) $(A \lor B) \land (A \mid C); 4) (A \lor C) \land (A \lor \neg B \lor \neg C);$
	$5) (A \land B \land C) \lor (A \land \neg B \land \neg C) .$
7	Среди данных формул указать ДНФ.
	1) $(A \mid B) \lor (C \land D); 2) (A \lor B) \land (C \lor D);$
	$(A \land B) \lor (\neg A \land C);$
	4) $(A \lor C) \land (A \lor \neg B \lor \neg C)$; 5) $(A \land B \land C) \lor (A \land \neg B \land \neg C)$.
8	Среди данных формул указать ДНФ.
	1) $(A \land B) \lor (C \land D)$; 2) $(A \lor B) \land (A \lor C)$; 3) $(A \land B) \lor (A \mid C)$;
	4) $(A \land B \land C) \lor (A \land \neg B \land \neg C)$; 5) $(A \lor B) \land (C \lor D)$.
9	Среди данных формул указать КНФ.
	1) $(A \lor C) \land (A \lor \neg B \Rightarrow \neg C)$; 2) $(A \land B) \lor (C \land \neg D)$;
	3) $(A \uparrow B) \land (A \lor C); 4) (A \land B \land C) \lor (A \land \neg B \land \neg C);$
10	5) $(A \lor B) \land (C \lor D)$.
10	1) $(A \lor B) \land (A \mid C)$; 2) $(A \land B) \lor (A \mid C)$;
	3) $(A\lorC)\land(A\lor\neg B\Rightarrow\neg C);$ 4) $(A\lorB)\land(A\lorC);$
	$(5)(A \land B) \lor (A \land C).$

Задача 2.

№ варианта	Задание	
1	Докажите, не прибегая к таблице истинност	и, что следующая
	формула не является тождествен $(Y \lor Z) \Rightarrow ((X \lor Y) \Rightarrow (X \land Z)).$	но истинной:

2	π
2	Доказать, что формула от n переменных является
	тождественно истинной формулой тогда и только тогда,
	когда ее СДНФ содержит 2^n попарно не эквивалентных
	элементарных конъюнкций.
3	Доказать, что формула от <i>п</i> переменных является
	тождественно ложной формулой тогда и только тогда, когда
	ее СКН Φ содержит 2^n попарно не эквивалентных
	элементарных дизъюнкций.
4	Упростить выражение $\neg ((X \Rightarrow Y) \land (Y \Rightarrow \neg X))$.
5	Выразить функцию Х У через импликацию и отрицание.
6	Докажите, не прибегая к таблице истинности, что следующая
	формула не является тождественно истинной:
	$\neg ((X \Rightarrow Y) \land (Y \Rightarrow \neg X))$.
7	Упростить выражение $(Y \lor Z) \Rightarrow ((X \lor Y) \Rightarrow (X \land Z))$.
8	Докажите, не прибегая к таблице истинности, что следующая
	формула не является тождественно истинной:
	$(A \land B \land C) \lor (A \land \neg B \land \neg C).$
9	Упростить выражение $(A \land B \land C) \lor (A \land \neg B \land \neg C)$.
10	Докажите, не прибегая к таблице истинности, что следующая
	формула не является тождественно истинной: $(A^{\uparrow}B) \land (A \lor C)$.

Задача 3. Приведите данные логические выражения к конъюнктивной и дизъюнктивной нормальной формам (КНФ и ДНФ). Докажите равносильность полученных формул.

