

# Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ Информатики и систем управления

КАФЕДРА Теоретической информатики и компьютерных технологий

### ОТЧЁТ ПО ПРОИЗВОДСТВЕННОЙ ПРАКТИКЕ

Студент		
	фамилия, имя, отчество	
Группа		
Тип практики		
Название предприятия		
Студент	подпись, дата	фамилия, и.о.
Рекомендуемая оценка: Руководитель практики от предприятия:		
от предприятия.	подпись, дата	фамилия, и.о.
Руководитель практики	подпись, дата	фамилия, и.о.
Оценка		

## СОДЕРЖАНИЕ

ВВЕДЕНИЕ	3
1. Характеристика предприятия	4
2. Реализация	
2.1. Знаковое сложение 32-битных чисел с плавающей точкой	6
2.1.1. Сложение чисел с одинаковым знаком	6
2.1.2. Сложение чисел с разными знаками	6
2.2. Знаковое умножение двух чисел с плавающей точкой	7
2.3. Процедура разбора числа с плавающей точкой из строки	8
2.4. Вывод числа с плавающей точкой на экран	9
3. Демонстрация работы программы	10
3.1. Сложение чисел, с конечным количеством цифр после точки	10
3.2. Представление числа с бесконечным числом чисел после запятой	10
3.3. Умножение чисел без потери точности	10
3.4. Умножение с потерей точности	11
4. Вывод	
5. Приложение	13

#### ВВЕДЕНИЕ

В рамках производственной практики было дано задание разработать программу на языке «ассемблер» под платформу DOS, способную эмулировать работу 32-битных чисел с плавающей точкой, с поддержкой их чтения с клавиатуры, операций знакового сложения и умножения и вывода на экран.

Для демонстрации работы эмулятора, также необходимо написать программу, считывающую два числа с плавающей точкой от пользователя, выполняющая их сложение и выводящая результат сложения на экран.

#### 1. Характеристика предприятия

НАМИ (Научно-исследовательский автомобильный и автомоторный институт) — ведущий государственный научный центр России, который занимается исследованиями, проектированием и испытаниями автотранспортной техники и двигателей. Созданный еще в 1918 году, этот институт стоял у истоков отечественного автомобилестроения, обеспечив теоретическую и технологическую базу для появления в стране собственных машин, тракторов и силовых агрегатов.

Сегодня НАМИ осуществляет полный цикл работ: от фундаментальных научных исследований создания опытных серийных образцов ДΟ И транспортных средств, организации испытаний, сертификации продукции и контроля ее эксплуатации. Институт располагает крупнейшим в Европе автополигоном. позволяющим комплексно проверять новые модели технологии.

НАМИ активно внедряет инновационные решения, такие как электромобили, гибридные двигатели, беспилотные транспортные средства и проекты на альтернативных видах топлива. Большинство современных и исторически значимых отечественных автомобилей, в том числе знаковые модели и даже премиальные разработки для правительства (например, Aurus), появились при участии инженеров и ученых института.

Важной частью работы НАМИ является взаимодействие с российскими промышленными предприятиями И формирование современной базы компонентной отрасли. Институт также представляет Россию ряде международных технических комитетов, занимается вопросами стандартизации, испытаний продукции по мировым требованиям и активно участвует в развитии транспортных технологий на государственном уровне.

#### 2. Реализация

Любое вещественное число, кроме нуля, всегда можно представить в виде произведения двух компонент — мантиссы и экспоненты. *Мантисса* представляет собой число, большее или равное единице и строго меньше *наименьшего* двузначного числа данной системы счисления, то есть

$$1_r \leq Mahmucca < 10_r$$
,

где r — основание системы счисления.

Экспонента — это основание системы счисления в некоторой степени, при умножении на которую мантиссы получается исходное число.

Например, число  $0.123_{10}$  можно представить в виде  $1.23\cdot 10^{-1}$  . А число  $-2.25_{10} = -10.01_2$  в двоичной системе счисления представляется как  $-1.001_2\cdot 2^1$  .

