Университет ИТМО

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Лабораторная работа N2

по дисциплине

«Системное программное обеспечение»

Вариант: 27

Выполнил:

Студент группы Р4115, Демьяновский Савелий

> Преподаватель: Кореньков Юрий Дмитриевич

Санкт-Петербург 2023

Задание

Реализовать формирование линейного кода в терминах некоторого набора инструкций посредством анализа графа потока управления для набора подпрограмм. Полученный линейный код вывести в мнемонической форме в выходной текстовый файл.

Подготовка к выполнению по одному из двух сценариев:

- 1 Составить описание виртуальной машины с набором инструкций и моделью памяти по варианту
 - а. Изучить нотацию для записи определений целевых архитектур
 - b. Составить описание BM в соответствии с вариантом
 - і. Описание набор регистров и банков памяти
 - іі. Описать набор инструкций: для каждой инструкции задать структуру операционного ода, содержащего описание операндов и набор операций, изменяющих состояние BM
 - 1 Описать инструкции перемещения данных и загрузки констант
 - 2 Описать инструкции арифметических и логических операций
 - 3 Описать инструкции условной и безусловной передачи управления
 - 4 Описать инструкции ввода-вывода с использованием скрытого регистра в качестве порта ввода-вывода
 - ііі. Описать набор мнемоник, соответствующих инструкциям BM
- с. Подготовить скрипт для запуска ассемблированного листинга с использованием описания ВМ:
 - і. Написать тестовый листинг с использованием подготовленных мнемоник инструкций
 - ii. Задействовать транслятор листинга в бинарный модуль по описанию BM
 - iii. Запустить полученный бинарный модуль на исполнение и получить результат работы
 - iv. Убедиться в корректности функционирования всех инструкций BM
- 2 Выбрать и изучить прикладную архитектуру системы команд существующей ВМ
 - а. Для выбранной ВМ:
 - і. Должен существовать готовый эмулятор (например qemu)
 - іі. Должен существовать готовый тулчейн (набор инструментов разработчика): компилятор Си, ассемблер и дизассемблер, линковщик, желательно отладчик
 - b. Согласовать выбор BM с преподавателем
 - с. Изучить модель памяти и набор инструкций ВМ
- d. Научиться использовать тулчейн (собирать и запускать программы из листинга)

- е. Подготовить скрипт для запуска ассемблированного листинга с использованием эмулятора
 - і. Написать тестовый листинг с использованием инструкций ВМ
 - іі. Задействовать ассемблер и компоновщик из тулчейна
 - iii. Запустить бинарный модуль на исполнение и получить результат его работы

Порядок выполнения:

- 1 Описать структуры данных, необходимые для представления информации об элементах образа программы (последовательностях инструкций и данных), расположенных в памяти
 - а. Для каждой инструкции имя мнемоники и набор операндов в терминах данной ${\bf BM}$
 - b. Для элемента данных соответствующее литеральное значение или размер экземпляра типа данных в байтах
- 2 Реализовать модуль, формирующий образ программы в линейном коде для данного набора подпрограмм
- а. Программный интерфейс модуля принимает на вход структуру данных, содержащую графы потока управления и информацию о локальных переменных и сигнатурах для набора подпрограмм, разработанную в задании 2 (п. 1.а, п. 2.b)
- b. В результате работы порождается структура данных, разработанная в п. 1, содержащая описание образа программы в памяти: набор именованных элементов данных и набор именованных фрагментов линейного кода, представляющих собой алгоритмы подпрограмм
- с. Для каждой подпрограммы посредством обхода узлов графа потока управления в порядке топологической сортировки (начиная с узла, являющегося первым базовым блоком алгоритма подпрограммы), сформировать набор именованных групп инструкций, включая пролог и эпилог подпрограммы (формирующие и разрушающие локальное состояние подпрограммы)
- d. Для каждого базового блока в составе графа потока управления сформировать группу инструкций, соответствующих операциям в составе дерева операций
- е. Использовать имена групп инструкций для формирования инструкций перехода между блоками инструкций, соответствующих узлам графа потока управления в соответствии с дугами в нём
- 3 Доработать тестовую программу, разработанную в задании 2 для демонстрации работоспособности созданного модуля
- а. Добавить поддержку аргумента командной строки для имени выходного файла, вывод информации о графах потока управления сделать опциональных
- b. Использовать модуль, разработанный в п. 2 для формирования образа программы на основе информации, собранной в результате работы модуля, созданного в задании 2 (п. 2.b)
- с. Для сформированного образа программы в линейном коде вывести в выходной файл ассемблерный листинг, содержащий мнемоническое