№ варианта	Исходные формулы.
1	$\bullet ((X \Rightarrow Y) \Rightarrow (Z \Rightarrow Y)) \Rightarrow X;$
	• $(\overline{X} \rightarrow Z) \sim (\overline{Z} \mid Y)$.
2	• $(X \wedge Y) \vee (\neg Y \wedge Z);$
	$\bullet (X \to \overline{Z}) \ \overline{\oplus} \ (\overline{Y} Z).$
3	• $(X \wedge Y) \vee (\neg Y \wedge Z);$
	• $(\overline{Z} \to \overline{X}) \sim (Z \to Y)$.
4	• $(\overline{Z} \to \overline{X}) \sim (Z \to Y).$ • $(X \lor Y) \land (\neg Y \lor Z \lor X) \lor X;$
	$\bullet (Z \to X) \oplus (\overline{Y} \to Z).$
5	• $(X \mid Y) \rightarrow (Y \sim \overline{Z});$
	• $(X \sim \overline{Y}) \mid (Z \to \overline{Y}).$
6	• $(Y \mid X) \rightarrow (\overline{Y} \stackrel{-}{\sim} Z);$
	$\bullet (\overline{X} \oplus Y) \mid (\overline{Z} \to Y).$
7	$\bullet (\bar{X} \mid Y) \rightarrow (Y \sim Z);$
	$\bullet (\bar{X} \to \bar{Y}) \oplus (Y \mid Z).$
8	• $(\bar{X} \bar{Y}) \rightarrow (\bar{Y} \sim \bar{Z});$

	$\bullet (X \to Y) \to (\overline{Y} \oplus \overline{Z}).$
9	• $(X \sim Y) (Y \to \overline{Z});$
	• $(X \to Y) \sim (\overline{Z} \overline{Z}).$
10	$\bullet (\overline{X} \oplus Y) (\overline{Y} \to Z);$
	• $(\overline{X} \oplus Y) \mid (\overline{Z} \to Y).$

Задача 4. Построить совершенные нормальные формы.

№ варианта	Содержание задачи.
1	Построить СДНФ для функции от трех переменных, которая
	равна 1 тогда и только тогда, когда две или три переменные
	равны 0.
2	Построить СДНФ (от трех переменных), которая равна 1
	тогда и только тогда, когда ровно две переменные равны 1.
3	Построить СДНФ от трех переменных, которая равна 1 тогда
	и только тогда, когда одна или три переменные равны 1.
4	Построить СДНФ от трех переменных, которая равна 1 тогда
	и только тогда, когда две или три переменные равны 1.
5	Построить СКНФ от трех переменных, которая равна 0 тогда
	и только тогда, когда одна или три переменные равны 1.
6	Найти СКНФ от трех переменных, которая эквивалентна
	функции равной 1 тогда и только тогда, когда одна или три
	переменные равны 0.
7	Построить СДНФ от трех переменных, которая равна 1 тогда
	и только тогда, когда ровно две переменные равны 0.
8	Построить СКНФ от трех переменных, которая равна 0 тогда
	и только тогда, когда ровно две переменные равны 1.
9	Построить СКНФ от трех переменных, которая истинна в
	том и только в том случае, когда ровно две переменные
	ложны.
10	Построить СКНФ от трех переменных, которая принимает
	такое же значение, как и большинство переменных.

Задача 5. Построить формулу алгебры высказываний, обладающую следующей функцией истинности:

№ варианта	Функция истинности
1	f(0,0,0)=f(1,1,0)=f(0,1,0)=f(0,1,1)=0
2	f(1,1,1)=f(1,0,0)=f(0,0,1)=f(1,0,1)=1
3	f(0,0,0)=f(1,1,0)=f(0,1,0)=f(0,1,1)=1
4	f(1,1,1)=f(1,0,0)=f(0,0,1)=f(1,0,1)=0
5	f(0,0,0)=f(1,1,0)=f(0,1,0)=f(0,1,1)=1

6	f(1,1,1)=f(1,0,0)=f(0,0,1)=f(1,0,1)=0
7	f(0,0,0)=f(1,1,0)=f(0,1,0)=f(0,1,1)=0
8	f(1,1,1)=f(1,0,0)=f(0,0,1)=f(1,0,1)=1
9	f(0,0,1)=f(1,1,0)=f(0,1,0)=f(0,1,1)=0
10	f(1,1,0)=f(1,0,0)=f(0,0,1)=f(1,0,1)=1

РАБОТА №3. Минимизация дизъюнктивных нормальных форм. Контактные схемы.

