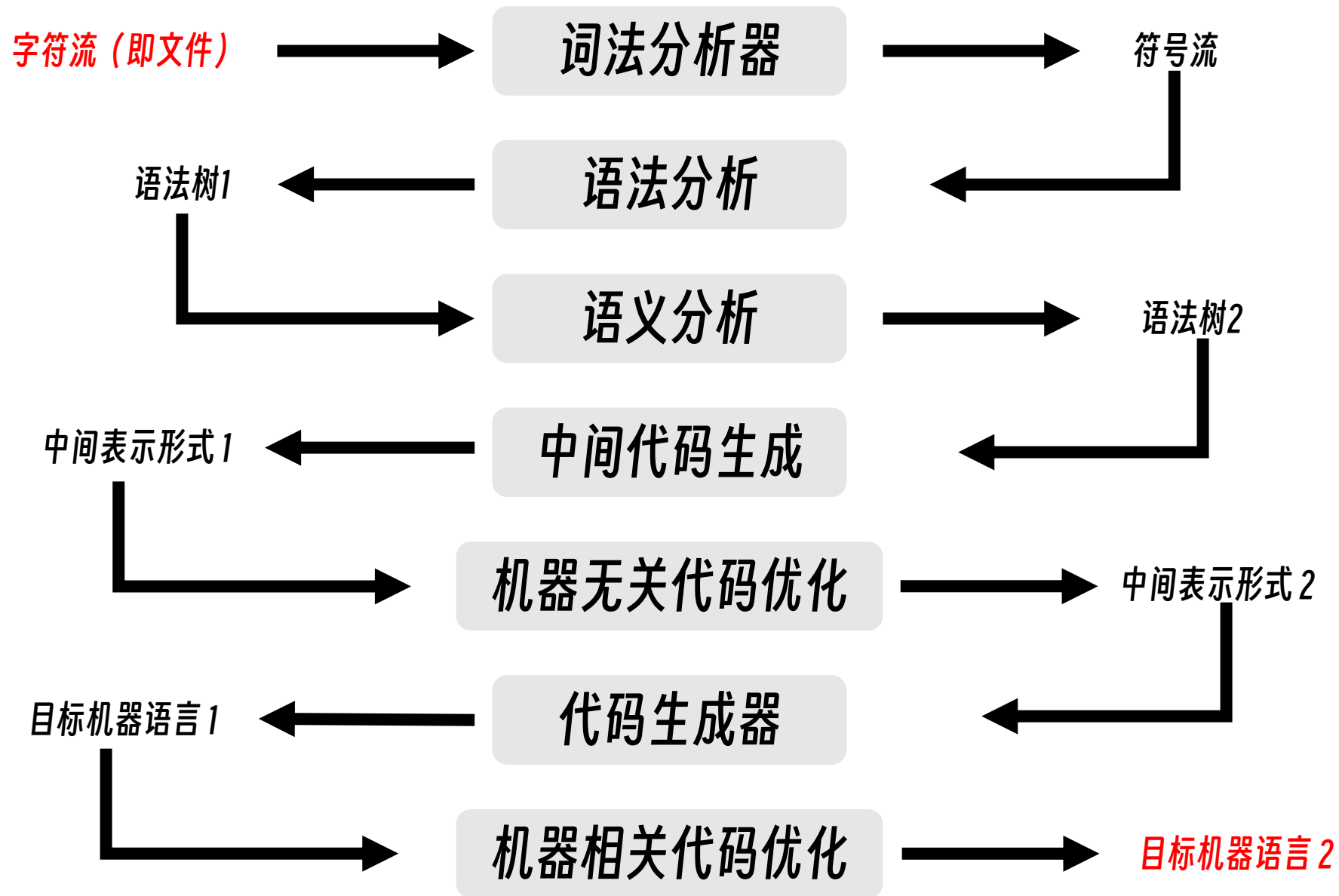