Любое вещественное число в памяти компьютера представляется в виде числа в научной нотации в двоичной системе счисления. В 32-битное числе с плавающей точной выделяются:

- 1 бит на представление знака;
- 8 бит на запись экспоненты;
- 23 бита на запись мантиссы.

Схема 32-битного числа представлена на рисунке 1.

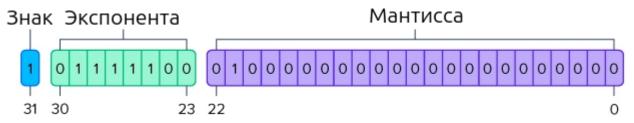


Рисунок 1: Представление 32-битного числа в памяти компьютера

Можно заметить, что в двоичной системе счисления целая часть мантиссы всегда является единицей. Значит, для представления мантиссы в двоичной системе счисления достаточно знать только её дробную часть. Это экономит один бит в памяти.

Ноль в памяти компьютера представляется в виде обнуленных битов экспоненты и мантиссы как исключение. Замечу, что тогда существуют два

представления для нуля — положительного и отрицательного, в зависимости от значения бита, отвечающего за знак числа.

Также, экспонента представлена в сдвинутом на 127 виде. Например, для представления  $2^3$  в экспоненте будет находиться число 3 + 127 = 130.

2.1. Знаковое сложение 32-битных чисел с плавающей точкой Реализация процедуры знакового сложения представлена на листинге 3.

#### 2.1.1. Сложение чисел с одинаковым знаком

Для сложения двух чисел с плавающей точкой, производят следующие действия:

- 1. Узнают самое старшое по модулю число.
- 2. Выносят экспоненту старшего числа за скобки. Перед младшим теперь гарантированно экспонента в неположительной степени.
- 3. Умножают младшее число на экспоненту перед ним. Замечу, что при таком умножении младшая мантисса может либо уменьшиться либо не измениться. Получились такие условия на мантиссы:  $1_{10} \le C$  такие мантисса  $2_{10}$  на старшую и  $0_{10} < M$  такие мантисса  $2_{10}$  на младшую.
- 4. Складывают мантиссы.
- 5. Из соотношений на мантиссы выводится формула:  $1_{10} \le C$  таршая мантисса + C таршая мантисса  $< 4_{10}$ . Значит, если результат превысил два, то его делят на два и прибавляют к экспоненте результата единицу.
- 6. Комбинируют экспоненту и получившуюся мантиссу.

#### 2.1.2. Сложение чисел с разными знаками

При вычитании выполняются следующие действия:

- 1. Узнают самое старшое по модулю число. Его знак и будет знаком результата.
- 2. Выносят экспоненту старшего числа за скобки. Перед младшим теперь

гарантированно экспонента в неположительной степени.

- 3. Умножают младшее число на экспоненту перед ним.
- 4. Вычитают из старшей мантиссы младшую.
- 5. Если результат разности мантисс оказался меньше единицы, то его домножают на два до тех пор, пока оно не станет большим или равным единицы, попутно каждый раз вычитая единицу из экспоненты
- 6. Комбинируют экспоненту и получившуюся мантиссу со знаком.

# 2.2. Знаковое умножение двух чисел с плавающей точкой Умножение двух чисел проводится по следующей процедуре:

- 1. Экспоненты двух чисел складываются
  - 1. Из каждой экспоненты вычитается 127
  - 2. Экспоненты складываются
- 2. Перемножаются мантиссы. В результате получится число с плавающей точкой.
- 3. К экспоненте результата прибавляют результат сложения экспонент (пункт 1)
- 4. Если знаки исходных чисел различаются, то в результате записывается «минус». Иначе «плюс»

Умножение мантисс производится «в столбик». Пример произведения чисел 1.01001<sub>2</sub> и 1.00101<sub>2</sub> изображена на рисунке . Так как процедура производится в двоичной системе счисления, то можно заметить, что при умножении одного числа на другое, первое число складывается само с собой, сдвинутым на несколько бит влево. Сдвиги же определяются установленными единицей битами второго числа. Процедура float\_mul представлена в листинге 4.