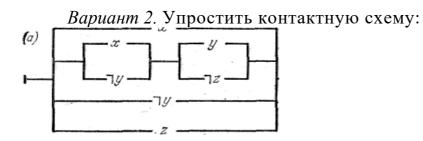
Цель: освоить алгоритм Квайна приведения ДНФ к минимальной дизъюнктивной нормальной форме, реализовывать булевы функции контактными схемами.

Вопросы, выносимые на практическое занятие.

- 1. Сокращенные и тупиковые нормальные формы.
- 2. Минимизация дизъюнктивной нормальной формы по методу Квайна.
- 3. Элементарные импликанты и ядро МДНФ.
- 4. Реализация булевых функций контактными схемами.

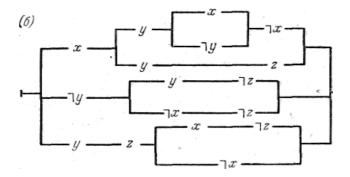
Задача 1.

Вариант 1. Из контактов x, y, z составить схему так, чтобы, она замкнулась тогда и только тогда, когда замкнуты какие-нибудь два из трех контактов x, y, z.



Вариант 3. Исходя из эквивалентности (P⊕Q)~((P∨Q)∧(¬P∨¬Q)), найти схему реализации операции ⊕.

Вариант 4. Упростить контактную схему:



Вариант 5. Составить контактную схему голосования по большинству голосов при 5 голосующих.

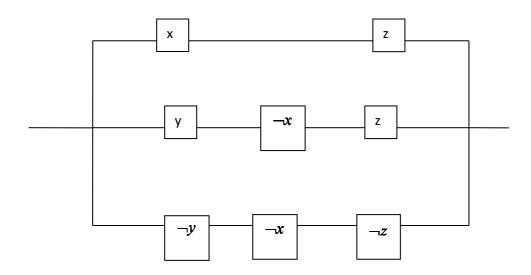
Вариант 6. Составить электрическую схему освещения помещения с тремя входами, обеспечивающую включение и выключение света при входе или выходе через любой вход/выход.

Вариант 7. Составить контактную схему, реализующую стрелку Пирса.

Вариант 8. Составить контактную схему, реализующую штрих Шеффера.

Bapuahm 9. Составить контактную схему, реализующую формулу $(x\Rightarrow y)\land (y\Rightarrow z)$.

Вариант 10. Упростить схему:



Задача 2. Найдите сокращенные, все тупиковые и минимальные ДНФ булевой функции методом Квайна:

№	Задание булевой функции.
варианта	
1.	f(0,0,0) = f(1,0,0) = f(1,1,1) = 0

f(0,0,1) = f(1,1,0) = f(1,0,1) = 0
f(0,0,0) = f(0,0,1) = f(1,1,1) = 0
f(0,1,0) = f(1,0,1) = f(1,0,1) = 0
f(1,0,0) = f(0,0,1) = f(1,0,1) = f(1,1,1) = 0
f(0,0,0) = f(0,1,1) = f(1,0,1) = f(1,1,1) = 0
f(0,1,0) = f(1,0,0) = f(1,0,1) = f(0,0,1) = f(1,1,1) = 1
f(0,1,0) = f(0,1,1) = f(1,0,0) = f(1,1,0) = 1
f(0,0,0) = f(0,0,1) = f(1,0,1) = f(1,1,1) = 0
f(0,0,0) = f(0,0,1) = f(1,0,0) = f(1,1,0) = f(1,1,1) = 1
f(0,0,1) = f(1,1,0) = f(1,0,1) = f(1,1,1) = 1
f(0,0,0) = f(0,0,1) = f(0,0,1) = f(1,0,1) = f(1,1,1) = 1
f(0,0,1) = f(0,1,0) = f(1,0,1) = f(1,1,0) = f(1,1,1) = 1
f(0,1,0) = f(1,0,0) = f(1,0,1) = 0
f(0,1,1) = f(1,0,0) = f(1,1,0) = 0
f(0,0,0) = f(0,0,1) = f(1,0,1) = f(1,1,1) = 1
f(0,0,0) = f(1,1,0) = f(1,1,1) = 0
f(0,0,1) = f(1,1,0) = f(1,1,1) = 0
f(0,0,0) = f(1,0,1) = f(1,1,1) = 0
f(0,1,0) = f(1,0,1) = f(1,1,1) = 0

