Міністерство освіти і науки України

Національний університет "Львівська Політехніка"

Кафедра ЕОМ



**Пояснювальна записка**

до курсового проєкту "Системне програмування"

на тему: “Розробка системних програмних модулів та компонент систем програмування”

Індивідуальне завдання

“Розробка транслятора з вхідної мови програмування”

Виконав:

ст. гр. КІ-307

Маринович Марко

Перевірив:

Козак Н. Б.

Львів-2024

Завдання на курсовий проєкт

1. Цільова мова транслятора – мова програмування С або асемблер для 32/64 розрядного процесора.
2. Для отримання виконуваного файлу на виході розробленого транслятора скористатися середовищем Microsoft Visual Studio або будь-яким іншим.
3. Мова розробки транслятора: C/C++.
4. Реалізувати графічну оболонку або інтерфейс з командного рядка.
5. На вхід розробленого транслятора має подаватися текстовий файл, написаний на заданій мові програмування.
6. На виході розробленого транслятора мають створюватись такі файли:

*файл з лексемами;*

*файл з повідомленнями про помилки (або про їх відсутність);*

*файл на мові С або асемблера;*

*об’єктний файл;*

*виконуваний файл.*

1. Назва вхідної мови програмування утворюється від першої букви у прізвищі студента та останніх двох цифр номера його варіанту. Саме таке розширення повинні мати текстові файли, написані на цій мові програмування.

**Деталізація завдання на проектування:**

1. В кожному завданні передбачається блок оголошення змінних; змінні зберігають значення цілих чисел і, в залежності від варіанту, можуть бути 16/32 розрядними. За потребою можна реалізувати логічний тип даних.
2. Необхідно реалізувати арифметичні операції – додавання, віднімання, множення, ділення, залишок від ділення; операції порівняння – перевірка на рівність і нерівність, більше і менше; логічні операції – заперечення, “логічне І” і “логічне АБО”.

Пріоритет операцій наступний – круглі дужки (), логічне заперечення, мультиплікативні (множення, ділення, залишок від ділення), адитивні (додавання, віднімання), відношення (більше, менше), перевірка на рівність і нерівність, логічне І, логічне АБО.

1. За допомогою оператора вводу можна зчитати з клавіатури значення змінної; за допомогою оператора виводу можна вивести на екран значення змінної, виразу чи цілої константи.
2. В кожному завданні обов’язковим є оператор присвоєння за допомогою якого можна реалізувати обчислення виразів з використанням заданих операцій і операції круглі дужки (); у якості операндів можуть бути цілі константи, змінні, а також інші вирази.
3. В кожному завданні обов’язковим є оператор типу “блок” (складений оператор), його вигляд має бути таким, як і блок тіла програми.
4. Необхідно реалізувати задані варіантом оператори, синтаксис операторів наведено у таблиці 1.1. Синтаксис вхідної мови має забезпечити реалізацію обчислень лінійних алгоритмів, алгоритмів з розгалуженням і циклічних алгоритмів. Опис формальної мови студент погоджує з викладачем.
5. Оператори можуть бути довільної вкладеності і в будь-якій послідовності.
6. Для перевірки роботи розробленого транслятора, необхідно написати три тестові програми на вхідній мові програмування.

**Деталізований опис власної мови програмування:**

Опис вхідної мови програмування:

* Тип даних: INT\_4
* Блок тіла програми: STARTPROGRAM VARIABLE…; STARTBLOK ENDBLOK
* Оператор вводу: READ ()
* Оператор виводу: WRITE ()
* Оператори: IF ELSE (C)

GOTO (C)

FOR-TO-DO (Паскаль)

FOR-DOWNTO-DO (Паскаль)

WHILE (Бейсік)

REPEAT-UNTIL (Паскаль)

* Регістр ключових слів: Up
* Регістр ідентифікаторів: Low4 перший символ \_
* Операції арифметичні: ADD, SUB, MUL, DIV, MOD
* Операції порівняння: EQ, NE, GT, LT
* Операції логічні: !, &, |
* Коментар: #\*... \*#
* Ідентифікатори змінних, числові константи
* Оператор присвоєння: <==

Для отримання виконавчого файлу на виході розробленого транслятора скористатися програмами ml.exe (компілятор мови асемблера) і link.exe (редактор зв’язків).

Анотація

Цей курсовий проект приводить до розробки транслятора, який здатен конвертувати вхідну мову, визначену відповідно до варіанту, у мову асемблера. Процес трансляції включає в себе лексичний аналіз, синтаксичний аналіз та генерацію коду.

Лексичний аналіз розбиває вхідну послідовність символів на лексеми, які записуються у відповідну таблицю лексем. Кожній лексемі присвоюється числове значення для полегшення порівнянь, а також зберігається додаткова інформація, така як номер рядка, значення (якщо тип лексеми є числом) та інші деталі.

Синтаксичний аналіз: використовується висхідний метод аналізу без повернення. Призначений для побудови дерева розбору, послідовно рухаючись від листків вгору до кореня дерева розбору.

Генерація коду включає повторне прочитання таблиці лексем та створення відповідного асемблерного коду для кожного блоку лексем. Отриманий код записується у результуючий файл, готовий для виконання.

Отриманий після трансляції код можна скомпілювати за допомогою відповідних програм (наприклад, LINK, ML і т. д.).

Зміст

[Анотація **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318762)

[Завдання до курсового проекту **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318763)

[Вступ **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318764)

[1. Огляд методів та способів проектування трансляторів **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318765)

[2. Формальний опис вхідної мови програмування **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318766)

[2.1. Деталізований опис вхідної мови в термінах розширеної нотації Бекуса-Наура **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318767)

[2.2. Опис термінальних символів та ключових слів **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318768)

[3. Розробка транслятора вхідної мови програмування **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318769)

[3.1. Вибір технології програмування **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318770)

[3.2. Проектування таблиць транслятора **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318771)

[3.3. Розробка лексичного аналізатора **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318772)

[3.3.1. Розробка блок-схеми алгоритму **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318773)

[3.3.2. Опис програми реалізації лексичного аналізатора **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318774)

[3.4. Розробка синтаксичного та семантичного аналізатора **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318775)

[3.4.1. Опис програми реалізації синтаксичного та семантичного аналізатора **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318776)

[3.4.2. Розробка граф-схеми алгоритму **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318777)

[3.5. Розробка генератора коду **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318778)

[3.5.1. Розробка граф-схеми алгоритму **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318779)

[3.5.2. Опис програми реалізації генератора коду **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318780)

[4. Опис програми **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318781)

[4.1. Опис інтерфейсу та інструкція користувачеві **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318782)

[5. Відлагодження та тестування програми **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318783)

[5.1. Виявлення лексичних та синтаксичних помилок **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318784)

[5.2. Виявлення семантичних помилок **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318785)

[5.3. Загальна перевірка коректності роботи транслятора **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318786)

[5.4. Тестова програма №1 36](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318787)

[5.5. Тестова програма №2 38](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318788)

[5.6. Тестова програма №3 41](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318789)

[Висновки **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318790)

[Список використаної літератури **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318791)

[Додатки **Помилка! Закладку не визначено.**](file:///C:\Users\marko\AppData\Local\Temp\Rar$DIa3784.45763.rartemp\Курсова%2020%20Marynovych.docx#_Toc153318792)

Вступ

Термін "транслятор" визначає програму, яка виконує переклад (трансляцію) початкової програми, написаної на вхідній мові, у еквівалентну їй об'єктну програму. У випадку, коли мова високого рівня є вхідною, а мова асемблера або машинна – вихідною, такий транслятор отримує назву компілятора.

Транслятори можуть бути розділені на два основних типи: компілятори та інтерпретатори. Процес компіляції включає дві основні фази: аналіз та синтез. Під час аналізу вхідну програму розбивають на окремі елементи (лексеми), перевіряють її відповідність граматичним правилам і створюють проміжне представлення програми. На етапі синтезу з проміжного представлення формується програма в машинних кодах, яку називають об'єктною програмою. Останню можна виконати на комп'ютері без додаткової трансляції.

У відміну від компіляторів, інтерпретатор не створює нову програму; він лише виконує – інтерпретує – кожну інструкцію вхідної мови програмування. Подібно компілятору, інтерпретатор аналізує вхідну програму, створює проміжне представлення, але не формує об'єктну програму, а негайно виконує команди, передбачені вхідною програмою.

Компілятор виконує переклад програми з однієї мови програмування в іншу. На вхід компілятора надходить ланцюг символів, який представляє вхідну програму на певній мові програмування. На виході компілятора (об'єктна програма) також представляє собою ланцюг символів, що вже відповідає іншій мові програмування, наприклад, машинній мові конкретного комп'ютера. При цьому сам компілятор може бути написаний на третій мові.