 $\begin{array}{r}
1.01001 \\
\times 1.00101 \\
\hline
101001 \\
101001 \\
\hline
1.0111101101
\end{array}$ 

Рисунок 2: процедура умножения двух мантисс в двоичной системе счисления

- 2.3. Процедура разбора числа с плавающей точкой из строки На вход процедуре parse\_float подаётся
- 1. длина строки
- 2. указатель на строку

По ходу разбора строки строится целая часть заданного числа. Если на текущей итерации нашлась не цифра, а символ точки «.», то вызывается вспомогательная процедура parse\_decimal (листинг 2), разбирающая дробную часть числа и возвращающая мантиссу.

Есть один важный момент: если целая часть поданного числа была равна нулю, то вызываемая процедура parse\_decimal должна будет сделать целую часть единицей, путем домножений мантиссы на два, попутно вычитая каждый раз единицу из экспоненты. Процесс домножения на два останавливается после встречи первой единицы (первая единица не учитывается при разборе мантиссы так как именно она сделала целую часть единицей). Для этого процедуре нужно подать на вход:

- 1. разбираемую строку, содержащую только дробную часть числа;
- 2. длину этой строки
- 3. флаг того, нужно ли «исправлять» целую часть
- 4. Указатель на экспоненту, откуда вычитать при исправлении целой части Процедура parse\_decimal устроена следующим образом: сначала из

каждого байта строки, в которой находится дробная часть числа, вычитается символ '0', чтобы в каждом байте стояло число от нуля до девяти. Затем, если требуется сделать целую часть единицей, нужно пропустить первые нули дробной части, одновременно вычитая из экспоненты по единице за каждый пропущенный ноль. После, чего, дробная часть начинается процедура получения двоичного представления дробной части из десятичной. Это делается путем умножения дробной десятичной части на 2. Так получается первая цифра после запятой в двоичном представлении. Чтобы получить следующую цифру, умножим результат предыдущей итерации на 2. Продолжать выполнение нужно 23 раза, по размеру мантиссы. Или пока дробная часть в десятичном представлении не станет равна нулю.

После получения мантиссы и целой части, нужно скомбинировать результат. Для этого целую часть необходимо делить на два до тех пор пока она не окажется равна единице, прибавляя при каждом делении к экспоненте единицу. Также, при таком делении нужно приписывать вперед к мантиссе последний бит из целой части. При такой процедуре, например, из числа  $11.010_2 \cdot 2^0$  получится  $1.1010_2 \cdot 2^1$ .

Далее, путем битовых операций, мантисса комбинируется с экспонентой, получая 32-битное число с плавающей точкой.

#### 2.4. Вывод числа с плавающей точкой на экран

Вывод на экран устроен следующим образом: сначала получается целая часть от поданного числа, которая первой выводится на экран. Затем, эта целая часть преобразуется к числу с плавающей точкой и вычитается из исходного числа, вычленяя дробную часть. Затем процедура получения дробной части в десятичной системе счисления из дробной части двоичной системы схожа с той, используемой в процедуре parse\_decimal: множим дробную часть на 10 с помощью float\_mul, вычленяем целую часть из результата и распечатываем её на экран. Такой алгоритм выполняется столько раз, сколько нужно чисел после запятой. Процедура float\_display представлена в листинге 5.

#### 3. Демонстрация работы программы

#### 3.1. Сложение чисел, с конечным количеством цифр после точки

При выполнении сложения не ожидается что возникнет потеря точности (при условии, что дробная часть в двоичной системе счисления поместится в выделенные 23 бита под мантиссу). Проверим на числе  $2.1640625_{10}=10.0010101_2$  и числе  $7.2890625_{10}=111.0100101_2$  . В сумме должно выйти  $9.453125_{10}$  . Так и вышло. Результат представлен на рисунке 3.

D:\>D:\test 2.1640625 7.2890625 9.4531250000

Рисунок 3: результат сложения без потери точности

#### 3.2. Представление числа с бесконечным числом чисел после запятой

Чтобы увидеть потерю точности, достаточно сложить такое число с нулем и посмотреть на вывод программы. Возьмем число  $0.1_{10} = 0.0 (0011)_2$ . Получилось число  $0.9999999904_{10}$  при выводе первых десяти чисел после запятой. Вывод программы представлен на рисунке 4.