Задача 3. Найти минимальную ДНФ для функции из задачи 5 лабораторной работы №2 с помощью карт Карно

Задача 4. Для данных булевых функций построить двойственные функции.

Вариант	Булевы функции
1	\Rightarrow , \neg
2	\Leftrightarrow, \vee
3	, ^
4	\uparrow , \neg
5	\Leftrightarrow ,
6	\Rightarrow , \uparrow
7	\lnot,\Leftrightarrow
8	, ¬
9	\Rightarrow , \uparrow
10	∨, ∧

РАБОТА №4. Полнота системы булевых функций.

Цель: изучить понятия высказывания, формулы, подформулы, сложность формулы, типы формул, эквивалентные формулы и эквивалентные преобразования формул.

- 1. Замкнутые классы. Классы Т₀ и Т₁.
- 2. Класс самодвойственных булевых функций.
- 3. Класс монотонных булевых функций.
- 4. Полиномы и алгебра Жегалкина.
- 5. Класс линейных булевых функций.
- 6. Полнота системы булевых функций.
- 7. Теорема Поста о полноте системы булевых функций.

Задача 1. Среди данного набора функций указать а) монотонные, б) самодвойственные, в) линейные, г) сохраняющие 0, д) сохраняющие 1.

Вариант.	Набор булевых функций.
1	^,¬,
2	∨, ,⇒
3	\Leftrightarrow ,¬, \vee
4	⇔,¬,∨ ⇔,↑,∨
5	\Rightarrow , \mid , \neg
6	↑,∨,¬
7	⇒,↑,⇔ ⇒,∧,∨
8	⇒,^,∨
9	1, ,¬
10	$\land, \Rightarrow, $

Задача 2. Для указанной формулы найти эквивалентный полином Жегалкина.

Вариант.	Вид булевой функций.		
1	$(x y) \Rightarrow z$		
2	$(x \Rightarrow y) \land z$		
3	$(x \lor y) \land (z \Rightarrow x)$		
4	$(x \uparrow y) \lor z$		
5	$(x y) \uparrow z$		
6	$(x \uparrow y) \Leftrightarrow z$		

7	$(x \Leftrightarrow y) \uparrow z$		
8	$(x \Rightarrow y) z$		
9	$(x \Rightarrow y) \Leftrightarrow (x \lor y)$		
10	$(x \uparrow y) \Rightarrow (x y)$		

Задача 3. Для указанного полинома Жегалкина указать эквивалентную булеву формулу.

Вариант.	Вид полинома Жегалкина.			
1	x⊕yz			
2	xy ⊕xz ⊕x			
3	xyz ⊕1			
4	xyz ⊕y⊕1			
5	xy ⊕yz⊕ x			
6	$xz \oplus yz \oplus y \oplus 1$			
7	xy ⊕xz ⊕x⊕z⊕1			
8	$xy \oplus x \oplus z \oplus 1$			
9	xz ⊕yz ⊕y⊕z⊕1			
10	$xyz \oplus x \oplus y \oplus z \oplus 1$			

Задача 4. Придумать примеры функций: а) немонотонную, б) не самодвойственную, в) нелинейную, г) не сохраняющую 0, д) не сохраняющую 1. Привести обоснование.

Задача 5. Является ли данный набор булевых функций функционально полным? В каждом варианте даны два набора.