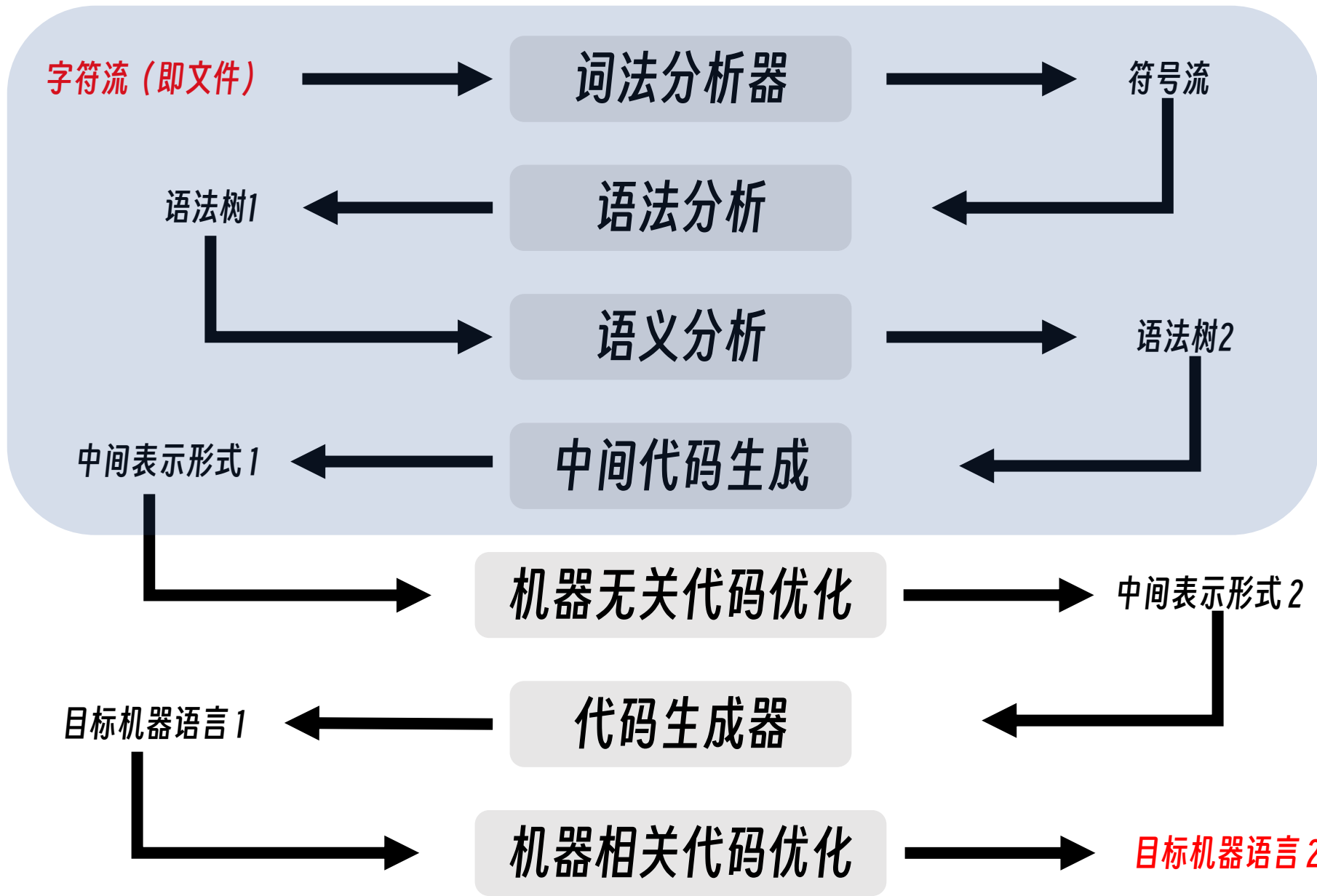