1. Огляд методів та способів проєктування трансляторів

Термін "транслятор" визначає обслуговуючу програму, що проводить трансляцію вихідної програми, представленої на вхідній мові програмування, у робочу програму, яка відображена на об'єктній мові. Наведене визначення застосовне до різноманітних транслюють програм. Однак кожна з таких програм може виявляти свої особливості в організації процесу трансляції. В сучасному контексті транслятори поділяються на три основні групи: асемблери, компілятори та інтерпретатори.

Асемблер - це системна обслуговуюча програма, яка перетворює символічні конструкції в команди машинної мови. Типовою особливістю асемблерів є дослівна трансляція однієї символічної команди в одну машинну.

Компілятор - обслуговуюча програма, яка виконує трансляцію програми, написаної мовою оригіналу програмування, в машинну мову. Схоже до асемблера, компілятор виконує перетворення програми з однієї мови в іншу, найчастіше - у мову конкретного комп'ютера.

Інтерпретатор - це програма чи пристрій, що виконує пооператорну трансляцію та виконання вихідної програми. Відмінно від компілятора, інтерпретатор не створює на виході програму на машинній мові. Розпізнавши команду вихідної мови, він негайно її виконує, забезпечуючи більшу гнучкість у процесі розробки та налагодження програм.

Процес трансляції включає фази лексичного аналізу, синтаксичного та семантичного аналізу, оптимізації коду та генерації коду. Лексичний аналіз розбиває вхідну програму на лексеми, що представляють слова відповідно до визначень мови. Синтаксичний аналіз визначає структуру програми, створюючи синтаксичне дерево. Семантичний аналіз виявляє залежності між частинами програми, недосяжні контекстно-вільним синтаксисом. Оптимізація коду та генерація коду спрямовані на оптимізацію та створення машинно-залежного коду відповідно.

Зазначені фази можуть об'єднуватися або відсутні у трансляторах в залежності від їхньої реалізації. Наприклад, у простих однопрохідних трансляторах може відсутні фаза генерації проміжного представлення та оптимізації, а інші фази можуть об'єднуватися.

Під час процесу виділення лексем лексичний аналізатор може виконувати дві основні функції: автоматично побудову таблиць об'єктів (таких як ідентифікатори, рядки, числа і т. д.) і видачу значень для кожної лексеми при кожному новому зверненні до нього. У цьому контексті таблиці об'єктів формуються в подальших етапах, наприклад, під час синтаксичного аналізу.

На етапі лексичного аналізу виявляються деякі прості помилки, такі як неприпустимі символи або невірний формат чисел та ідентифікаторів.

Основним завданням синтаксичного аналізу є розбір структури програми. Зазвичай під структурою розуміється дерево, яке відповідає розбору в контекстно-вільній граматиці мови програмування. У сучасній практиці найчастіше використовуються методи аналізу, такі як LL (1) або LR (1) та їхні варіанти (рекурсивний спуск для LL (1) або LR (1), LR (0), SLR (1), LALR (1) та інші для LR (1)). Рекурсивний спуск застосовується частіше при ручному програмуванні синтаксичного аналізатора, тоді як LR (1) використовується при автоматичній генерації синтаксичних аналізаторів.

Результатом синтаксичного аналізу є синтаксичне дерево з посиланнями на таблиці об'єктів. Під час синтаксичного аналізу також виявляються помилки, пов'язані зі структурою програми.

На етапі контекстного аналізу виявляються взаємозалежності між різними частинами програми, які не можуть бути адекватно описані за допомогою контекстно-вільної граматики. Ці взаємозалежності, зокрема, включають аналіз типів об'єктів, областей видимості, відповідності параметрів, міток та інших аспектів "опис-використання". У ході контекстного аналізу таблиці об'єктів доповнюються інформацією, пов'язаною з описами (властивостями) об'єктів.

В основі контекстного аналізу лежить апарат атрибутних граматик. Результатом цього аналізу є створення атрибутованого дерева програми, де інформація про об'єкти може бути розсіяна в самому дереві чи сконцентрована в окремих таблицях об'єктів. Під час контекстного аналізу також можуть бути виявлені помилки, пов'язані з неправильним використанням об'єктів.

Після завершення контекстного аналізу програма може бути перетворена во внутрішнє представлення. Це здійснюється з метою оптимізації та/або для полегшення генерації коду. Крім того, перетворення програми у внутрішнє представлення може бути використано для створення переносимого компілятора. У цьому випадку, тільки остання фаза (генерація коду) є залежною від конкретної архітектури. В якості внутрішнього представлення може використовуватися префіксний або постфіксний запис, орієнтований граф, трійки, четвірки та інші формати.

Фаза оптимізації транслятора може включати декілька етапів, які спрямовані на покращення якості та ефективності згенерованого коду. Ці оптимізації часто розподіляються за двома головними критеріями: машинно-залежні та машинно-незалежні, а також локальні та глобальні.

Машинно-залежні оптимізації, як правило, проводяться на етапі генерації коду, і вони орієнтовані на конкретну архітектуру машини. Ці оптимізації можуть включати розподіл регістрів, вибір довгих або коротких переходів та оптимізацію вартості команд для конкретних послідовностей команд.

Глобальна оптимізація спрямована на поліпшення ефективності всієї програми і базується на глобальному потоковому аналізі, який виконується на графі програми. Цей аналіз враховує властивості програми, такі як межпроцедурний аналіз, міжмодульний аналіз та аналіз галузей життя змінних.

Фінальна фаза трансляції - генерація коду, результатом якої є або асемблерний модуль, або об'єктний (або завантажувальний) модуль. На цьому етапі можуть застосовуватися деякі локальні оптимізації для полегшення генерації вартісного та ефективного коду.

Важливо відзначити, що фази транслятора можуть бути відсутніми або об'єднаними в залежності від конкретної реалізації. В простіших випадках, таких як у випадку однопроходових трансляторів, може відсутній окремий етап генерації проміжного представлення та оптимізації, а інші фази можуть бути об'єднані в одну, при цьому не створюється явно побудованого синтаксичного дерева.

1. Формальний опис вхідної мови програмування
   1. Деталізований опис вхідної мови в термінах розширеної нотації Бекуса-Наура.

Однією з перших задач, що виникають при побудові компілятора, є визначення вхідної мови програмування. Для цього використовують різні способи формального опису, серед яких я застосував розширену нотацію Бекуса-Наура (Backus/Naur Form - BNF).

<topRule> <== STARTPROGRAM VARIABLE <varsBlok> ; <codeBlok>

<varsBlok> <== INT\_4 <identifier> [{<commaAndIdentifier>}];

<identifier> <== \_<low\_letter> {<low\_letter>|<number>} {3}

<commaAndIdentifier> <== , <identifier>

<codeBlok> <== STARTBLOK <write> | <read> | <assignment> | <ifStatement>

| <goto\_statement> | < labelRule > | < forToOrDownToDoRule> | <while> | <repeatUntil> ENDBLOK

<read> <== READ ( <identifier> );

<write> <== WRITE ( <equation> | <stringRule>);

<assignment> <== <identifier> <== <equation>;

<ifStatement> <== IF ( <equation> ) <codeBlok> <elseStatement>

<elseStatement> <== ELSE <codeBlok>

<goto\_statement> <== GOTO <ident>;

<labelRule> <== <identifier>:

< forToOrDownToDoRule> <== FOR <assignment> TO | DOWNTO <equation> DO <codeBlok>

<while> <== WHILE (<equation>) <codeBlok>

<repeatUntil> <== REPEAT <codeBlok> UNTIL (<equation<)

< forCRule > <== for (<assignment> ; <equation> ; <assignment>) <codeBlok>

<equation> <== <signedNumber> | <identifier> | <notRule> [{ <operationAndIdentOrNumber> | <equation> }]

< notRule > <== <notOperation> <signedNumber> | <identifier> | <equation>

<operationAndIdentOrNumber> <== <mult> | <arithmetic> | <logic> | <compare> <signedNumber> | <identifier> | <equation>

<arithmetic> <== ADD | SUB

<mult> <== MUL | DIV | MOD

<logic> <== & | |

<notOperation> <== !