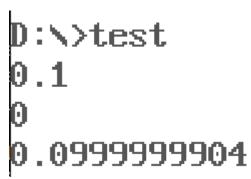


Рисунок 4: демонстрация потери точности

#### 3.3. Умножение чисел без потери точности

Для демонстрации умножения без потери точности возьмем числа с конечным числом нулей после запятой:  $100000_{10} = 11000011010100000_2$  и

 $0.25_{10}$ = $0.01_2$  . В результате получится  $25000_{10}$ = $110000110101000_2$  . Вывод программы показан на рисунке 5.

D:**\>test** 100000 0.25 25000.0000000000

Рисунок 5: умножение без потерь точности

#### 3.4. Умножение с потерей точности

Для демонстрации потери точности, возьмем число  $0.1_{10} = 0.0 (0011)_2$  и  $2_{10} = 10_2$ . Действительно, из-за ограниченности размера мантиссы потеря точности неизбежна. В результате ожидается число, которое лишь приближенно равно 0.2 10. Вывод программы показан на рисунке .

D:\>test 2

0.1

0.1999999809

Рисунок 6: умножение с потерей точности

#### 4. Вывод

В рамках производственной практики была реализована программа эмулятор чисел с плавающей точкой. Были реализованы операции знакового сложения чисел, а также их знакового умножения. Были реализованы функции разбора чисел с плавающей точкой из строки, а также их вывода на экран.

#### 5. Приложение

Ссылка на репозиторий с код данной работы: https://github.com/Blackdeer1524/float32-8086

Листинг 1: процедура float\_parse

```
float_parse proc ; (uint16 len, char *str)
 2
        push ebp
 3
        mov ebp, esp
 4
 5
        sub ESP, 12;
 6
        sign equ dword ptr [EBP - 4]
 7
        mov sign, 0; sign data
 8
 9
        buffer EQU dword ptr [EBP - 8]
10
        mov buffer, 0; mantissa buffer
11
        exp_from_mantissa equ dword ptr [EBP - 12]
12
        mov exp_from_mantissa, ⊙
13
14
        ; callee-safe registers
15
        push bx
16
        push si
17
        push di
18
19
        ; subroutine body
20
        len EQU di
21
        mov len, word ptr [ebp + 6]
22
23
        str_ptr EQU bx
24
        mov str_ptr, word ptr [ebp + 6 + 2] ; string ptr
25
26
        xor eax, eax
27
        whole_part EQU EAX
28
        whole_part_l EQU AL
29
30
        xor si, si
31
32
        cmp byte ptr [str_ptr], '-'
            jne _after_sign_check
33
            mov sign, 080000000h; 1 \ll 31
34
35
            inc si
36
37
    _after_sign_check:
38
        exponent EQU EDX
39
        xor exponent, exponent
```

```
40
41
        mantissa EQU ECX
42
        xor mantissa, mantissa
43
44
    _loop:
        cmp si, len
45
        je _check_for_value_triviality
46
47
        cmp byte ptr [str_ptr + si], '.'
48
49
        je _found_dot
50
51
        cmp byte ptr [str_ptr + si], '0'
52
        jl _error
53
        cmp byte ptr [str_ptr + si], '9'
54
        jg _error
55
56
        imul whole_part, whole_part, 10
57
        add whole_part_l, byte ptr [str_ptr + si]
58