初步了解编译

汇报人：皮昊旋





分析部分

综合部分

词法分析

字符流 (即文件)



词法分析器



符号流

对读入的字符流, 将其组织生成有意义的词素

每个词素 (*token*) 又可以以词法单元的格式输出, 即 `<token-name, attribute-value>`

$a = b + c * 30$



`<id,1> <=> <id,2> <+> <id,3> <*> <number,4>`

语法分析

符号流

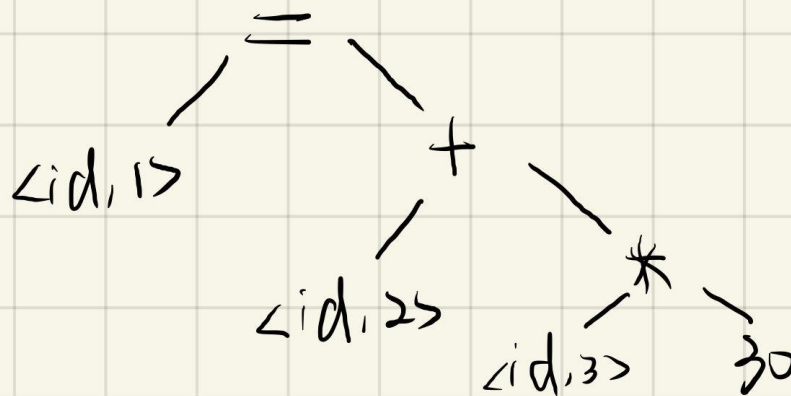


语法分析



语法树1

$\langle id, 1 \rangle \Rightarrow \langle id, 2 \rangle \langle + \rangle \langle id, 3 \rangle \langle * \rangle \langle number, 4 \rangle$