представление инструкций и данных, как они описаны в структурах данных (п. 1), построенных разработанным модулем (пп. 2.с-е)

- d. Проверить корректность решения посредством сборки сгенерированного листинга и запуска полученного бинарного модуля на эмуляторе ВМ (см. подготовка п. 1.с или п. 2.е)
- 4 Результаты тестирования представить в виде отчета, в который включить:
 - а. В части 3 привести описание разработанных структур данных
- b. В части 4 описать программный интерфейс и особенности реализации разработанного модуля
- с. В части 5 привести примеры исходных текстов, соответствующие ассемблерные листинги и примера вывода запущенных тестовых программ

Описание структур данных

Для удобной работы с AST я добавил новые структуры данные. Также был создан модуль preprocess_ast для перехода, который принимает массив AST, которые преобразует в новые структуры

```
struct preparedWhile {
   preparedExpression condition;
   preparedBlock block;
   ASTNode *astNode;
};
struct preparedDoWhile {
   preparedExpression condition;
   preparedBlock block;
   ASTNode *astNode;
};
struct preparedAssigment {
   preparedExpression to;
   preparedExpression to;
   preparedExpression *rightPart;
   ASTNode *astNode;
```

```
};
struct preparedStatement {
   statementType type;
   union {
       preparedBlock block;
       preparedExpression expression;
       preparedIf *ifp;
       preparedVars vars;
       preparedWhile whilep;
       preparedDoWhile dowhile;
       preparedAssigment assigment;
   };
  ASTNode *astNode;
};
struct preparedFunc {
   char *identifier;
   preparedVars args;
   preparedType returnType;
   preparedBlock body;
   int seen;
   ASTNode *astNode;
};
struct conditionalStatement {
   preparedExpression condition;
   preparedStatement statement;
  ASTNode *astNode;
};
struct preparedIf {
   conditionalStatement statement;
   preparedStatement elseStatement;
   int elseStatementExists;
   ASTNode *astNode;
};
```

Описание разработанных модулей

После модуля preprocess_ast, полученные структуры подаются на вход в semantic_analyser. Здесь, путем обхода графа, производятся проверки типов и проверка существования используемых символов. В частности, для проверки существования символов используется модуль symbolic_table.

```
union ctx {
  preparedFunc *func;
};
enum symbolCategory {
   SYMBOL CATEGORY FUNC,
   SYMBOL CATEGORY VAR
};
struct symbol {
   char *identifier;
  preparedType type;
   enum symbolCategory;
   union ctx ctx;
   char *label;
};
struct symbolicTable {
   symbolicTable *parent;
   symbol *symbols;
   int symbolsCount;
   char *currentFuncId;
   int capacity;
};
```