<compare> <== EQ | NE | LT | GT

<stringRule> <== “ <string> “

<comment> <== <LComment> <string> <RComment>

<LComment> <== #\*

<RComment> <== \*#

<string> <== { <low\_letter> | <up\_letter> | <number> }

<signedNumber> <== [<sign>] <digit>[{digit}]

<sign> <== + | -

<low\_letter> <== a|b|c|d|e|f|g|h|i|j|k|l|n|m|o|p|q|r|s|t|u|v|w|x|y|z

<up\_letter> <== A|B|C|D|E|F|G|H|I|J|K|L|N|M|O|P|Q|R|S|T|U|V|W|X|Y|Z

<digit> <== 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

Визначимо окремі термінальні символи та нерозривні набори термінальних символів (ключові слова):

|  |  |
| --- | --- |
| Термінальний символ або ключове слово | Значення |
| STARTPROGRAM | Початок програми |
| STARTBLOK | Початок тексту програми |
| VARIABLE | Початок блоку опису змінних |
| ENDBLOK | Кінець розділу операторів |
| READ | Оператор вводу змінних |
| WRITE | Оператор виводу (змінних або рядкових констант) |
| <== | Оператор присвоєння |
| IF | Оператор умови |
| ELSE | Оператор умови |
| GOTO | Оператор переходу |
| LABEL | Мітка переходу |
| FOR | Оператор циклу |
| TO | Інкремент циклу |
| DOWNTO | Декремент циклу |
| DO | Початок тіла циклу |
| WHILE | Оператор циклу |
| REPEAT | Початок тіла циклу |
| UNTIL | Оператор циклу |
| ADD | Оператор додавання |
| SUB | Оператор віднімання |
| MUL | Оператор множення |
| DIV | Оператор ділення |
| MOD | Оператор знаходження залишку від ділення |
| EQ | Оператор перевірки на рівність |
| NE | Оператор перевірки на нерівність |
| LT | Оператор перевірки чи менше |
| GT | Оператор перевірки чи більше |
| ! | Оператор логічного заперечення |
| & | Оператор кон’юнкції |
| | | Оператор диз’юнкції |
| INT\_4 | 32‑ох розрядні знакові цілі |
| #\*…\*# | Коментар |
| , | Розділювач |
| ; | Ознака кінця оператора |
| ( | Відкриваюча дужка |
| ) | Закриваюча дужка |

До термінальних символів віднесемо також усі цифри (0-9), латинські букви (a-z, A-Z), символи табуляції, символ переходу на нову стрічку, пробілу.

1. Розробка транслятора з вхідної мови програмування
   1. Вибір технології програмування.

Для ефективної роботи створюваної програми важливу роль відіграє попереднє складення алгоритму роботи програми, алгоритму написання програми і вибір технології програмування.

Тому при складанні транслятора треба брати до уваги швидкість компіляції, якість об’єктної програми. Проект повинен давати можливість просто вносити зміни.

В реалізації мов високого рівня часто використовується специфічний тільки для компіляції засіб “розкрутки”. З кожним транслятором завжди зв`язані три мови програмування: Х – початкова, Y – об`єктна та Z – інструментальна. Транслятор перекладає програми мовою Х в програми, складені мовою Y, при цьому сам транслятор є програмою написаною мовою Z.

При розробці даного курсового проекту був використаний висхідний метод синтаксичного аналізу.

Також був обраний прямий метод лексичного аналізу. Характерною ознакою цього методу є те, що його реалізація відбувається без повернення назад. Його можна сприймати, як один спільний скінченний автомат. Такий автомат на кожному кроці читає один вхідний символ і переходить у наступний стан, що наближає його до розпізнавання поточної лексеми чи формування інформації про помилки. Для лексем, що мають однакові підланцюжки, автомат має спільні фрагменти, що реалізують єдину множину станів. Частини, що відрізняються, реалізуються своїми фрагментами

* 1. Проектування таблиць транслятора та вибір структур даних.

Використання таблиць значно полегшує створення трансляторів, тому у даному випадку використовуються наступне:

1. Мульти мапа для лексеми, значення та рядка кожного токена.

std::multimap<int, std::shared\_ptr<IToken>> m\_priorityTokens;

std::string m\_lexeme; //Лексема

std::string m\_value; //Значення

int m\_line = -1; //Рядок

1. Таблиця лексичних класів

Якщо у стовпці «Значення» відсутня інформація про токен, то це означає що його значення визначається користувачем під час написання коду на створеній мові програмування.

Таблиця 2 Опис термінальних символі та ключових слів

|  |  |
| --- | --- |
| **Токен** | **Значення** |
| Program | STARTPROGRAM |
| Start | STARTBLOK |
| Vars | VARIABLE |
| End | ENDBLOK |
| VarType | INT\_4 |
| Read | READ |
| Write | WRITE |
| Assignment | <== |
| If | IF |
| Else | ELSE |
| Goto | GOTO |
| Colon | : |
| Label |  |
| For | FOR |
| To | TO |
| DownTo | DOWNTO |
| Do | DO |
| While | WHILE |
| Repeat | REPEAT |
| Until | UNTIL |
| Addition | ADD |
| Subtraction | SUB |
| Multiplication | MUL |
| Division | DIV |
| Mod | MOD |
| Equal | EQ |
| NotEqual | NE |
| Less | LT |
| Greate | GT |
| Not | ! |
| And | & |
| Or | | |
| Plus | + |
| Minus | - |
| Identifier |  |
| Number |  |
| String |  |
| Undefined |  |
| Unknown |  |
| Comma | , |
| Quotes | “ |
| Semicolon | ; |
| LBraket | ( |
| RBraket | ) |
| LComment | #\* |
| RComment | \*# |
| Comment |  |

* 1. Розробка лексичного аналізатора.

На фазі лексичного аналізу вхідна програма, що представляє собою потік літер, розбивається на лексеми - слова у відповідності з визначеннями мови. Лексичний аналізатор може працювати в двох основних режимах: або як підпрограма, що викликається синтаксичним аналізатором для отримання чергової лексеми, або як повний прохід, результатом якого є файл лексем.

Для нашої програми виберемо другий варіант. Тобто, спочатку буде виконуватись фаза лексичного аналізу. Результатом цієї фази буде файл з списком лексем. Але лексеми записуються у файл не як послідовність символів. Кожній лексемі присвоюється певний символ, тип, значення та рядок. Ці дані далі записуються у файл. Такий підхід дозволяє спростити роботу синтаксичного аналізатора.

Також на етапі лексичного аналізу виявляються деякі (найпростіші) помилки (неприпустимі символи, неправильний запис чисел, ідентифікаторів та ін.)

На вхід лексичного аналізатора надходить текст вихідної програми, а вихідна інформація передається для подальшої обробки компілятором на етапі синтаксичного аналізу.

Існує кілька причин, з яких до складу практично всіх компіляторів включають лексичний аналіз:

* застосування лексичного аналізатора спрощує роботу з текстом вихідної програми на етапі синтаксичного розбору;

для виділення в тексті та розбору лексем можливо застосовувати просту, ефективну і теоретично добре пророблену техніку аналізу;

* + 1. Розробка алгоритму роботи лексичного аналізатора.



Рис. 3.1 Блок-схема роботи лексичного аналізатора

* + 1. Опис програми реалізації лексичного аналізатора.

Основна задача лексичного аналізу – розбити вихідний текст, що складається з послідовності одиночних символів, на послідовність слів, або лексем, тобто виділити ці слова з безперервної послідовності символів. Всі символи вхідної послідовності з цієї точки зору розділяються на символи, що належать яким-небудь лексемам, і символи, що розділяють лексеми. В цьому випадку використовуються звичайні засоби обробки рядків. Вхiдна програма проглядається послідовно з початку до кінця. Базовi елементи, або лексичнi одиницi, роздiляються пробілами, знаками операцiй i спецiальними символами (новий рядок, знак табуляції), i таким чином видiляються та розпізнаються iдентифiкатори, лiтерали i термiнальнi символи (операцiї, ключові слова).

Програма аналізує файл поки не досягне його кінця. Для вхідного файлу викликається функція tokenize(). Вона зчитує з файлу його вміст та кожну лексему порівнює з зарезервованою словами якщо є співпадіння то присвоює лексемі відповідний тип або значення, якщо це числова константа.

При виділенні лексеми вона розпізнається та записується у список m\_tokens за допомогою відповідного типу лексеми, що є унікальним для кожної лексеми із усього можливого їх набору. Це дає можливість наступним фазам компiляції звертатись до лексеми не як до послідовності символів, а як до унікального типу лексеми, що значно спрощує роботу синтаксичного аналізатора: легко перевіряти належність лексеми до відповідної синтаксичної конструкції та є можливість легкого перегляду програми, як вгору, так і вниз, від поточної позиції аналізу. Також в таблиці лексем ведуться записи, щодо рядка відповідної лексеми – для місця помилки – та додаткова інформація.

При лексичному аналiзі виявляються i вiдзначаються лексичнi помилки (наприклад, недопустимi символи i неправильнi iдентифiкатори). Лексична фаза вiдкидає також коментарi та символи лапок у конструкції String, оскiльки вони не мають нiякого впливу на виконання програми, отже й на синтаксичний розбір та генерацію коду.

В даному курсовому проекті реалізовано прямий лексичний аналізатор, який виділяє з вхідного тексту програми окремі лексеми і на основі цього формує таблицю.

* 1. Розробка синтаксичного та семантичного аналізатора.