$N_{\underline{0}}$	Набор булевых функций.
варианта	
1.	\Leftrightarrow , \neg
	\uparrow
2.	\Rightarrow , \neg
3.	^,¬
	\Rightarrow
4.	∨,¬
	\Leftrightarrow
5.	\Rightarrow , \land
	¬
6.	\Rightarrow , \vee
	^
7.	\Leftrightarrow, \land
	V
8.	\Leftrightarrow , \vee

	↑,¬
9.	^,V
	,¬
10.	\Rightarrow , \Leftrightarrow
	\uparrow ,

РАБОТА №5. Алгебра предикатов.

Цель: изучить свойства формул с кванторами, научиться записывать математические формулировки на языке алгебры предикатов.

- 1. Двойственные формулы.
- 2. Принцип двойственности.
- 3. Кванторы и области их действия.
- 4. Пренексная нормальная форма формул алгебры предикатов.
- 5. Описание математических формулировок формулами алгебры предикатов.

Задача 1. Для данных булевых функций построить двойственные функции.

Вариант	Булевы функции
1	\Rightarrow , \neg
2	\Leftrightarrow , \vee
3	, ^
4	↑, ¬
5	\Leftrightarrow ,
6	\Rightarrow , \uparrow
7	\neg, \Leftrightarrow
8	, ¬
9	\Rightarrow , \uparrow
10	∨,∧

Задача 2. Формулами алгебры предикатов описать математические понятия.

D				
Вариант	Математические г	Математические понятия над полем действительных чисел.		
1	a — минимальный элемент множества	$ \lim_{x \to a} f(x) = A $	Множество A ограничено сверху.	
	A.			
2	а – максимальный	$ \lim_{x \to a-0} f(x) = A $	Множество <i>А</i>	
	элемент множества		ограничено снизу.	
	A.			
3	<i>а</i> – наибольший	$ \lim_{x \to a+0} f(x) = A $	Mножество A не	
	элемент множества	$x \rightarrow a + 0$	ограничено сверху.	

	Τ .	<u></u>	
	<i>A</i> .		
4	<i>а</i> – наименьший	$ \lim_{x \to +\infty} f(x) = A $	Mножество A не
	элемент множества	$x \rightarrow +\infty$	ограничено снизу.
	A.		
5	В множестве А нет	$\lim_{x \to -\infty} f(x) = A$	Множество <i>А</i>
	минимального	$x \rightarrow -\infty$	ограничено.
	элемента.		_
6	В множестве А нет	$\lim_{x \to a-0} f(x) = -\infty$	Множество <i>А</i>
	максимального	$x \rightarrow a - 0$	состоит из
	элемента.		неотрицательных
			чисел.
7	B множестве A нет	$ \lim_{x \to a+0} f(x) = -\infty $	Множество <i>А</i>
	наибольшего	$x \rightarrow a+0$	состоит из
	элемента.		неположительных
			чисел.
8	B множестве A нет	$ \lim_{x \to a - 0} f(x) = +\infty $	Множество <i>А</i>
	наименьшего	$x \rightarrow a - 0$	содержит как
	элемента.		положительные так
			и отрицательные
			числа.
9	В множестве А	$\lim_{x \to a+0} f(x) = +\infty$	В множестве А
	существует	$x \rightarrow a+0$	только
	наибольший		положительные
	элемент.		числа.
10	В множестве А	У функции f в точке	В множестве А
	существует	а не существует	только
	наименьший	предела.	отрицательные
	элемент.		числа.

Задача 3. В формулах алгебры предикатов указать связанные и свободные переменные, отметить области действия кванторов.