Если на этом этапе не возникло ошибок, вызывается модуль asm_generator, производит генерацию ассемблер кода. Сгенерированный ассемблер код передается в виртуальную машину (ВМ) вместе с архитектурой разработанной по варианту.

```
architecture spo {
registers:
   storage r0st [16];
   storage r1st [16];
   storage r2st [16];
   storage r3st [16];
   storage ip [16];
   storage spst [16];
   storage fpst [16];
   storage inp [8];
   storage outp [8];
```

```
view inReg = inp; view
    outReg = outp;
   view r0 = r0st; view r1 =
  r1st;view r2 = r2st;view r3
  = r3st;view ipv = ip; view
  sp = spst; view fp = fpst;
memory:
  range constants_ram [0x0000 ... 0xffff] \{cell = 8;
       endianess = little-endian;granularity = 2;
   }
  range code_ram [0x0000 .. 0xffff] {cell = 8;
       endianess = little-endian;granularity = 2;
   }
  range data_ram [0x0000 ... 0xffff] {cell = 8;
       endianess = little-endian;granularity = 2;
   }
instructions:
  encode imm16 field = immediate [16];encode reg field
   = register {
       r0 = 0000,
       r1 = 0001,
       r2 = 0010,
       r3 = 0011,
       ipv = 0100,
       sp = 0101,
```

```
fp = 0110,
       inReg = 0111,
       outReg = 1000
   };
   instruction add-reg2reg = { 0000 0000, reg asop1, reg as op2, reg as
to, 0000 0000 0000} {
       to = op1 + op2; ip = ip
       +4;
   };
   instruction add-imm2reg = { 0000 0001, reg asop1, imm16 as value,
reg as to {
       to = op1 + value; ip = ip +
       4;
   };
   instruction sub-reg2reg = { 0000 0010, reg asop1, reg as op2, reg as to,
0000 0000 0000} {
       to = op1 - op2; ip = ip +
       4;
   };
   instruction sub-imm2reg = { 0000 0011, reg asop1, imm16 as value,
reg as to {
       to = op1 - value;ip = ip +
       4;
   };
   instruction as l = \{0000\ 0100, reg \text{ as op 1}, regas \text{ to}, 0000\ 0000\ 0000
0000 } {
       to = op1 << 1; ip = ip
       + 4;
   };
   instruction asr = \{0000\ 0101, \text{ reg as op1}, \text{ regas to}, 0000\ 0000\ 0000
0000 } {
       to = op1 << 1; ip = ip
       +4;
   };
    instruction mov-reg2reg = { 0000 0110, reg asop1, reg as to, 0000
0000 0000 0000 } {
           to = op1;
           ip = ip + 4;
```

```
};
    instruction mov-imm2reg = { 0000 0111, imm16 asvalue, reg as to, 0000
} {
           to = value; ip = ip
           + 4;
    };
    instruction invert = \{0000\ 1000, \text{ reg as op1, reg as to, } 0000\ 0000
0000 0000 } {
           to = !op1; ip = ip
           + 4:
    };
    instruction negative = \{0000\ 1001, \text{ reg as op1, reg as to, } 0000\ 0000\ 0000
0000 } {
           to = -op1; ip = ip
           + 4:
    };
   instruction and-reg2reg = { 0000 1010, reg asop1, reg as op2, reg as
to, 0000 0000 0000} {
       to = op1 \&\& op2; ip = ip +
       4;
   };
   instruction and-imm2reg = { 0000 1011, reg asop1, imm16 as value,
reg as to {
       to = op1 & value;ip = ip +
   };
    instruction or-reg2reg = { 0000 1100, reg asop1, reg as op2, reg as
to, 0000 0000 0000} {
           to = op1 \mid op2; ip = ip +
           4:
    };
    instruction or-imm2reg = { 0000 1101, reg asop1, imm16 as value,
reg as to {
           to = op1 | value; ip = ip + 4;
    };
    instruction div-reg2reg = { 0000 1110, reg asop1, reg as op2, reg as
to, 0000 0000 0000} {
           to = op1 / op2; ip = ip +
           4;
```

```
};
    instruction div-imm2reg = { 0000 1111, reg asop1, imm16 as value,
reg as to {
          to = op1 / value; ip = ip + 4;
    };
    instruction mul-reg2reg = { 0001 0000, reg asop1, reg as op2, reg as
to, 0000 0000 0000} {
          to = op1 * op2; ip = ip
          +4;
    };
    instruction mul-imm2reg = { 0001 0001, reg asop1, imm16 as value,
reg as to {
          to = op1 * value; ip = ip +
    };
    instruction rem-reg2reg = { 0001 0010, reg asop1, reg as op2, reg as
to, 0000 0000 0000} {
          to = op1 \% op2; ip = ip
          + 4;
    };
    instruction rem-imm2reg = { 0001 0011, reg asop1, imm16 as value,
reg as to {
          to = op1 % value; ip = ip +
    };
    instruction jump = \{0001\ 0100, \text{ imm16 as to},0000\ 0000\}
          ip = to;
    };