        sub whole part l, '0'
59
        inc si
60
61
        jmp _loop
62
63
    _found_dot:
64
        inc si; skipping the dot
65
66
        push whole_part
67
68
        sub ebp, 12 ; exp_from_mantissa's address
69
        push ebp
70
        add ebp, 12
71
72
        cmp whole_part, 0
73
            jle _whole_part_is_empty
74
            push 0
75
            jmp _done_whole_part_cmp
76
        _whole_part_is_empty:
77
            push 1
78
            jmp _done_whole_part_cmp
79
        _done_whole_part_cmp:
80
81
        add str_ptr, si
82
        push str_ptr
83
        sub len, si
84
        push len
        call parse_decimal
85
86
        add esp, 10
```

```
87
 88
         mov exponent, exp_from_mantissa
 89
 90
         mov mantissa, eax
 91
         pop whole_part
 92
 93
     _check_for_value_triviality:
 94
         cmp whole_part, 0
             jne _build_float
 95
 96
 97
         cmp exponent, 0
 98
             je _check_mantissa_triviality
 99
         mov whole_part, 1
         jmp _build_float
100
101
     _check_mantissa_triviality:
102
103
         cmp mantissa, 0
104
             je _value_is_zero
         mov whole_part, 1
105
         jmp _build_float
106
107
108
     _value_is_zero:
109
         mov eax, ⊙
         jmp _epilogue
110
111
112
     _build_float:
113
114
     _loop2:
115
         cmp whole_part, 1
116
             je _loop2_end
117
118
         inc exponent
119
120
         mov buffer, whole_part
         and buffer, 1
121
         shl buffer, 31
122
123
124
         shr mantissa, 1
125
         or mantissa, buffer
126
         shr whole_part, 1
127
         jmp _loop2
128
129
130
     _loop2_end:
131
         add exponent, 127
         shl exponent, 24
132
133
         shr exponent, 1
```

```
134
135
         or exponent, sign
         shr mantissa, 9
136
         or mantissa, exponent
137
138
139
     _epilogue:
140
         mov EAX, mantissa
141
142
         ; restoring registers
143
         pop di
144
         pop si
145
         pop bx
146
         mov esp, ebp
147
148
         pop ebp
149
         ret
150
151
    _error:
152
         exit_with_message err_unexpected_chr
153
    float_parse endp
Листинг 2: процедура parse_decimal
     parse_decimal proc ; (uint16 len, char [data *] str, uint16
skip, uint32 [stack *] exponent)
  2
         push ebp
  3
         mov ebp, esp
  4
  5
         sub ESP, 2
  6
  7
         push bx
  8
         push si
  9
         push edi
 10
         ; subroutine body
 11
         xor eax, eax ; mantissa
 12
 13
         len EQU word PTR [EBP + 6]
 14
 15
 16
         str_ptr EQU bx
          mov str_ptr, WORD PTR [EBP + 6 + 2] ; str_ptr. points
 17
after a dot symbol
 18
 19
         still_skipping_flag equ word ptr [ebp + 6 + 4]
 20
 21
         exponent_ptr equ EDI
```