Вариант.	Формула алгебры предикатов.
1	$(\exists x \forall y P_1(x, y) \lor \exists x P_2(x, y, z)) \Rightarrow \exists y \forall z P_3(y, z)$
2	$(\neg \exists y P_1(y, z) \Rightarrow \neg \forall x \forall y P_2(x, y)) \Rightarrow \forall z P_3(z)$
3	$\neg \forall x \exists y P_1(x, y, z) \Rightarrow (\forall y \forall z P_2(x, y, z) \Rightarrow \neg \forall z P_3(z))$
4	$\neg (\exists x \forall z P_1(x, y, z) \Rightarrow \exists y \exists z P_2(y, z)) \land \neg \exists y \exists z P_3(y, z)$
5	$(\forall x \forall y P_1(x.y) \Rightarrow \exists x \exists y \forall z P_2(x,y,z)) \Rightarrow \exists z P_3(x,y,z)$
6	
7	$(\neg \exists u P_1(u) \Rightarrow \forall y \forall u P_2(y,u)) \Rightarrow \forall x P_3(x,u)$
8	$(\forall x \exists y \forall z P_1(x, y, z) \lor \neg \forall y P_2(x, y)) \Rightarrow \neg \forall x \forall z P_3(x, y, z)$
9	$\forall x \forall y (\exists z (P_1(x,u) \land P_2(y,z)) \Rightarrow \exists u P_3(x,y,u))$
10	$(\exists x \forall z P_1(x,z) \lor \neg \forall x \forall y P_2(x,y,z)) \Rightarrow \neg \forall z P_3(x,y,z)$

Задача 4. Для формулы алгебры предикатов найти пренексную нормальную форму, где A и B являются бескванторными формулами.

Вариант.	Формула алгебры предикатов.
1	$\neg \exists x \forall y \forall z \exists u \ A(x, y, z, u)$
2	$(\exists x \forall y A(x,y) \land \exists x \forall y B(x,y))$
3	$(\exists x \forall y A(x,y) \lor \exists x \forall y B(x,y))$
4	$(\exists x \forall y A(x, y) \Rightarrow \exists x \forall y B(x, y))$
5	$(\exists x \forall y A(x, y) \Leftrightarrow \exists x \forall y B(x, y))$
6	$(\exists x \forall y A(x,y) \uparrow \exists x \forall y B(x,y))$
7	$(\exists x \forall y A(x,y) \exists x \forall y B(x,y))$
8	$(\forall x \exists y A(x, y) \land \exists x \forall y B(x, y))$
9	$(\exists x \forall y A(x, y) \lor \forall x \exists y B(x, y))$
10	$(\exists x \forall y A(x, y) \Rightarrow \forall x \forall y B(x, y))$

РАБОТА № 6 Формальные теории.

Цель: изучить понятие формальной теории, выводимости и ее свойства, исчисления высказываний и предикатов.

- 1. Выводимость и ее свойства.
- 2. Задание формальной теории.
- 3. Исчисление высказываний.
- 4. Исчисление предикатов.

Задача 1. Доказать секвенцию (выводимость формулы) в исчислении высказываний.

№ варианта.	Вид секвенции.
1	$\vdash (A \Rightarrow \neg \neg A)$
2	$\vdash (\neg \neg A \Rightarrow A)$
3	$\neg A \vdash (A \Rightarrow B)$
4	$A \vdash (\neg A \Rightarrow B)$
5	$(A \Rightarrow B) \vdash (\neg B \Rightarrow \neg A)$
6	$(\neg A \Rightarrow \neg B) \vdash (B \Rightarrow A)$
7	$A \vdash (B \Rightarrow A)$
8	$(A \Rightarrow (B \Rightarrow C)) \vdash (B \Rightarrow (A \Rightarrow C))$

9	$(A \Rightarrow B) \vdash ((C \Rightarrow A) \Rightarrow (C \Rightarrow B))$
10	$(A \Rightarrow B) \vdash ((B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C))$

Задача 2. Доказать секвенцию (выводимость формулы) в исчислении предикатов.