$a = b + c \times 30$ 的语法树

语义分析

语法树1



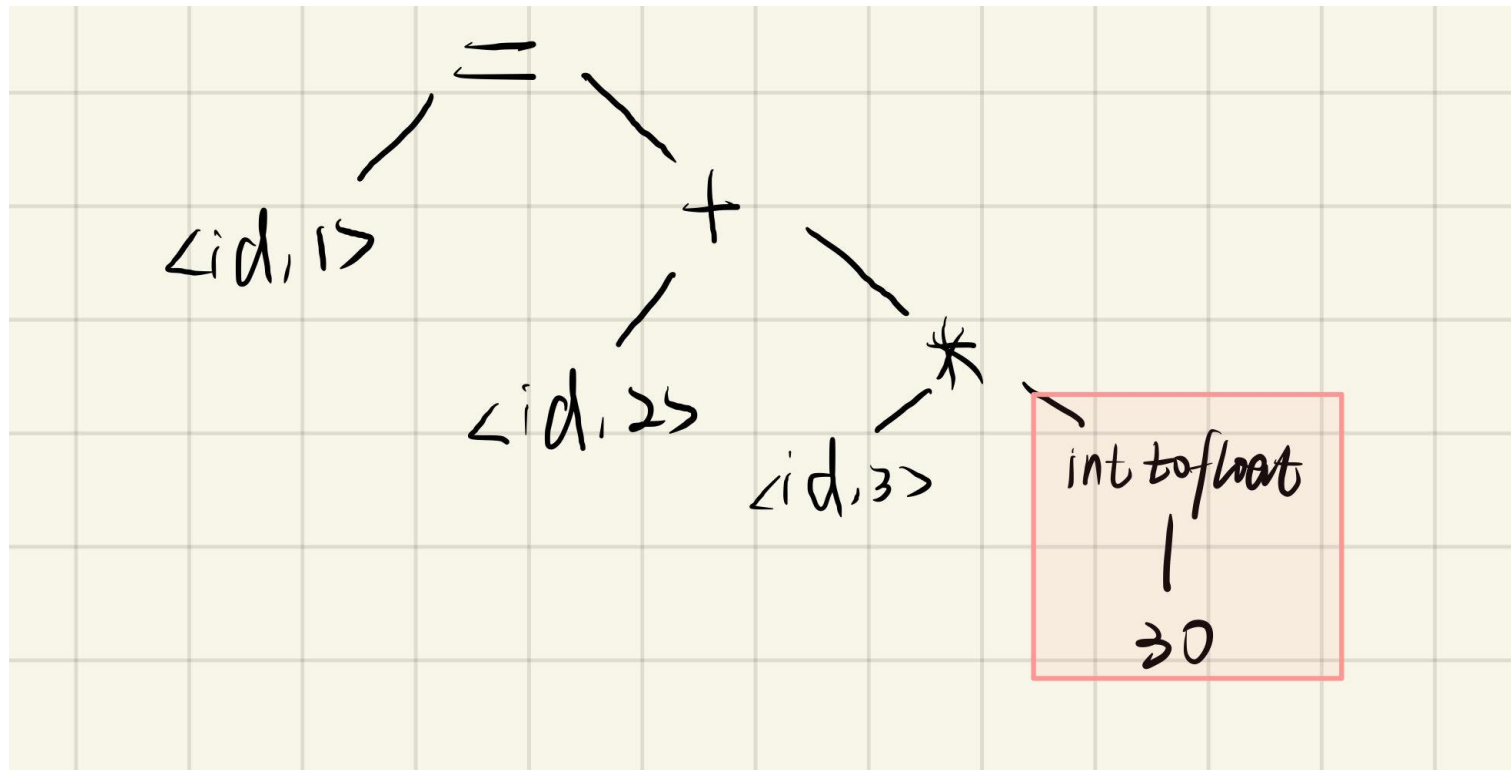
语义分析



语法树2

$a = b + c * 30$

$\langle id, 1 \rangle \Rightarrow \langle id, 2 \rangle \langle + \rangle \langle id, 3 \rangle \langle * \rangle \langle number, 4 \rangle$



中间代码生成

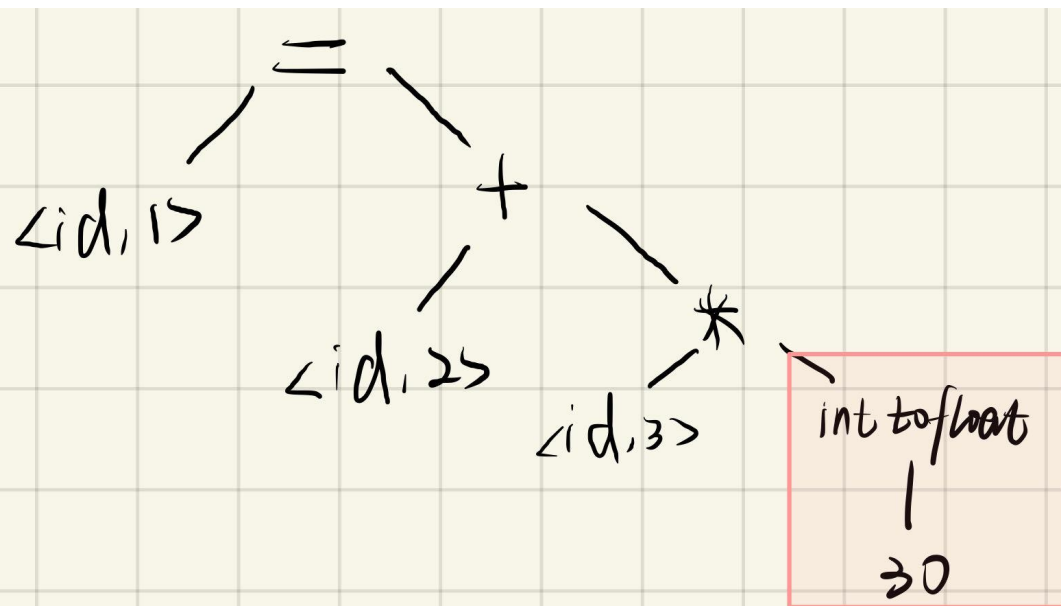
语法树2



中间代码生成



中间表示形式1



```
t1 = inttofloat(number)
t2 = id3 * t1
t3 = id2 + t2
id1 = t3
```

中间代码生成

为了保证代码的正确性

并且易于翻译成目标机器语言

大多采用三地址代码的方式表示中间代码

三地址代码

result = arg1 op arg2

t1 = inttofloat(number)