16

```
22
        mov exponent_ptr, DWORD PTR [EBP + 6 + 6]
23
        mov dword ptr [exponent_ptr], 0
24
25
        MAX_MANTISSA_SIZE = 23
26
        cmp len, MAX_MANTISSA_SIZE
27
        jle _mantissa_is_at_most_23
            mov len, MAX_MANTISSA_SIZE
28
29
30
    _mantissa_is_at_most_23:
        xor si, si
31
32
    _normaize_loop:
        cmp si, len
33
        jge _normaize_loop_end
34
35
        cmp byte ptr [str_ptr + si], '0'
36
37
        jl _error
38
        cmp byte ptr [str_ptr + si], '9'
39
40
        jg _error
41
        sub byte ptr [str_ptr + si], '0'
42
43
        inc si
44
        jmp _normaize_loop
45
    _normaize_loop_end:
46
47
        has_decimal_part EQU byte ptr [EBP - 1]
48
        iteration_count EQU byte ptr [EBP - 2]
        mov iteration_count, ⊙
49
50
51
        mov cl, 31
52
    _decimal_part_outer_start:
53
        cmp iteration_count, MAX_MANTISSA_SIZE
54
            je _decimal_part_outer_end
55
        inc iteration count
56
57
58
        mov si, len
59
        dec si
60
61
        carry equ edx
62
        xor carry, carry
63
        carry_l equ dl
64
65
        mov has_decimal_part, 0
        _decimal_part_inner:
66
            digit EQU byte ptr [str_ptr + si]
67
68
```

```
69
             add carry_l, digit
             add digit, carry_l ; multiply digit by 2 with a carry
70
71
72
             cmp digit, 10
73
             jl _decimal_part_inner_digit_lt_10
                 sub digit, 10
74
                 mov carry_l, 1
75
76
                 jmp _decimal_part_inner_digit_lt_10_done
77
             _decimal_part_inner_digit_lt_10:
 78
                 xor carry_l, carry_l
79
                 jmp _decimal_part_inner_digit_lt_10_done
 80
            _decimal_part_inner_digit_lt_10_done:
 81
             cmp digit, 0
 82
 83
                 je cmp_done
                 mov has_decimal_part, 1
 84
 85
             cmp_done:
 86
             cmp si, 0
 87
             je _decimal_part_inner_end
 88
 89
 90
             dec si
 91
             jmp _decimal_part_inner
     _decimal_part_inner_end:
 92
93
         cmp has_decimal_part, 1
94
             jne _no_decimal_part_left
 95
96
             cmp still_skipping_flag, 1
97
                 jne _after_still_skipping_flag
 98
                 cmp carry, 0
99
                      je _carry_cmp_done
                      mov still_skipping_flag, 0
100
101
                 _carry_cmp_done:
102
                 dec iteration count
103
104
                 dec dword ptr ss:[exponent_ptr]
                 jmp _decimal_part_outer_start
105
106
107
             _after_still_skipping_flag:
             shl carry, CL
108
             dec CL
109
110
111
             or eax, carry
             jmp _decimal_part_outer_start
112
113
         _no_decimal_part_left:
114
115
             cmp carry, 0
```

```
116
             je _decimal_part_outer_end
117
             cmp still_skipping_flag, 1
118
                  jne _after_still_skipping_flag_no_decimal
119
120
                 dec dword ptr ss:[exponent_ptr]
                  jmp _decimal_part_outer_end
121
122
123
             _after_still_skipping_flag_no_decimal:
124
             shl carry, CL
             dec CL
125
126
127
             or eax, carry
128
129
             jmp _decimal_part_outer_end
     _decimal_part_outer_end:
130
131
         ; epilogue
132
         pop edi
133
         pop si
134
         pop bx
135
136
         mov esp, ebp
137
         pop ebp
138
         ret
139
140
    _error:
         exit_with_message err_unexpected_chr
141
142
     parse_decimal endp
Листинг 3 процедура float_add
      float_add proc ; (uint32 [float] left, uint32 [float] right)
→ uint32 「float]
  2
         push ebp
  3
         mov ebp, esp
  4
  5
         sub esp, 28
  6
  7
         push EBX
  8
         push EDI
  9
         push ESI
 10
         left equ EBX
 11
 12
         right equ EDX
         buffer
 13
                    equ ECX
         buffer l equ CX
 14
         buffer_ll equ CL
 15
 16
         mov left, dword ptr [EBP + 6]
 17
```

```
18
         mov right, dword ptr [EBP + 10]
19
20
         float_check_zero left, buffer
         jne _left_not_trivial
21
22
         mov eax, right
23
         jmp _epilogue
24
25
     _left_not_trivial:
26
         float_check_zero right, buffer
27
         jne _not_trivial
         mov eax, left
28
         jmp _epilogue
29
30
31