№ варианта.	Вид секвенции.
1	$\vdash (\forall x A(x) \Rightarrow A(x))$
2	$\vdash (\forall x \forall y A(x, y) \Rightarrow \forall y \forall x A(x, y))$
3	$\vdash (\exists x \exists y A(x, y) \Rightarrow \exists y \exists x A(x, y))$
4	$\vdash (A(x) \Rightarrow \exists x A(x))$
5	$\vdash (\exists x A(x) \Rightarrow \neg \forall x \neg A(x))$
6	$(\neg A(x) \Rightarrow \neg B) \vdash (B \Rightarrow A(x))$
7	$\vdash (\forall x A \Rightarrow A)$, где формула A не содержит переменную x
	свободно.
8	\vdash ($\exists x A \Rightarrow A$), где формула A не содержит переменную x
	свободно.
9	$\vdash (\neg \forall x A(x) \Rightarrow \exists x \neg A(x))$
10	$\vdash (\neg \exists x A(x) \Rightarrow \forall x \neg A(x))$

Задача 3. Установить допустимость правила вывода.

№ варианта.	Вид правила вывода.
1	$G_1 \vdash A; G_2, A \vdash B$
	$G_1,G_2 \vdash B$
2	$G_1, A, B \vdash C$
	$G_1, A \wedge B \vdash C$
3	$G_1, A \wedge B \vdash C$
	$G_1, A, B \vdash C$
4	$G_1, A \vdash C; G_1, B \vdash C$
	$G_1, A \vee B \vdash C$
5	$G_1,A \vdash B$
	$G_1, \neg B \vdash \neg A$
6	$A,B \vdash C$
	$A \wedge B \vdash C$
7	$A,B \vdash C$

	$\vdash (A \land B \Rightarrow C)$
8	$\vdash (A \land B \Rightarrow C)$
	$A,B \vdash C$
9	$G_1 \vdash (A \Rightarrow B)$
	$G_1,A \vdash B$
10	$G_1, A \vdash B$
	$G_1 \vdash (A \Rightarrow B)$

РАБОТА № 7. Формальная теория алгоритмов.

Цель: изучить формализации понятие алгоритма, разобраться с формализацией Тьюринга.

- 1. Требования к неформальному понятию алгоритма.
- 2. Различные формализации понятие алгоритма и их эквивалентность..
- 3. Тезис Черча.
- 4. Машины Тьюринга и их работа.

Задача 1. Какую функцию вычисляет данная программа машины Тьюринга? Составить блок-схему работы этой машины, считая её одноместной.

$\mathcal{N}_{\underline{0}}$	Программа машины Тьюринга.
варианта.	
1	$\{q_0 1 q_0 0R, q_0 0 q_0 1L, q_1 0 q_2 1R\}$
2	$\{q_0 1 q_0 0R, q_1 0 q_1 1R, q_1 1 q_1 0R\}$
3	$\{q_0 1 q_0 0R, q_0 0 q_1 1L, q_1 0 q_1 0R, q_1 1 q_1 1L\}$
4	${q_0 1 q_0 1L, q_0 0 q_1 1L, q_1 0 q_1 1E}$
5	$\{q_0 1 q_0 0R, q_0 0 q_1 0L, q_1 0 q_1 0L\}$
6	$\{q_0 1 q_0 0R, q_0 0 q_1 0L, q_1 0 q_2 0L\}$
7	$\{q_0 1 q_0 0R, q_0 0 q_1 1R, q_1 0 q_2 1R, q_2 0q_3 1L, q_3 1q_3 1L, q_3 0q_4 0R\}$
8	$\{q_0 1 q_0 1R, q_0 0 q_1 0R, q_1 1 q_2 0L, q_2 1q_2 1L, q_2 0q_3 0R\}$
9	$\{q_01q_01R, q_00q_00L\}$
10	$\{q_01q_00R, q_00q_01L, q_01q_{ria}1E\}$

Задача 2. Написать программу машины Тьюринга для вычисления указанной функции. Составить блок-схему её работы.

No	Функция.
варианта.	

1	f(x,y) = x + 2
2	f(x,y) = x - y
3	f(x,y) = x - y + 2
4	f(x, y) = x + y + 4
5	f(x,y) = y + 3
6	f(x,y) = y - x
7	f(x,y) = y - x - 2
8	f(x, y) = x + y - 4
9	f(x)=5
10	f(x, y) = 3

Задача 3. Описать блок-схему машины Тьюринга, вычисляющую данную функцию.