Синтаксичний аналізатор - частина компілятора, яка відповідає за виявлення основних синтаксичних конструкцій вхідної мови. У завдання синтаксичного аналізатора входить: знайти і виділити основні синтаксичні конструкції в тексті вхідної програми, встановити тип і перевірити правильність кожної синтаксичної конструкції у вигляді, зручному для подальшої генерації тексту результуючої програми.

В основі синтаксичного аналізатора лежить Розпізнавач тексту вхідної програми на основі граматики вхідного мови. Як правило, синтаксичні конструкції мов програмування можуть бути описані за допомогою КС-граматик, рідше зустрічаються мови, які можуть бути описані за допомогою регулярних граматик. Найчастіше регулярні граматики застосовні до мов асемблера, а мови високого рівня побудовані на основі КС-мов.

Синтаксичний розбір - це основна частина компіляції на етапі аналізу. Без виконання синтаксичного розбору робота компілятора безглузда, у той час як лексичний аналізатор є зовсім необов'язковим. Усі завдання з перевірки лексики вхідного мови можуть бути вирішені на етапі синтаксичного розбору. Сканер тільки дозволяє позбавити складний за структурою лексичний аналізатор від рішення примітивних завдань з виявлення та запам'ятовування лексем вхідний програми.

В даному курсовому проекті синтаксичний аналіз можна виконувати лише після виконання лексичного аналізу, він являється окремим етапом трансляції.

На вході даного аналізатора є файл лексем, який є результатом виконання лексичного аналізу, на базі цього файлу синтаксичний аналізатор формує таблицю ідентифікаторів та змінних.

* + 1. Розробка дерева граматичного розбору.

На вхід синтаксичного аналізатора подіється таблиця лексем створена на етапі лексичного аналізу. Аналізатор проходить по ній і перевіряє чи набір лексем відповідає раніше описаним формам нотації Бекуса-Наура. І разі не відповідності у файл з помилками виводиться інформація про помилку і про рядок на якій вона знаходиться.

При знаходженні оператора присвоєння або математичних виразів здійснюється перевірка балансу дужок(кількість відкриваючих дужок має дорівнювати кількості закриваючих). Також здійснюється перевірка чи не йдуть підряд декілька лексем одного типу

Результатом синтаксичного аналізу є синтаксичне дерево з посиланнями на таблиці об'єктів. У процесі синтаксичного аналізу також виявляються помилки, пов'язані зі структурою програми.

В основі синтаксичного аналізатора лежить розпізнавач тексту вхідної програми на основі граматики вхідної мови.

* + 1. Розробка алгоритму роботи синтаксичного і семантичного аналізатора.

Зображення, що містить схема, Креслення, План, текст

Автоматично згенерований описРис. 3.2 Граф-схема роботи синтаксичного аналізатора

* + 1. Опис програми реалізації синтаксичного та семантичного аналізатора.
  1. Розробка генератора коду.

Синтаксичне дерево в чистому вигляді несе тільки інформацію про структуру програми. Насправді в процесі генерації коду потрібна також інформація про змінні (наприклад, їх адреси), процедури (також адреси, рівні), мітки і т.д. Для представлення цієї інформації можливі різні рішення. Найбільш поширені два:

* інформація зберігається у таблицях генератора коду;
* інформація зберігається у відповідних вершинах дерева.

Розглянемо, наприклад, структуру таблиць, які можуть бути використані в поєднанні з Лідер-представленням. Оскільки Лідер-представлення не містить інформації про адреси змінних, значить, цю інформацію потрібно формувати в процесі обробки оголошень і зберігати в таблицях. Це стосується і описів масивів, записів і т.д. Крім того, в таблицях також повинна міститися інформація про процедури (адреси, рівні, модулі, в яких процедури описані, і т.д.). При вході в процедуру в таблиці рівнів процедур заводиться новий вхід - вказівник на таблицю описів. При виході вказівник поновлюється на старе значення. Якщо проміжне представлення - дерево, то інформація може зберігатися в вершинах самого дерева.

Генерація коду – це машинно-залежний етап компіляції, під час якого відбувається побудова машинного еквівалента вхідної програми. 3азвичай входом для генератора коду служить проміжна форма представлення програми, а на виході може з’являтися об’єктний код або модуль завантаження.

Генератор асемблерного коду приймає масив лексем без помилок. Якщо на двох попередніх етапах виявлено помилки, то ця фаза не виконується.

В даному курсовому проекті генерація коду реалізується як окремий етап. Можливість його виконання є лише за умови, що попередньо успішно виконався етап синтаксичного аналізу. І використовує результат виконання попереднього аналізу, тобто два файли: перший містить згенерований асемблерний код відповідно операторам які були в програмі, другий файл містить таблицю змінних. Інформація з них зчитується в відповідному порядку, основні константні конструкції записуються в файл asm.

* + 1. Розробка алгоритму роботи генератора коду.



Рис. 3.3 Блок схема генератора коду

* + 1. Опис програми реалізації генератора коду.

У компілятора, реалізованого в даному курсовому проекті, вихідна мова - програма на мові Assembler. Ця програма записується у файл, що має таку ж саму назву, як і файл з вхідним текстом, але розширення “asm”. Генерація коду відбувається одразу ж після синтаксичного аналізу.

В даному трансляторі генератор коду послідовно викликає окремі функції, які записують у вихідний файл частини коду.

Першим кроком генерації коду записується ініціалізація сегменту даних. Далі виконується аналіз коду, та визначаються процедури, зміні, які використовуються.

Проаналізувавши змінні, які є у програмі, генератор формує код даних для асемблерної програми. Для цього з таблиці лексем вибирається ім’я змінної (типи змінних відповідають 4 байтам), та записується 0, в якості початкового значення.

Аналіз наявних процедур необхідний у зв’язку з тим, що процедури введення/виведення, виконання арифметичних та логічних операцій, виконано у вигляді окремих процедур і у випадку їх відсутності немає сенсу записувати у вихідний файл зайву інформацію.

Після цього зчитується лексема з таблиці лексем. Також відбувається перевірка, чи це не остання лексема. Якщо це остання лексема, то функція завершується.

Наступним кроком є аналіз таблиці лексем, та безпосередня генерація коду у відповідності до вхідної програми.

Генератор коду зчитує лексему та генерує відповідний код, який записується у файл. Наприклад, якщо це лексема виведення, то у основну програму записується виклик процедури виведення, попередньо записавши у співпроцесор значення, яке необхідно вивести. Якщо це арифметична операція, так само викликається дана процедура, але як і в попередньому випадку, спочатку у регістри співпроцесора записується інформація, яка вказує над якими значеннями виконувати дії.

Генератор закінчує свою роботу, коли зчитує лексему, що відповідає кінцю файлу.

В кінці своє роботи, генератор формує код завершення ассемблерної програми.

1. Налагодження та тестування розробленого транслятора

Дана програма написана мовою С++ з при розробці якої було створено структури BackusRule та BackusRuleItem за допомогою яких можна чітко описати нотатки Бекуса-Наура, які використовуються для семантично-лексичного аналізу написаної програми для заданої мови програмування

auto assingmentRule = BackusRule::MakeRule("AssignmentRule", {

BackusRuleItem({ identRule->type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({Assignment::Type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ equation->type()}, OnlyOne)

});

auto read = BackusRule::MakeRule("ReadRule", {

BackusRuleItem({ Read::Type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ LBraket::Type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ identRule->type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ RBraket::Type()}, OnlyOne)

});

auto write = BackusRule::MakeRule("WriteRule", {

BackusRuleItem({ Write::Type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ LBraket::Type()}, OnlyOne | PairStart),

BackusRuleItem({ stringRule->type(), equation->type() }, OnlyOne),

BackusRuleItem({ RBraket::Type()}, OnlyOne | PairEnd)

});

auto codeBlok = BackusRule::MakeRule("CodeBlok", {

BackusRuleItem({ Start::Type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ operators->type(), operatorsWithSemicolon->type()}, Optional | OneOrMore),

BackusRuleItem({ End::Type()}, OnlyOne)

});

auto topRule = BackusRule::MakeRule("TopRule", {

BackusRuleItem({ Program::Type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ identRule->type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ Semicolon::Type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ Vars::Type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ varsBlok->type()}, OnlyOne),

BackusRuleItem({ codeBlok->type()}, OnlyOne)

});

Вище наведено приклад опису нотаток Бекуса-Наура за допомогою цих структур. Наприклад topRule це правило, що відповідає за правильну структуру написаної програми, тобто якими лексемами вона повинна починатись та які операції можуть бути використанні всередині виконавчого блоку програми.

Всередині структури BackusRule описаний порядок токенів для певного правила. А в структурі BackusRuleItem описані токени, які при перевірці трактуються програмою як «АБО», тобто повинен бути лише один з описаних токенів. Наприклад для write послідовно необхідний токен Write після якого йде ліва дужка, далі може бути або певний вираз або рядок тексту який необхідно вивести. І закінчується правило токеном правої дужки.