     _not_trivial:
32
         left_sign
                       equ dword ptr [EBP - 4]
         left_exponent equ dword ptr [EBP - 8]
33
34
         left_mantissa equ dword ptr [EBP - 12]
35
                         equ dword ptr [EBP - 16]
36
         right sign
         right_exponent equ dword ptr [EBP - 20]
37
         right_mantissa equ dword ptr [EBP - 24]
38
39
 40
                 float_decompose left,
                                          left_sign,
                                                      left_exponent,
left_mantissa
 41
               float_decompose right, right_sign, right_exponent,
right_mantissa
    _init_done:
43
         mov EDI, left
44
         shl edi, 1
45
         shr edi, 1
46
47
         mov ESI, right
48
         shl esi, 1
49
         shr esi, 1
50
51
         cmp edi, esi
         ige _left_exp_ge_right
52
53
         xchg left, right
54
         exchange_memory left_sign,
55
                                         right_sign,
         exchange_memory left_exponent, right_exponent, buffer
56
         exchange_memory left_mantissa, right_mantissa, buffer
57
58
59
     _left_exp_ge_right:
         mov buffer, left_exponent
60
         sub buffer, right_exponent
61
62
```

```
cmp buffer, 24
 63
64
         jle _exp_diff_is_at_most_24
65
         mov eax, left
         jmp _epilogue
 66
67
 68
     _exp_diff_is_at_most_24:
         or left_mantissa, 0800000h; 1 \ll 23
 69
70
         or right_mantissa, 0800000h; 1 \ll 23
71
72
         shr right_mantissa, cl
73
         cmp_memory left_sign, right_sign, buffer
74
         jne _diff_signs
75
76
    _same_signs:
77
         mov eax, left_mantissa
78
         add eax, right_mantissa
79
         cmp eax, 010000000h; 1 \ll 24 = 10 \ll 23
80
             jl _not_greater_2
81
             inc left_exponent
82
             shr eax, 1
 83
 84
         _not_greater_2:
 85
         xor eax, 0800000h
 86
 87
         shl left_sign, 31
88
         shl left_exponent, 23
         or eax, left_sign
 89
90
         or eax, left_exponent
91
         jmp _epilogue
 92
93
    _diff_signs:
         mov eax, left_mantissa
94
         sub eax, right_mantissa
95
96
         cmp eax, 0
97
         je _epilogue
98
         _while:
 99
             mov buffer, eax
100
101
             and buffer, 0800000h; 1 \ll 23.
             cmp buffer, 0
102
103
             jg _while_end
             shl eax, 1
104
105
             dec left_exponent
106
             jmp _while
107
     _while_end:
108
         xor eax, 0800000h
109
```

```
110
         shl left_sign, 31
111
         shl left_exponent, 23
112
         or eax, left_sign
         or eax, left_exponent
113
         jmp _epilogue
114
115
116
    _epilogue:
117
         pop ESI
118
         pop EDI
119
         pop EBX
120
121
         mov esp, ebp
122
         pop ebp
123
         ret
124
     float_add endp
Листинг 4: процедура float_mul
      float_mul proc ; (uint32 [float] left, uint32 [float] right)
→ uint32 [float]
  2
         push ebp
  3
         mov ebp, esp
  4
  5
         sub esp, 28
  6
  7
         push EBX
  8
         push EDI
  9
         push esi
 10
         push edi
 11
 12
         left equ EBX
         right equ EDX
 13
 14
         buffer equ ECX
         buffer_l equ CX
 15
         buffer_ll equ CL
 16
 17
         mov left, dword ptr [EBP + 6]
 18
 19
         mov right, dword ptr [EBP + 10]
 20
 21
         float_check_zero left, buffer
         jne _left_not_trivial
 22
 23
         mov eax, ⊙
 24
         jmp _epilogue
 25
 26
     _left_not_trivial:
 27
         float_check_zero right, buffer
 28
         jne _not_trivial
```

```
29
         mov eax, ⊙
30
         jmp _epilogue
31
    _not_trivial:
32
33
         left_sign
                       equ dword ptr [EBP - 4]
34
         left_exponent equ dword ptr [EBP - 8]
         left_mantissa equ dword ptr [EBP - 12]
35
36
37
         right_sign
                        equ dword ptr [EBP - 16]
38
         right_exponent equ dword ptr [EBP - 20]
39
         right mantissa equ dword ptr [EBP - 24]
40
41
         old_left_mantissa equ dword ptr [EBP - 28]
42
 43
                 float_decompose left, left_sign, left_exponent,
left mantissa
               float_decompose right, right_sign, right_exponent,
right_mantissa
45
         or right_mantissa, 0800000h; 1 \ll 23
46
47
         mov buffer, 03f800000h
48
49
         or buffer, left_mantissa