    instruction jumpeq = \{0001\ 0101, \text{ reg as op1,imm16 as to, }0000\}
          if op1 == 0x0 then
                ip = to;
          else
```

```
ip = ip + 4;
           }
     };
     instruction jumpgt = \{0001\ 0110, \text{ reg as op1,imm16 as to, }0000\}
         if (op1 >> 15 == 0x0) && (op1 != 0x0) then
          {
                ip = to;
         else
                ip = ip + 4;
     };
     instruction jumpge = \{0001\ 0111, \text{ reg as op1,imm16 as to, } 0000\}
           if (op1 >> 15 == 0x0) then
                ip = to;
           else
                ip = ip + 4;
           }
     };
     instruction jumplt = \{0001\ 1000, \text{ reg as op1,imm16 as to, }0000\}
           if op 1 >> 15 == 0x1 then // op 1 < 0ip = to;
             else
                  ip = ip + 4;
     };
     instruction jumple = { 0001 1001, reg as op1,imm16 as to, 0000} {
         if (op1 >> 15 == 0x1) \parallel (op1 == 0x0) then
// op1 <= 0
                ip = to;
         else
                ip = ip + 4;
```

```
};
  encode bank sequence = alternatives \{d = \{0000\},\
       c = \{0001\},\
       t = \{0011\}
   };
  instruction st = \{0001\ 1010\ 0000, \text{ reg as from,imm16 as ptr}\}
       data_ram:1[ptr] = from; data_ram:1[ptr+1] =
       from>>8;
       ip = ip + 4;
   };
  instruction ld = { 0001 1011 0000, reg as to,imm16 as ptr } {
       to = data_ram:1[ptr] + (data_ram:1[ptr+1] <<
8);
       ip = ip + 4;
   };
    instruction push = { 0001 1100, reg as from,0000 0000 0000 0000
0000 } {
          sp = sp - 2; data_ram:1[sp] = from;
          data_ram:1[sp+1] = from >> 8; ip = ip + 4;
    instruction pop = \{0001\ 1101, \text{ reg as to}, 00000000\ 0000\ 0000\ 0000\}
          to = data_ram:1[sp] + (data_ram:1[sp+1] <<
8);
          sp = sp + 2; ip =
     ip + 4;
};
    instruction call = { 0001 1110, imm16 as ptr,0000 0000 } {
          sp = sp - 2; data_ram:1[sp] = ip;
          data_ram:1[sp+1] = ip >> 8;
```

```
sp = sp - 2; data_ram:1[sp] = fp;
          data_ram:1[sp+1] = fp >> 8; fp = sp;
          ip = ptr;
    };
    instruction ret = { 0001 1111 1111 1111 1111
1111 0000 0000 } {
          if fp != 0 then \{sp = fp;
                fp = data_ram:1[sp] + (data_ram:1[sp+1]
<< 8);
                sp = sp + 2;
                ip = data_ram:1[sp] + (data_ram:1[sp+1]sp = sp + 2;
<< 8);
           }
          ip = ip + 4;
    };
  instruction hlt = { 1111 1111 1111 1111
1111 1111 1111 } {
   };
  instruction readIn = \{\} \{r0 = inp;
   };
  instruction writeOut = \{\} {outp = r0;
   };
*/
mnemonics:
  mnemonic hlt(); mnemonic
    ret();
   format plain1 is "{1}"; format plain2 is
   "\{1\}, \{2\}";
  format plain3 is "{1}, {2}, {3}"; mnemonic store for
  st(from, ptr) plain2;
```

```
mnemonic load for ld(ptr, to) plain2;mnemonic call for call(ptr)
    plain1;
    mnemonic neg for negative (op1, to) plain2;mnemonic _not for invert
    (op1, to) plain2;
  mnemonic add for add-reg2reg (op1, op2, to)plain3,
                 for add-imm2reg (op1, value, to)
plain3;
  mnemonic sub for sub-reg2reg (op1, op2, to)plain3,
                 for sub-imm2reg (op1, value, to)
plain3;
  mnemonic mov for mov-reg2reg (op1, to) plain2, for mov-imm2reg (
                 value, to) plain2;
  mnemonic _and for and-reg2reg (op1, op2, to)plain3,
                 for and-imm2reg (op1, value, to)
plain3;
  mnemonic _or for or-reg2reg (op1, op2, to)plain3,
                 for or-imm2reg (op1, value, to)
plain3;
  mnemonic mul for mul-reg2reg (op1, op2, to)plain3,
                 for mul-imm2reg (op1, value, to)
plain3;
  mnemonic div for div-reg2reg (op1, op2, to)plain3,
                 for div-imm2reg (op1, value, to)
plain3;
  mnemonic rem for rem-reg2reg (op1, op2, to)plain3,
                 for rem-imm2reg (op1, value, to)
plain3;
    mnemonic push for push(from) plain1;mnemonic pop
    for pop(to) plain1;
    mnemonic jump for jump(to) plain1;
    mnemonic jumpeq for jumpeq(op1, to) plain2;
```

```
mnemonic jumpgt for jumpgt(op1, to) plain2;
mnemonic jumpge for jumpge(op1, to) plain2;
mnemonic jumplt for jumplt(op1, to) plain2;
mnemonic jumple for jumple(op1, to) plain2;
}
```