Основна частина програми складається з 3 компонентів: парсера лексем, правил Бекуса-Наура та генератора асемблерного коду. Кожен з цих компонентів працює зі власним інтерфейсом на певному етапі виконання програми.

Кожен токен це окремий клас що наслідує 3 інтерфейси:

* IToken
* IBackusRule
* IGeneratorItem

Наявність наслідування цих інтерфейсів кожним токеном дозволяє без проблем звертатись до кожного віддільного токена на усіх етапах виконання програми

Для процесу парсингу програми використовується інтерфейс IToken. Що дозволяє простіше з точки зору реалізації звертатись до токенів при аналізі вхідної програми.

Правила Бекуса-Наура для своєї роботи використовують інтерфейс IBackusRule. Це дозволяє викликати функцію перевірки check до кожного прописаного у коді правила запису як програми в цілому так і кожного віддільної операції, що спрощує подальший пошук ймовірних помилок у коді програми, яка буде транслюватись у асемблерний код.

Інтерфейс IGeneratorItem використовується генератором асемблерного коду при трансляції вхідної програми. Оскільки кожен токен є віддільним класом, то у ньому була реалізована функція genCode яка використовується генератором, що дозволяє записати необхідний асемблерний код який буде згенерований певним токеном. Наприклад:

Для класу та токену Greate що визначає при порівнянні який елемент більший, функція генерації відповідного коду виглядає наступним чином:

void genCode(std::ostream& out, GeneratorDetails& details,

std::list<std::shared\_ptr<IGeneratorItem>>::iterator& it,

const std::list<std::shared\_ptr<IGeneratorItem>>::iterator& end) const final

{

RegPROC(details);

out << "\tcall Greate\_\n";

};

За допомогою функції RegPROC токен за потреби реєструє процедуру у генераторі.

static void RegPROC(GeneratorDetails& details)

{

if (!IsRegistered())

{

details.registerProc("Greate\_", PrintGreate);

SetRegistered();

}

}

static void PrintGreate(std::ostream& out, const GeneratorDetails::GeneratorArgs& args)

{

out << ";===Procedure Greate=========================================================================\n";

out << "Greate\_ PROC\n";

out << "\tpushf\n";

out << "\tpop cx\n\n";

out << "\tmov " << args.regPrefix << "ax, [esp + " << args.posArg0 << "]\n";

out << "\tcmp " << args.regPrefix << "ax, [esp + " << args.posArg1 << "]\n";

out << "\tjle greate\_false\n";

out << "\tmov " << args.regPrefix << "ax, 1\n";

out << "\tjmp greate\_fin\n";

out << "greate\_false:\n";

out << "\tmov " << args.regPrefix << "ax, 0\n";

out << "greate\_fin:\n";

out << "\tpush cx\n";

out << "\tpopf\n\n";

GeneratorUtils::PrintResultToStack(out, args);

out << "\tret\n";

out << "Greate\_ ENDP\n";

out << ";============================================================================================\n";

}

Така структура програми дозволяє без проблем аналізувати великі програми, написані на вхідній мові програмування. Також використання правил Бекуса-Наура дозволяє ефективно анадізувати програми великого обсягу.

Генератор у свою чергу буде більш оптимізовано генерувати асемблерний код, створюючи код лише тих операцій, що буди використані у вхідній програмі.

* 1. Опис інтерфейсу та інструкції користувачу.

Вхідним файлом для даної програми є звичайний текстовий файл з розширенням m20. У цьому файлі необхідно набрати бажану для трансляції програму та зберегти її. Синтаксис повинен відповідати вхідній мові.

Створений транслятор є консольною програмою, що запускається з командної стрічки з параметром: "CWork\_m20.exe <ім’я програми>.m20"

Якщо обидва файли мають місце на диску та правильно сформовані, програма буде запущена на виконання.

Початковою фазою обробки є лексичний аналіз (розбиття на окремі лексеми). Результатом цього етапу є файл lexems.txt, який містить таблицю лексем. Вміст цього файлу складається з 4 полів – 1 – безпосередньо сама лексема; 2 – тип лексеми; 3 – значення лексеми (необхідне для чисел і ідентифікаторів); 4 – рядок, у якому лексема знаходиться. Наступним етапом є перевірка на правильність написання програми (вхідної). Інформацію про наявність чи відсутність помилок можна переглянути у файлі error.txt. Якщо граматичний розбір виконаний успішно, файл буде містити відповідне повідомлення. Інакше, у файлі будуть зазначені помилки з іх описом та вказанням їх місця у тексті програми.

Останнім етапом є генерація коду. Транслятор переходить до цього етапу, лише у випадку, коли відсутні граматичні помилки у вхідній програмі. Згенерований код записується у файлу <ім’я програми>.asm.

Для отримання виконавчого файлу необхідно скористатись програмою Masm32.exe

* 1. Виявлення лексичних і синтаксичних помилок.

Виявлення лексичних помилок відбувається на стадії лексичного аналізу. Під час розбиття вхідної програми на окремі лексеми відбувається перевірка чи відповідає вхідна лексема граматиці. Якщо ця лексема є в граматиці то вона ідентифікується і в таблиці лексем визначається. У випадку неспівпадіння лексемі присвоюється тип "невпізнаної лексеми". Повідомлення про такі помилки можна побачити лише після виконання процедури перевірки таблиці лексем, яка знаходиться в файлі.

Виявлення синтаксичних помилок відбувається на стадії перевірки програми на коректність окремо від синтаксичного аналізу. При цьому перевіряється окремо кожне твердження яке може бути або виразом, або оператором (циклу, вводу/виводу), або оголошенням, та перевіряється структура програми в цілому.

Приклад виявлення:

***Текст програми з помилками***

#\*Prog1\*#

STARTPROGRAM

VARI ABLE INT\_4 \_a aaa,\_bbbb,\_xxxx,\_yyyy;

STARTBLOK

WRITdE("Input A: ");

READ(\_aaaa);

WRITE("Input B: ");

READ(\_bbbb);

WRITE("A + B: ");

WRITE(\_aaaa ADD \_bbbb);

WRITE("\nA - B: ");

WRITE(\_aaaa SUB \_bbbb);

WRITE("\nA \* B: ");

WRITE(\_aaaa MUL \_bbbb);

WRITE("\nA / B: ");

WRITE(\_aaaa DIV \_bbbb);

WRITE("\nA % B: ");

WRITE(\_aaaa MOD \_bbbb);

\_xxxx<-(\_aaaa SUB \_bbbb) MUL 10 ADD (\_aaaa ADD \_bbbb) DIV 10;

\_yyyy<-\_xxxx ADD (\_xxxx MOD 10);

WRITE("\nX = (A - B) \* 10 + (A + B) / 10\n");

WRITE(\_xxxx);

WRITE("\nY = X + (X MOD 10)\n");

WRITE(\_yyyy);

ENDBLOK

***Текст файлу з повідомленнями про помилки***

List of errors

======================================================================

There are 5 lexical errors.

There are 1 syntax errors.

There are 0 semantic errors.

Line 3: Lexical error: Unknown token: VARI

Line 3: Lexical error: Unknown token: ABLE

Line 3: Lexical error: Unknown token: \_a

Line 3: Lexical error: Unknown token: aaa

Line 3: Syntax error: Expected: Vars before VARI

Line 5: Lexical error: Unknown token: WRITdE

* 1. Перевірка роботи транслятора за допомогою тестових задач.

Для того щоб здійснити перевірку коректності роботи транслятора необхідно завантажити коректну до заданої вхідної мови програму.

***Текст коректної програми***

#\*Prog1\*#

STARTPROGRAM

VARIABLE INT\_4 \_aaaa,\_bbbb,\_xxxx,\_yyyy;

STARTBLOK

WRITE("Input A: ");

READ(\_aaaa);

WRITE("Input B: ");

READ(\_bbbb);

WRITE("A + B: ");

WRITE(\_aaaa ADD \_bbbb);

WRITE("\nA - B: ");

WRITE(\_aaaa SUB \_bbbb);

WRITE("\nA \* B: ");

WRITE(\_aaaa MUL \_bbbb);

WRITE("\nA / B: ");

WRITE(\_aaaa DIV \_bbbb);

WRITE("\nA % B: ");

WRITE(\_aaaa MOD \_bbbb);

\_xxxx<-(\_aaaa SUB \_bbbb) MUL 10 ADD (\_aaaa ADD \_bbbb) DIV 10;

\_yyyy<-\_xxxx ADD (\_xxxx MOD 10);

WRITE("\nX = (A - B) \* 10 + (A + B) / 10\n");

WRITE(\_xxxx);

WRITE("\nY = X + (X MOD 10)\n");

WRITE(\_yyyy);

ENDBLOK

Оскільки дана програма відповідає граматиці то результати виконання лексичного, синтаксичного аналізів, а також генератора коду будуть позитивними.