No	Функция.
варианта.	
1	f(x,y) = x! - y + 2
2	$f(x,y) = x \times y + 2$
3	$f(x,y) = x^y + 2$
4	$f(x,y) = y^x + 4$
5	$f(x,y) = y + 3^x$
6	$f(x,y) = y - x^2$
7	f(x) = 5 + x!
8	$f(x, y) = x + [\log_2 y]$
9	$f(x,y) = [\log_2 y] + 2$
10	$f(x, y) = 41 + x \times y^2$

РАБОТА 8. Сложность алгоритмов.

Цель: изучить различные подходы к оценке сложности алгоритмов.

- 1. Оценка сложности алгоритма по необходимой памяти.
- 2. Оценка сложности алгоритма по времени работы..
- 3. Связь между различными оценками сложности алгоритма.
- 4. NP сложные алгоритмы.

Задача 1. Определить необходимую память (число ячеек на ленте) для машины Тьюринга, вычисляющую функцию.

№	Множество
варианта.	
1	x + k

2	k
3	x + y
4	$x \cdot y$
5	$x \div y$
6	проверить равенство $x = y$
7	определить четность числа x
8	$\max(x,y)$
9	$\min(x,y)$
10	$x + y \div k$

Задача 2. Определить необходимую память (число ячеек на ленте) и временную сложность (число тактов работы) для машины Тьюринга, вычисляющую функцию.

No	Множество
варианта.	
1	$q_0 1001^x 0 \rightarrow q_k 101^x 00$ (перенос 0 вправо)
2	$q_0 1001^x 0 \rightarrow 0 q_k 101^x 0$ (перенос 0 влево)
3	$q_0 1^y 0 1^x 0 \to q_k 1^x 0 1^y 0$ (поменять местами последовательности)
4	$q_0 1^y 01^x 0 \to \begin{cases} 1, \text{если } y \text{ больше } x; \\ 0, \text{в противном случае.} \end{cases}$
	q_0 1 0 \rightarrow (0, в противном случае.
5	$q_0 1^y 0 1^x 0 \to \begin{cases} 1, если y меньше x; \\ 0, в противном случае. \end{cases}$
	q_0 1 0 \rightarrow (0, в противном случае.
6	$q_0 1^y 01^x 0 o \begin{cases} q_0 1^{y-x}, \text{если } y \text{ больше } x; \\ 0, \text{в противном случае.} \end{cases}$
	q_0 1 0 3 (0, в противном случае.
7	$q_0 1^y 01^x 0 o egin{cases} q_0 1^{x-y}, \text{если } y & \text{меньше } x; \ 0, \text{в противном случае.} \end{cases}$
	$q_0^{1^3}$ 01 0 \rightarrow (0, в противном случае.
8	$q_0 1^y 0 1^x 0 \to 0 q_k 1^{x+y} 0$
9	$q_0 1^y 01^x 01^z 0 \to 0 q_k 1^{x+y+z} 0$
10	$q_0 1^y 0 1^x 0 o 0 q_k 1^{x+y+k} 0$, где k постоянное число.

Задача 3. Определить временную сложность (число тактов работы) машины Тьюринга, вычисляющую функцию.

No	Функция.
варианта.	
1	$x + y \div k$
2	$\min(x,y)$
3	$\max(x,y)$
4	определить четность числа x
5	проверить равенство $x = y$
6	$x \div y$
7	х- четно
8	x + y

9	k
10	x + k

Задача 4. Привести пример NP-полной задачи.

4. Методические материалы, определяющие процедуры оценивания знаний, умений, навыков и (или) опыта деятельности, характеризующих этапы формирования компетенций

Студенты допускаются к зачету при выполнении практических заданий, предусмотренных рабочей программой дисциплины. На зачете студенту задаются вопросы на знание понятий, изучаемых в курсе, а так же могут даваться простейшие практические задания. Если студент набрал более 50 баллов по балльно-рейтинговой системе на протяжении семестра, то зачет выставляется автоматически.