*t2 = id3 * t1*

t3 = id2 + t2

id1 = t3

代码优化

中间表示形式1



机器无关代码优化



中间表示形式2

$t1 = \text{inttofloat}(\text{number})$

$t2 = id3 * t1$

$t3 = id2 + t2$

$id1 = t3$



$t1 = id3 * \text{inttofloat}(\text{number})$

$id1 = id2 + t1$

注意：优化不能改变三地址代码的规则，即赋值运算符的右侧只能有一个操作符，因此并不能将其合并成一个语句

代码生成
代码优化

中间表示形式2



代码生成器



目标机器语言2

$t1 = id3 * inttofloat(number)$
 $id1 = id2 + t1$



LDF R2, id3

MULF R2, R2, #30.0

LDF R1, id2

ADDF R1, R2

STF id1, R1

不会编译的编译器的4 + 1个函数

*Next()*函数 -- 分析部分

*Program()*函数 -- 分析部分

*Expression()*函数 -- 分析部分

*Eval()*函数 -- 综合部分

*Main()*函数

Next()函数
用于词法分析，逐字符读取文件（字符流）内容

Next()函数 -- 分析部分

Program()函数 -- 分析部分

Expression()函数 -- 分析部分

Eval()函数 -- 综合部分

```
int token;  
char *src;  
  
void next()  
{  
    token = *src++;  
    return;  
}
```

*program()*函数
语法分析的入口，分析整个程序

*Next()*函数 -- 分析部分

*Program()*函数 -- 分析部分

*Expression()*函数 -- 分析部分

*Eval()*函数 -- 综合部分

```
void program()
{
    next(); // get next token
    while (token > 0) // 不能识别中文
    {
        printf("token is: %c\n", token);
        next();
    }
}
```

*Next()*函数 -- 分析部分

*Program()*函数 -- 分析部分

*Expression()*函数 -- 分析部分

*Eval()*函数 -- 综合部分

***expression()*函数**
解析表达式, 可理解为语义分析

expr -> id = arith_expr

arith_expr -> term arith_expr_tail

arith_expr_tail -> + term arith_expr_tail | - term arith_expr_tail

term -> factor term_tail

*term_tail -> * factor term_tail | / factor term_tail |*

factor -> id | number | (arith_expr)

id -> a | b | c

number -> 30

```
1      expr
2      |
3      id = arith_expr
4      /      \
5      a      arith_expr
6      /      \
7      term    arith_expr_tail
8      /  \      /      \
9      factor term_tail  +      term arith_expr_tail
10     /      |      /      \
11     id      ε      term    arith_expr_tail
12     |      /  \      |
13     b      factor term_tail      ε
14           |      /  \
15           id      *      factor term_tail
16           |      /      \
17           c      num      ε
18           |
19           30
```

*Next()*函数 -- 分析部分

*Program()*函数 -- 分析部分

*Expression()*函数 -- 分析部分

*Eval()*函数 -- 综合部分



```
1  else if (op == GT)  ax = *sp++ > ax;
2  else if (op == GE)  ax = *sp++ >= ax;
3  else if (op == SHL) ax = *sp++ << ax;
4  else if (op == SHR) ax = *sp++ >> ax;
5  else if (op == ADD) ax = *sp++ + ax;
6  else if (op == SUB) ax = *sp++ - ax;
7  else if (op == MUL) ax = *sp++ * ax;
8  else if (op == DIV) ax = *sp++ / ax;
9  else if (op == MOD) ax = *sp++ % ax;
```


*Main()*函数

词法分析

语法分析

语义分析（表达式解析）

目标机器代码生成

Main()函数

准备工作

①读入指令，
用main函数中的
内置参数

②对指令进行
处理

③为编译器分
配空间

④打开文件并
分配空间以读
取文件

⑤读入文件到
src地址，封口，
关闭文件

⑥进行语法分析
并返回虚拟机，
进行语义分析，
生成机器语言

Thank you