В результаті буде отримано асемблерний файл, який є результатом виконання трансляції з заданої вхідної мови на мову Assembler даної програми (його вміст наведений в Додатку А).

Після виконання компіляції даного файлу на виході отримаєм наступний результат роботи програми:

Зображення, що містить текст, знімок екрана, Шрифт, дизайн

Автоматично згенерований опис

Рис. 4.1 Результат виконання коректної програми

При перевірці отриманого результату, можна зробити висновок про правильність роботи програми, а отже і про правильність роботи транслятора.

Тестова програма №1

***Текст програми***

#\*Prog1\*#

STARTPROGRAM

VARIABLE INT\_4 \_aaaa,\_bbbb,\_xxxx,\_yyyy;

STARTBLOK

WRITE("Input A: ");

READ(\_aaaa);

WRITE("Input B: ");

READ(\_bbbb);

WRITE("A + B: ");

WRITE(\_aaaa ADD \_bbbb);

WRITE("\nA - B: ");

WRITE(\_aaaa SUB \_bbbb);

WRITE("\nA \* B: ");

WRITE(\_aaaa MUL \_bbbb);

WRITE("\nA / B: ");

WRITE(\_aaaa DIV \_bbbb);

WRITE("\nA % B: ");

WRITE(\_aaaa MOD \_bbbb);

\_xxxx<-(\_aaaa SUB \_bbbb) MUL 10 ADD (\_aaaa ADD \_bbbb) DIV 10;

\_yyyy<-\_xxxx ADD (\_xxxx MOD 10);

WRITE("\nX = (A - B) \* 10 + (A + B) / 10\n");

WRITE(\_xxxx);

WRITE("\nY = X + (X MOD 10)\n");

WRITE(\_yyyy);

ENDBLOK

***Результат виконання***

Зображення, що містить текст, знімок екрана, Шрифт, дизайн

Автоматично згенерований опис

Рис. 4.2 Результат виконання тестової програми №1

Тестова програма №2

***Текст програми***

#\*Prog2\*#

STARTPROGRAM

VARIABLE INT\_4 \_aaaa,\_bbbb,\_cccc;

STARTBLOK

WRITE("Input A: ");

READ(\_aaaa);

WRITE("Input B: ");

READ(\_bbbb);

WRITE("Input C: ");

READ(\_cccc);

IF(\_aaaa GT \_bbbb)

STARTBLOK

IF(\_aaaa GT \_cccc)

STARTBLOK

GOTO \_temp;

ENDBLOK

ELSE

STARTBLOK

WRITE(\_cccc);

GOTO \_outi;

\_temp:

WRITE(\_aaaa);

GOTO \_outi;

ENDBLOK

ENDBLOK

IF(\_bbbb LT \_cccc)

STARTBLOK

WRITE(\_cccc);

ENDBLOK

ELSE

STARTBLOK

WRITE(\_bbbb);

ENDBLOK

\_outi:

WRITE("\n");

IF((\_aaaa EQ \_bbbb) & (\_aaaa EQ \_cccc) & (\_bbbb EQ \_cccc))

STARTBLOK

WRITE(1);

ENDBLOK

ELSE

STARTBLOK

WRITE(0);

ENDBLOK

WRITE("\n");

IF((\_aaaa LT 0) | (\_bbbb LT 0) | (\_cccc LT 0))

STARTBLOK

WRITE(- 1);

ENDBLOK

ELSE

STARTBLOK

WRITE(0);

ENDBLOK

WRITE("\n");

IF(!(\_aaaa LT (\_bbbb ADD \_cccc)))

STARTBLOK

WRITE(10);

ENDBLOK

ELSE

STARTBLOK

WRITE(0);

ENDBLOK

ENDBLOK

***Результат виконання***

Зображення, що містить знімок екрана, текст, Шрифт, дизайн

Автоматично згенерований опис

Рис. 4.3 Результат виконання тестової програми №2

Тестова програма №3

***Текст програми***

#\*Prog3\*#

STARTPROGRAM

VARIABLE INT\_4 \_aaaa,\_aaa2,\_bbbb,\_xxxx,\_ccc1,\_ccc2;

STARTBLOK

WRITE("Input A: ");

READ(\_aaaa);

WRITE("Input B: ");

READ(\_bbbb);

WRITE("FOR TO DO");

FOR \_aaa2<-\_aaaa TO \_bbbb DO

STARTBLOK

WRITE("\n");

WRITE(\_aaa2 MUL \_aaa2);

ENDBLOK

WRITE("\nFOR DOWNTO DO");

FOR \_aaa2<-\_bbbb DOWNTO \_aaaa DO

STARTBLOK

WRITE("\n");

WRITE(\_aaa2 MUL \_aaa2);

ENDBLOK

WRITE("\nWHILE A MUL B: ");

\_xxxx<-0;

\_ccc1<-0;

WHILE(\_ccc1 LT \_aaaa)

STARTBLOK

\_ccc2<-0;

WHILE (\_ccc2 LT \_bbbb)

STARTBLOK

\_xxxx<-\_xxxx ADD 1;

\_ccc2<-\_ccc2 ADD 1;

ENDBLOK

\_ccc1<-\_ccc1 ADD 1;

ENDBLOK

WRITE(\_xxxx);

WRITE("\nREPEAT UNTIL A MUL B: ");

\_xxxx<-0;

\_ccc1<-1;

REPEAT

\_ccc2<-1;

REPEAT

\_xxxx<-\_xxxx ADD 1;

\_ccc2<-\_ccc2 ADD 1;

UNTIL(!(\_ccc2 GT \_bbbb))

\_ccc1<-\_ccc1 ADD 1;

UNTIL(!(\_ccc1 GT \_aaaa))

WRITE(\_xxxx);

ENDBLOK

***Результат виконання***

Зображення, що містить текст, знімок екрана, Шрифт

Автоматично згенерований опис

Рис. 4.4 Результат виконання тестової програми №3

Висновки

В процесі виконання курсового проекту було виконано наступне:

1. Складено формальний опис мови програмування m20, в термінах розширеної нотації Бекуса-Наура, виділено усі термінальні символи та ключові слова.

2. Створено компілятор мови програмування m20, а саме:

2.1. Розроблено прямий лексичний аналізатор, орієнтований на розпізнавання лексем, що є заявлені в формальному описі мови програмування.

2.2. Розроблено синтаксичний аналізатор на основі низхідного методу. Складено деталізований опис вхідної мови в термінах розширеної нотації Бекуса-Наура

2.3. Розроблено генератор коду, відповідні процедури якого викликаються після перевірки синтаксичним аналізатором коректності запису чергового оператора, мови програмування m20. Вихідним кодом генератора є програма на мові Assembler(x86).

3. Проведене тестування компілятора на тестових програмах за наступними пунктами:

3.1. На виявлення лексичних помилок.

3.2. На виявлення синтаксичних помилок.

3.3. Загальна перевірка роботи компілятора.

Тестування не виявило помилок в роботі компілятор, і всі помилки в тестових програмах на мові m20 були успішно виявлені і відповідно оброблені.

В результаті виконання даної курсового проекту було засвоєно методи розробки та реалізації компонент систем програмування.

Список літературних джерел

1. Language Processors: Assembler, Compiler and Interpreter

URL: [Language Processors: Assembler, Compiler and Interpreter - GeeksforGeeks](https://www.geeksforgeeks.org/language-processors-assembler-compiler-and-interpreter/)

1. Error Handling in Compiler Design

URL: [Error Handling in Compiler Design - GeeksforGeeks](https://www.geeksforgeeks.org/error-handling-compiler-design/?ref=lbp)

1. Symbol Table in Compiler

URL: [Symbol Table in Compiler - GeeksforGeeks](https://www.geeksforgeeks.org/symbol-table-compiler/?ref=lbp)

1. Вікіпедія

URL: [Wikipedia](https://www.wikipedia.org/)

1. Stack Overflow

URL: [Stack Overflow - Where Developers Learn, Share, & Build Careers](https://stackoverflow.com/)

Додатки

**Додаток А (Таблиці лексем)**

Див. файли «додаток\_А\_ТЛ\_Прог1.txt», «додаток\_А\_ТЛ\_Прог2.txt», «додаток\_А\_ТЛ\_Прог3.txt»

**Додаток Б(Код на мові Асемблер)**

**Prog1.asm**

.386

.model flat, stdcall

option casemap :none

include masm32\include\windows.inc

include masm32\include\kernel32.inc

include masm32\include\masm32.inc

include masm32\include\user32.inc

include masm32\include\msvcrt.inc

includelib masm32\lib\kernel32.lib

includelib masm32\lib\masm32.lib

includelib masm32\lib\user32.lib

includelib masm32\lib\msvcrt.lib

.DATA

;===User Data================================================================================

\_aaaa\_ dd 0

\_bbbb\_ dd 0

\_xxxx\_ dd 0

\_yyyy\_ dd 0

DivErrMsg db 13, 10, "Division: Error: division by zero", 0

ModErrMsg db 13, 10, "Mod: Error: division by zero", 0

String\_0 db "Input A: ", 0

String\_1 db "Input B: ", 0

String\_2 db "A + B: ", 0

String\_3 db 13, 10, "A - B: ", 0

String\_4 db 13, 10, "A \* B: ", 0

String\_5 db 13, 10, "A / B: ", 0

String\_6 db 13, 10, "A % B: ", 0

String\_7 db 13, 10, "X = (A - B) \* 10 + (A + B) / 10", 13, 10, 0

String\_8 db 13, 10, "Y = X + (X MOD 10)", 13, 10, 0

;===Addition Data============================================================================

hConsoleInput dd ?

hConsoleOutput dd ?

endBuff db 5 dup (?)

msg1310 db 13, 10, 0

CharsReadNum dd ?