         mov old_left_mantissa, buffer ; 2 ^ 0 * left_mantissa
50
51
52
    _init_done:
 53
         result mantissa equ esi
54
         mov result_mantissa, 0
55
56
         counter equ di
57
         xor counter, counter
     _while:
58
         cmp right_mantissa, 0
59
60
         je _while_done
61
62
         mov buffer, right_mantissa
         and buffer, 1
63
64
         cmp buffer, 0
65
         je _after_addition
66
         mov buffer, old_left_mantissa
67
68
69
         push ecx
70
         push edx
71
         push counter
72
         push buffer
73
         call float_power_2_mult
```

```
74
         add esp, 6
 75
         pop edx
 76
         pop ecx
 77
 78
         push ecx
 79
         push edx
 80
         push eax
         push result_mantissa
 81
 82
         call float_add
 83
         add esp, 8
 84
         pop edx
 85
         pop ecx
 86
 87
         mov result_mantissa, eax
 88
     _after_addition:
 89
         shr right_mantissa, 1
 90
         inc counter
 91
         jmp _while
 92
     _while_done:
         xor buffer_l, buffer_l
 93
 94
         mov buffer ll, -23
 95
         push buffer_l
 96
         push result_mantissa
         call float_power_2_mult
 97
 98
         add esp, 6
 99
         mov buffer, left_exponent
100
101
         sub buffer_ll, 127
102
         push buffer_l
103
         push eax
         call float_power_2_mult
104
105
         add esp, 6
106
107
         mov buffer, right_exponent
         sub buffer_ll, 127
108
109
         push buffer_l
110
         push eax
111
         call float_power_2_mult
112
         add esp, 6
113
         mov buffer, left_sign
114
         cmp buffer, right_sign
115
116
             je _epilogue
117
             or eax, 0800000000h; 1 \ll 31
             jmp _epilogue
118
119
120
     _epilogue:
```

```
121
         pop edi
122
         pop esi
123
         pop EDI
         pop EBX
124
125
126
         mov esp, ebp
127
         pop ebp
128
         ret
129
     float_mul endp
Листинг 5: процедура float_display
     float_display proc; (uint32 float) → void
  1
  2
         push ebp
  3
         mov ebp, esp
  4
  5
         sub esp, 9
  6
  7
         float_10
                           equ dword ptr [ebp - 4]
  8
         new_decimal_part equ dword ptr [ebp - 8]
  9
         iter_count
                           equ byte ptr [ebp - 9]
 10
 11
         mov eax, 10
 12
         push eax
 13
         call int32_to_float
 14
         mov float_10, eax
 15
         num equ dword ptr [ebp + 6]
 16
 17
         float_check_positivity num
 18
         je _float_is_positive
 19
 20
         mov ah, 2
         mov dx, '-'
 21
 22
         int 21h
 23
 24
         float_negate num
 25
 26
     _float_is_positive:
 27
         push num
 28
         call float_to_int32
 29
         add esp, 4
 30
 31
         push eax ; save int(num)
 32
         push eax
 33
         call print_i32
 34
         add esp, 4
 35
         pop eax ; restore int(num)
```

```
36
 37
         push eax
         call int32_to_float
 38
 39
         add esp, 4
 40
 41
         float_negate eax
 42
         push eax
 43
         push num
 44
         call float_add
 45
         add esp, 8
 46
 47
         decimal_part equ edx
         mov decimal_part, eax
 48
 49
 50
         push dx
 51
         mov ah, 2
         mov dx, '.'
 52
 53
         int 21h
 54
         pop dx
 55
 56
         mov iter_count, ⊙
 57
     _while:
          cmp iter_count, 10; how many digits to print after the
 58
point
 59
         je _while_done
 60
 61
         push float_10
 62
         push decimal_part
 63
         call float_mul
 64
         mov new_decimal_part, eax
 65
         add esp, 8
 66
 67
         push eax
 68
         call float_to_int32
 69
         add esp, 4
 70
 71
         push eax
 72
         mov dx, ax
 73
         add dx, '0'
 74
         mov ah, 2
         int 21h
 75
 76
         pop eax
 77
 78
         push eax
 79
         call int32_to_float
 80
         add esp, 4
 81
```

```
mov decimal_part, new_decimal_part
82
83
        float_negate eax
84
        push eax
        push decimal_part
85
86
        call float_add
87
        add esp, 8
88
89
        mov decimal_part, eax
90
        inc iter_count
91
        jmp _while
92
93
   _while_done:
94
95
   _epilogue:
96
        mov esp, ebp
        pop ebp
97
98
        ret
    float_display endp
99
```