Отчет по лабораторной работе № 7 по курсу Практикум на ЭВМ Студент группы М8О-104Б-22 Жуков Дмитрий Алексеевич, № по списку 6 Контакты www, e-mail, icq, skype dmzhukov1@gmail.com Работа выполнена: « 21 » октября 2022 г. Преподаватель: асп. каф. 806 Потенко М.А. Входной контроль знаний с оценкой Отчет сдан « » 202 г., итоговая оценка Подпись преподавателя 1. Тема: Алгоритмическая модель Маркова 2. Цель работы: Написать рабочую программу для выполнения задания на эмуляторе алгоритмов Маркова 3. Задание (вариант $N ext{2} 1$): Составить алгоритм, складывающий два троичных числа, разделенных знаком 4. Оборудование (лабораторное): ЭВМ , процессор , имя узла сети с ОП Мб, НМД Мб. Терминал адрес . Принтер Другие устройства Оборудование ПЭВМ студента, если использовалось: Процессор ______ с ОП _____ Мб, НМД ____ Мб. Монитор Другие устройства 5. Программное обеспечение (лабораторное): Система программирования ________версия _____ Редактор текстов Утилиты операционной системы Прикладные системы и программы Местонахождение и имена файлов программ и данных Программное обеспечение ЭВМ студента, если использовалось: Операционная система семейства Windows , наименование Windows 10 версия 2H21 интерпретатор команд версия Система программирования версия Редактор текстов версия Редактор текстов _____ Утилиты операционной системы _____ Прикладные системы и программы

Местонахождение и имена файлов программ и данных на домашнем компьютере

6. Идея, метод, алгоритм решение задачи (в формах: словесной, псевдокода, графической [блок-схема, диаграмма, рисунок, таблица] или формальные спецификации с пред- и постусловиями)

Алгоритм будет работать как машина Тьюринга, только вместо головки по тексту будет бегать какой-нибудь символ(не "0", "1", "2", "+"), который будет останавливаться сбоку от символа и перескакивать его, выполняя какую-нибудь операцию. Аналогом состояний МТ я буду использовать изменение символа головки на другой. Сам алгоритм будет уменьшать правое число на 1, а левое увеличивать на 1, после чего все, кроме левого числа сотрется. Таким образом, сначала перед числами возникает *, потом она, ничего не делая, доходит до крайнего правого положения. Там она превращается в точку и проходит второе число, уменьшая его на единицу, что легко делается заменой символов. После чего точка превращается в запятую, доходит к концу левого числа и превращается в '. Апостроф похожим образом пробегает справа налево по числу, но увеличивая его на единицу, после чего исчезает. В случае, если в начале второго числа мы будем видеть ноль, мы его будем стирать. Дальше опять слева появляется звездочка и так повторяется до тех пор, пока второе число не исчезнет полностью, т.е. пока мы не уменьшим его до нуля. Затем, в силу того, что условия на просто точку или плюс с точкой у нас нет, программа будет накидывать точки вправо от чисел, чем мы и воспользуемся. Такая ситуация возможна только после выполнения сложения, поэтому "+.." можно будет просто стереть, остановив программу.

7. Сценарий выполнения работы (план работы, первоначальный текст программы в черновике [можно на отдельном листе] и тесты либо соображения по тестированию)

Пока сложение не выполнено, слева от первого числа появляется *(19). Далее она пробегает оба числа(3-6) и оказывается справа от них. Меняем * на точку(7). Ее задача - уменьшить правое число на 1. Для этого она пробегает по всем нулям числа, заменяя их на двойки(8), а цифру, отличную от нуля, уменьшает на 1, обращаясь при этом в запятую(9-10). После этого запятая перебегает на конец первого числа и превращается в '(11-14). Апостроф увеличивает первое число на 1, после чего самоликвидируется(15-18). Стоит также обратить внимание на состояние (2) - оно убирает левый разряд второго числа, если тот уменьшается до нуля. При пошаговом ходе этого алгоритма заметим, что запись "X+У" превращается в "Z+", после чего алгоритм начинает пытаться уменьшить второе число, которого нет. Алгоритм не знает, что делать с точкой, когда перед ней нет цифры, и дальше точки работа не идет - алгоритм начинает рождать звездочки, уводить их вправо и превращать в точки. Чтобы это прекратить, дадим условие завершения программы(1), которое гарантирует нам, что алгоритм точно закочится немного позже выполнения сложения, выдав ответом "Z".

Пункты 1-7 отчета составляются строго до начала лабораторной работы.

8.	Распечатка протокола	(подклеить листин	г окончательного	варианта програм	имы с тестовыми	примерами,	подписанный
	преподавателем)						
	1. + ↔						
. +() → +						



$$3.~*0 \rightarrow 0*$$

$$4. *1 \rightarrow 1*$$

$$5.~*2 \rightarrow 2*$$

$$7.* \rightarrow .$$

$$8. \ 0. \to .2$$

9. 1.
$$\to$$
 0,

10. 2.
$$\to$$
 1,

11. 2,
$$\rightarrow$$
 ,2

12. 1,
$$\to$$
 ,1

13.
$$0, \to 0$$

18. '
$$\rightarrow$$
 1

Тесты:

0+1 => 1

$$0+0 => 0$$

Nº	Лаб. или дом.	Дата	Время	Событие	Действие по исправлению	Примечание				
	дом.									
2				2						
Same	чания а	втора по	о существу раб	оты: <u>Задача не зат</u>	тереть исходные данные не стоя	ла				
Выво	ды: В х	оде данг	юй работы г	иною были изучен	ны алгоритмы Маркова. Несмот	ря на кажущуюся прост				
они м	и могут выполнять широкий круг задач. Существует теорема, что все задачи, решаемые на МТ, решаем горитмами Маркова, и наоборот. Мною как раз был предложен, наверно, один из способов доказательс									
	оритмами маркова, и наооорот. мною как раз оыл предложен, наверно, один из спосооов доказательсой теоремы. Таким образом, я понял как не только осуществлять простые замены букв, но и проделые									
прост	ростые арифметические операции, выполняемые МТ. Однако, стоит заметить, что Алгоритмы Марко									
					ее трудоемкая, чем диаграммы Т состояний, из-за чего его прих					
				риходится строго		одител изооретить с тист				
II										
педо	четы пр	и выпо.	пнении зада	ания могут оыть	устранены следующим образ	юм:				