InputBuf db 15 dup (?)

OutMessage db "%d", 0

ResMessage db 20 dup (?)

.CODE

start:

invoke AllocConsole

invoke GetStdHandle, STD\_INPUT\_HANDLE

mov hConsoleInput, eax

invoke GetStdHandle, STD\_OUTPUT\_HANDLE

mov hConsoleOutput, eax

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_0, SIZEOF String\_0 - 1, 0, 0

call Input\_

mov \_aaaaaaaa\_, eax

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_1, SIZEOF String\_1 - 1, 0, 0

call Input\_

mov \_bbbbbbbb\_, eax

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_2, SIZEOF String\_2 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

call Add\_

call Output\_

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_3, SIZEOF String\_3 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

call Sub\_

call Output\_

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_4, SIZEOF String\_4 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

call Mul\_

call Output\_

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_5, SIZEOF String\_5 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

call Div\_

call Output\_

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_6, SIZEOF String\_6 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

call Mod\_

call Output\_

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

call Sub\_

push dword ptr 10

call Mul\_

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

call Add\_

push dword ptr 10

call Div\_

call Add\_

pop \_xxxxxxxx\_

push \_xxxxxxxx\_

push \_xxxxxxxx\_

push dword ptr 10

call Mod\_

call Add\_

pop \_yyyyyyyy\_

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_7, SIZEOF String\_7 - 1, 0, 0

push \_xxxxxxxx\_

call Output\_

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_8, SIZEOF String\_8 - 1, 0, 0

push \_yyyyyyyy\_

call Output\_

exit\_label:

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR msg1310, SIZEOF msg1310 - 1, 0, 0

invoke ReadConsoleA, hConsoleInput, ADDR endBuff, 5, 0, 0

invoke ExitProcess, 0

;===Procedure Add============================================================================

Add\_ PROC

mov eax, [esp + 8]

add eax, [esp + 4]

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Add\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Div============================================================================

Div\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 4]

cmp eax, 0

jne end\_check

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR DivErrMsg, SIZEOF DivErrMsg - 1, 0, 0

jmp exit\_label

end\_check:

mov eax, [esp + 8]

cmp eax, 0

jge gr

lo:

mov edx, -1

jmp less\_fin

gr:

mov edx, 0

less\_fin:

mov eax, [esp + 8]

idiv dword ptr [esp + 4]

push cx

popf

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Div\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Input==========================================================================

Input\_ PROC

invoke ReadConsoleA, hConsoleInput, ADDR InputBuf, 13, ADDR CharsReadNum, 0

invoke crt\_atoi, ADDR InputBuf

ret

Input\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Mod============================================================================

Mod\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 4]

cmp eax, 0

jne end\_check

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR ModErrMsg, SIZEOF ModErrMsg - 1, 0, 0

jmp exit\_label

end\_check:

mov eax, [esp + 8]

cmp eax, 0

jge gr

lo:

mov edx, -1

jmp less\_fin

gr:

mov edx, 0

less\_fin:

mov eax, [esp + 8]

idiv dword ptr [esp + 4]

mov eax, edx

push cx

popf

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Mod\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Mul============================================================================

Mul\_ PROC

mov eax, [esp + 8]

imul dword ptr [esp + 4]

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Mul\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Output=========================================================================

Output\_ PROC value: dword

invoke wsprintf, ADDR ResMessage, ADDR OutMessage, value

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR ResMessage, eax, 0, 0

ret 4

Output\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Sub============================================================================

Sub\_ PROC

mov eax, [esp + 8]

sub eax, [esp + 4]

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Sub\_ ENDP

;============================================================================================

end start

**Prog2.asm**

.386

.model flat, stdcall

option casemap :none

include masm32\include\windows.inc

include masm32\include\kernel32.inc

include masm32\include\masm32.inc

include masm32\include\user32.inc

include masm32\include\msvcrt.inc

includelib masm32\lib\kernel32.lib

includelib masm32\lib\masm32.lib

includelib masm32\lib\user32.lib

includelib masm32\lib\msvcrt.lib

.DATA

;===User Data================================================================================

\_aaaa\_ dd 0

\_bbbb\_ dd 0

\_cccc\_ dd 0

String\_0 db "Input A: ", 0

String\_1 db "Input B: ", 0

String\_2 db "Input C: ", 0

String\_3 db 13, 10, 0

String\_4 db 13, 10, 0

String\_5 db 13, 10, 0

;===Addition Data============================================================================

hConsoleInput dd ?

hConsoleOutput dd ?

endBuff db 5 dup (?)

msg1310 db 13, 10, 0

CharsReadNum dd ?

InputBuf db 15 dup (?)

OutMessage db "%d", 0

ResMessage db 20 dup (?)

.CODE

start:

invoke AllocConsole

invoke GetStdHandle, STD\_INPUT\_HANDLE

mov hConsoleInput, eax

invoke GetStdHandle, STD\_OUTPUT\_HANDLE

mov hConsoleOutput, eax

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_0, SIZEOF String\_0 - 1, 0, 0

call Input\_

mov \_aaaaaaaa\_, eax

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_1, SIZEOF String\_1 - 1, 0, 0

call Input\_

mov \_bbbbbbbb\_, eax

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_2, SIZEOF String\_2 - 1, 0, 0

call Input\_

mov \_cccccccc\_, eax

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

call Greate\_

pop eax

cmp eax, 0

je endIf2

push \_aaaaaaaa\_

push \_cccccccc\_

call Greate\_

pop eax

cmp eax, 0

je elseLabel1

jmp \_temporal\_

jmp endIf1

elseLabel1:

push \_cccccccc\_

call Output\_

jmp \_outugoto\_

\_temporal\_:

push \_aaaaaaaa\_

call Output\_

jmp \_outugoto\_

endIf1:

endIf2:

push \_bbbbbbbb\_

push \_cccccccc\_

call Less\_

pop eax

cmp eax, 0

je elseLabel3

push \_cccccccc\_

call Output\_

jmp endIf3

elseLabel3:

push \_bbbbbbbb\_

call Output\_

endIf3:

\_outugoto\_:

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_3, SIZEOF String\_3 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

call Equal\_

push \_aaaaaaaa\_

push \_cccccccc\_

call Equal\_

call And\_

push \_bbbbbbbb\_

push \_cccccccc\_

call Equal\_

call And\_

pop eax

cmp eax, 0

je elseLabel4

push dword ptr 1

call Output\_

jmp endIf4

elseLabel4:

push dword ptr 0

call Output\_

endIf4:

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_4, SIZEOF String\_4 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaaa\_

push dword ptr 0

call Less\_

push \_bbbbbbbb\_

push dword ptr 0

call Less\_

call Or\_

push \_cccccccc\_

push dword ptr 0

call Less\_

call Or\_

pop eax

cmp eax, 0

je elseLabel5

push dword ptr -1

call Output\_

jmp endIf5

elseLabel5:

push dword ptr 0

call Output\_

endIf5:

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_5, SIZEOF String\_5 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaaa\_

push \_bbbbbbbb\_

push \_cccccccc\_

call Add\_

call Less\_

call Not\_

pop eax

cmp eax, 0

je elseLabel6

push dword ptr 10

call Output\_

jmp endIf6

elseLabel6:

push dword ptr 0

call Output\_

endIf6:

exit\_label:

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR msg1310, SIZEOF msg1310 - 1, 0, 0

invoke ReadConsoleA, hConsoleInput, ADDR endBuff, 5, 0, 0

invoke ExitProcess, 0

;===Procedure Add============================================================================

Add\_ PROC

mov eax, [esp + 8]

add eax, [esp + 4]

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Add\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure And============================================================================

And\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 8]

cmp eax, 0

jnz and\_t1

jz and\_false

and\_t1:

mov eax, [esp + 4]

cmp eax, 0

jnz and\_true

and\_false:

mov eax, 0

jmp and\_fin

and\_true:

mov eax, 1

and\_fin:

push cx

popf

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

And\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Equal==========================================================================