Пример входных данных

Код

```
void write(int r);
void printNumber(int num, bool n) {
   int nextLine = 10;
   int revertedNum = 0;
   while (num != 0) {
       revertedNum = (revertedNum * 10) + (num %
10);
       num = num / 10;
   while (revertedNum != 0) {
       write((revertedNum % 10) + 0x30);
       revertedNum = revertedNum / 10;
   if(n){
       write(10);
   }
}
void main() {
   int a = 6;
   int b = 15;
   int res = a+b;
   printNumber(res, false);
```

Сгенерированный asm

```
[section data_ram]
label_write_val: dw 0x0
printNumber_0: dw 0x0
printNumber_1: dw 0x0
```

```
label_6: dw 0x0 label_7: dw
0x0 label_17: dw 0x0
label_18: dw 0x0 label_19: dw
0x0 [section code_ram]
  jump startwrite_5:
  load label_write_val, outRegret
printNumber_2:mov
   10, r0 push r0
   pop r0
   store r0, label_6mov 0, r0
   push r0
   pop r0
   store r0, label_7
       ;while
label_8:
       ;NOTEQUAL(num, 0)
  load printNumber_0, r0push r0
   mov 0, r0
   push r0 pop
   r1 pop r0
   sub r0, r1, r0 jumpeq r0,
   label_9mov 1, r0
  jump label_10label_9:
   mov 0, r0
label_10:
  push r0
   pop r0
  jumpeq r0, label_11
       ;while body load
  label_7, r0push r0
   mov 10, r0
```

```
push r0
  pop r1
   pop r0
   mul r0, r1, r0push r0
   load printNumber_0, r0push r0
   mov 10, r0
   push r0 pop r1
   pop r0
   rem r0, r1, r0push r0
   pop r1
   pop r0
   add r0, r1, r0push r0
   pop r0
   store r0, label_7
  load printNumber_0, r0push r0
   mov 10, r0
   push r0 pop r1
   pop r0
   div r0, r1, r0push r0
   pop r0
   store r0, printNumber_0jump
   label_8
label_11:
       ;end while
       ;while
label 12:
       ;NOTEQUAL(revertedNum, 0)
  load label_7, r0push r0
   mov 0, r0
   push r0 pop
   r1 pop r0
   sub r0, r1, r0 jumpeq r0,
   label_13
```

```
mov 1, r0 jump
   label_14
label_13: mov
  0, r0
label_14:
   push
           r0
  pop r0
  jumpeq r0, label_15
       ;while body load
  label_7, r0push r0
  mov 10, r0
   push r0 pop r1
  pop r0
  rem r0, r1, r0push r0
  mov 48, r0
  push r0 pop r1
  pop r0
   add r0, r1, r0push r0
   pop r0
   store r0, label_write_valcall write_5
   push r0
  load label_7, r0push r0
  mov 10, r0
  push r0 pop r1
   pop r0
   div r0, r1, r0push r0
   pop r0
   store r0, label_7jump
   label_12
label 15:
       ;end while
       ;if
       ;n
  load printNumber_1, r0
```

```
push r0
   pop r0
  jumpeq r0, label_16
       ;then mov
   10, r0push r0
   pop r0
   store r0, label_write_valcall write_5
   push r0
       ;endif
label_16:ret
start:
main_3:
   mov 6, r0
   push r0 pop
   store r0, label_17mov 15,
   r0
   push r0
   pop r0
   store r0, label_18load
   label_17, r0 push r0
   load label_18, r0push r0
   pop r1
   pop r0
   add r0, r1, r0push r0
   pop r0
   store r0, label_19load
   label_19, r0 push r0
   pop r0
   store r0, printNumber_0mov 0, r0
   push r0
   pop r0
   store r0, printNumber_1call
   printNumber_2
   push r0
```

```
ret
  jump halt
halt:
  hlt
```

Результат

```
mono scripts/vm.exe -ul $(cat arch/.env | grep login | cut -f2 -d"=") -up
$(cat arch/.env | grep pass | cut -f2 -d"=") -s ExecuteBinaryWithInput
-w \
           definitionFile arch/spo.target.pdsl \
           archName spo \
           codeRamBankName code_ram \
           ipRegStorageName ip \
           stdinRegStName inp \
    stdoutRegStName outp \
           finishMnemonicName hlt \
           inputFile stdin.txt \
           binaryFileToRun out.ptptb
Task ExecuteBinaryWithInput started with id
10f7c862-34c4-4793-947e-48ca0f55be64
Waiting for completion...
Here is task output interpreted with UTF8:
14
```

Ожидаемо, результат 14.

Вывод

В ходе выполнения данной лабораторной работы было написано описание архитектуры для эмулятора, а также реализован транслятор в ассемблер для этой архитектуры.