Equal\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 8]

cmp eax, [esp + 4]

jne equal\_false

mov eax, 1

jmp equal\_fin

equal\_false:

mov eax, 0

equal\_fin:

push cx

popf

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Equal\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Greate=========================================================================

Greate\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 8]

cmp eax, [esp + 4]

jle greate\_false

mov eax, 1

jmp greate\_fin

greate\_false:

mov eax, 0

greate\_fin:

push cx

popf

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Greate\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Input==========================================================================

Input\_ PROC

invoke ReadConsoleA, hConsoleInput, ADDR InputBuf, 13, ADDR CharsReadNum, 0

invoke crt\_atoi, ADDR InputBuf

ret

Input\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Less===========================================================================

Less\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 8]

cmp eax, [esp + 4]

jge less\_false

mov eax, 1

jmp less\_fin

less\_false:

mov eax, 0

less\_fin:

push cx

popf

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Less\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Not============================================================================

Not\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 4]

cmp eax, 0

jnz not\_false

not\_t1:

mov eax, 1

jmp not\_fin

not\_false:

mov eax, 0

not\_fin:

push cx

popf

mov [esp + 4], eax

ret

Not\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Or=============================================================================

Or\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 8]

cmp eax, 0

jnz or\_true

jz or\_t1

or\_t1:

mov eax, [esp + 4]

cmp eax, 0

jnz or\_true

or\_false:

mov eax, 0

jmp or\_fin

or\_true:

mov eax, 1

or\_fin:

push cx

popf

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Or\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Output=========================================================================

Output\_ PROC value: dword

invoke wsprintf, ADDR ResMessage, ADDR OutMessage, value

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR ResMessage, eax, 0, 0

ret 4

Output\_ ENDP

;============================================================================================

end start

**Prog3.asm**

.386

.model flat, stdcall

option casemap :none

include masm32\include\windows.inc

include masm32\include\kernel32.inc

include masm32\include\masm32.inc

include masm32\include\user32.inc

include masm32\include\msvcrt.inc

includelib masm32\lib\kernel32.lib

includelib masm32\lib\masm32.lib

includelib masm32\lib\user32.lib

includelib masm32\lib\msvcrt.lib

.DATA

;===User Data================================================================================

\_aaa2\_ dd 0

\_aaaa\_ dd 0

\_bbbb\_ dd 0

\_ccc1\_ dd 0

\_ccc2\_ dd 0

\_xxxx\_ dd 0

String\_0 db "Input A: ", 0

String\_1 db "Input B: ", 0

String\_2 db "FOR TO DO", 0

String\_3 db 13, 10, 0

String\_4 db 13, 10, "FOR DOWNTO DO", 0

String\_5 db 13, 10, 0

String\_6 db 13, 10, "WHILE A MUL B: ", 0

String\_7 db 13, 10, "REPEAT UNTIL A MUL B: ", 0

;===Addition Data============================================================================

hConsoleInput dd ?

hConsoleOutput dd ?

endBuff db 5 dup (?)

msg1310 db 13, 10, 0

CharsReadNum dd ?

InputBuf db 15 dup (?)

OutMessage db "%d", 0

ResMessage db 20 dup (?)

.CODE

start:

invoke AllocConsole

invoke GetStdHandle, STD\_INPUT\_HANDLE

mov hConsoleInput, eax

invoke GetStdHandle, STD\_OUTPUT\_HANDLE

mov hConsoleOutput, eax

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_0, SIZEOF String\_0 - 1, 0, 0

call Input\_

mov \_aaaaaaaa\_, eax

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_1, SIZEOF String\_1 - 1, 0, 0

call Input\_

mov \_bbbbbbbb\_, eax

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_2, SIZEOF String\_2 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaaa\_

pop \_aaaaaaa2\_

forPasStart1:

push \_bbbbbbbb\_

push \_aaaaaaa2\_

call Less\_

call Not\_

pop eax

cmp eax, 0

je forPasEnd1

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_3, SIZEOF String\_3 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaa2\_

push \_aaaaaaa2\_

call Mul\_

call Output\_

push \_aaaaaaa2\_

push dword ptr 1

call Add\_

pop \_aaaaaaa2\_

jmp forPasStart1

forPasEnd1:

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_4, SIZEOF String\_4 - 1, 0, 0

push \_bbbbbbbb\_

pop \_aaaaaaa2\_

forPasStart2:

push \_aaaaaaaa\_

push \_aaaaaaa2\_

call Greate\_

call Not\_

pop eax

cmp eax, 0

je forPasEnd2

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_5, SIZEOF String\_5 - 1, 0, 0

push \_aaaaaaa2\_

push \_aaaaaaa2\_

call Mul\_

call Output\_

push \_aaaaaaa2\_

push dword ptr 1

call Sub\_

pop \_aaaaaaa2\_

jmp forPasStart2

forPasEnd2:

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_6, SIZEOF String\_6 - 1, 0, 0

push dword ptr 0

pop \_xxxxxxxx\_

push dword ptr 0

pop \_ccccccc1\_

whileStart2:

push \_ccccccc1\_

push \_aaaaaaaa\_

call Less\_

pop eax

cmp eax, 0

je whileEnd2

push dword ptr 0

pop \_ccccccc2\_

whileStart1:

push \_ccccccc2\_

push \_bbbbbbbb\_

call Less\_

pop eax

cmp eax, 0

je whileEnd1

push \_xxxxxxxx\_

push dword ptr 1

call Add\_

pop \_xxxxxxxx\_

push \_ccccccc2\_

push dword ptr 1

call Add\_

pop \_ccccccc2\_

jmp whileStart1

whileEnd1:

push \_ccccccc1\_

push dword ptr 1

call Add\_

pop \_ccccccc1\_

jmp whileStart2

whileEnd2:

push \_xxxxxxxx\_

call Output\_

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR String\_7, SIZEOF String\_7 - 1, 0, 0

push dword ptr 0

pop \_xxxxxxxx\_

push dword ptr 1

pop \_ccccccc1\_

repeatStart2:

push dword ptr 1

pop \_ccccccc2\_

repeatStart1:

push \_xxxxxxxx\_

push dword ptr 1

call Add\_

pop \_xxxxxxxx\_

push \_ccccccc2\_

push dword ptr 1

call Add\_

pop \_ccccccc2\_

push \_ccccccc2\_

push \_bbbbbbbb\_

call Greate\_

call Not\_

pop eax

cmp eax, 0

je repeatEnd1

jmp repeatStart1

repeatEnd1:

push \_ccccccc1\_

push dword ptr 1

call Add\_

pop \_ccccccc1\_

push \_ccccccc1\_

push \_aaaaaaaa\_

call Greate\_

call Not\_

pop eax

cmp eax, 0

je repeatEnd2

jmp repeatStart2

repeatEnd2:

push \_xxxxxxxx\_

call Output\_

exit\_label:

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR msg1310, SIZEOF msg1310 - 1, 0, 0

invoke ReadConsoleA, hConsoleInput, ADDR endBuff, 5, 0, 0

invoke ExitProcess, 0

;===Procedure Add============================================================================

Add\_ PROC

mov eax, [esp + 8]

add eax, [esp + 4]

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Add\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Greate=========================================================================

Greate\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 8]

cmp eax, [esp + 4]

jle greate\_false

mov eax, 1

jmp greate\_fin

greate\_false:

mov eax, 0

greate\_fin:

push cx

popf

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Greate\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Input==========================================================================

Input\_ PROC

invoke ReadConsoleA, hConsoleInput, ADDR InputBuf, 13, ADDR CharsReadNum, 0

invoke crt\_atoi, ADDR InputBuf

ret

Input\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Less===========================================================================

Less\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 8]

cmp eax, [esp + 4]

jge less\_false

mov eax, 1

jmp less\_fin

less\_false:

mov eax, 0

less\_fin:

push cx

popf

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Less\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Mul============================================================================

Mul\_ PROC

mov eax, [esp + 8]

imul dword ptr [esp + 4]

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Mul\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Not============================================================================

Not\_ PROC

pushf

pop cx

mov eax, [esp + 4]

cmp eax, 0

jnz not\_false

not\_t1:

mov eax, 1

jmp not\_fin

not\_false:

mov eax, 0

not\_fin:

push cx

popf

mov [esp + 4], eax

ret

Not\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Output=========================================================================

Output\_ PROC value: dword

invoke wsprintf, ADDR ResMessage, ADDR OutMessage, value

invoke WriteConsoleA, hConsoleOutput, ADDR ResMessage, eax, 0, 0

ret 4

Output\_ ENDP

;============================================================================================

;===Procedure Sub============================================================================

Sub\_ PROC

mov eax, [esp + 8]

sub eax, [esp + 4]

mov [esp + 8], eax

pop ecx

pop eax

push ecx

ret

Sub\_ ENDP

;============================================================================================

end start