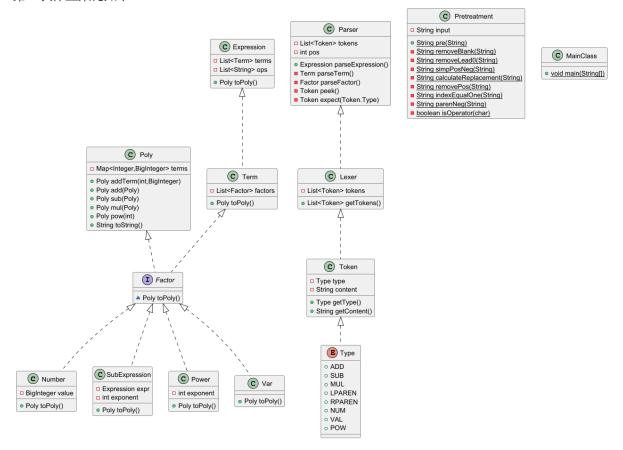
OO_Unit1总结

架构分析

第一次作业

第一次作业架构如下:



架构设计思路

主要沿用了OOpre中hw07的结构,采用相似的文法和词法解析方法,从Token到Lexer到Parser一脉相承,进行词法和文法解析。

在因子方面新增SubExpression类,用于处理表达式因子,不过这其实是多余的,可以直接将Expression类视为Factor接口的子类,因此仅第一次作业使用了SubExpression类,后续取消了该类。为了便于处理多项式的合并和化简,设置多项式类Poly类,并为所有因子类、表达式类和项类增加toPoly()方法,使之能够转化为表达式,统一形式。考虑到最终表达式的形式是:

$$\sum a * x^b$$

在Poly类中使用HashMap储存单项式,键和值分别是指数和系数,便于化简,也因此我并没有单项式类 Mono类。

设置预处理类Pretreatment类,用于实现以下功能:去除输入表达式中的空白项、化简连续的正负号、去除前导零、去除'^'和'*'后的正号、化简指数为1的项、处理'*'紧接'-'的情况。

程序的流程是预处理输入表达式 -> 解析词法 -> 解析文法 -> 转化为多项式 -> 合并化简 -> 输出

代码规模和复杂度

代码规模:

Source File ^	Total Lines	Source Code Lines	Source Code Lines [%]	Comment Lines	Comment Lines [%]	Blank Lines	Blank Lines [%]
≡ Expression.java			◎ 88%		◎ 0%		
Factor.java							
≡ Lexer.java							
							◎ 6%
≡ Number.java							
■ Parser.java							
= Poly.java		◎ 88					
= Power.java							
= Pretreatment.java			◎ 83%				
☐ Term.java							
≡ Token.java							
≡ Var.java			◎ 88%				

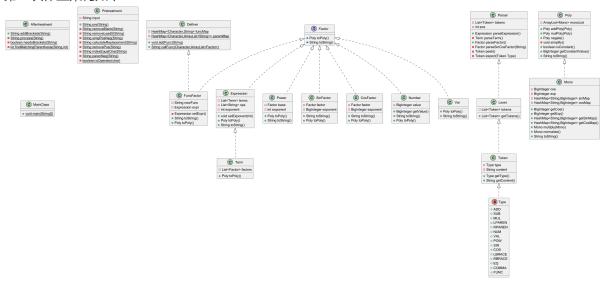
可以看出代码主要集中在预处理类、Poly类和文法解析Parser类中复杂度分析:

class	^	OCavg	OCmax	WMC
© 4	Expression	2.00	3	4
© 6	Lexer	6.00	11	12
@ ₅	MainClass	1.00	1	1
© ₁	Number	1.00	1	2
© ₅	Parser	3.50	9	21
© ₁	Poly	3.83	11	23
© ₅	Power	1.00	1	2
© 4	Pretreatme	2.30	4	23
© ₅	SubExpress	1.00	1	2
© 4	Term	1.50	2	3
© ₁	Token	1.00	1	3
E d	Token.Type			0
© 4	Var	1.00	1	1
Total				97
Avera	ige	2.49	3.83	7.46

大多数类复杂度还是很好的,只有Lexer类、Parser类和Poly类复杂度偏高。Lexer类复杂度偏高是因为我在Lexer的一个方法中使用了大量的 if-else 语句来进行字符判断,其实可以将这个方法进行拆分,来降低复杂度;Parser类复杂度偏高是因为解析因子的方法parseFactor()中实现了对所有因子的解析,这其实也可以通过拆分这个方法为一些小方法来降低复杂度;Poly类复杂度偏高是因为Poly类中的toString()方法过长而且进行了大量的 if-else 判断,但是为了保证正确性最终也没有进行修改。

第二次作业

第二次作业架构如下:



架构设计思路

第二次作业由于增加了三角函数,最终表达式的形式变为了:

```
\sum a * x^b * \prod sin(\Box \mathcal{F})^c * \prod cos(\Box \mathcal{F})^d
```

第一次作业中使用HashMap来表示最小单元的方法已无法满足,因此索性进行了重构,主要的修改如下:

首先设置因子类SinFactor和CosFactor,储存三角函数,然后去除了SubExpression类,统一用Expression类来表示

设置单项式类Mono类,用来表示最小单元,Mono类中设置四个属性: BigInteger类型的系数和指数,以及用HashMap来储存的sin和cos,键是String类型的因子,值是指数。同时Poly类中不再用HashMap来储存最小单元,改用ArrayList来储存Mono,修改原有的化简合并逻辑。为Factor接口添加toString()方法,使得所有Factor子类能够转换为String储存在sin和cos的HashMap的键中.

```
\\ Mono.java

public class Mono {
    private BigInteger coe; // 系数
    private BigInteger exp; // 指数
    private HashMap<String, BigInteger> sinMap; //所有sin括号里的内容及其指数
    private HashMap<String, BigInteger> cosMap; //所有cos括号里的内容及其指数
    //其他方法
}
\\ Poly.java

public class Poly {
    private ArrayList<Mono> monoList;
    //其他用于化简合并表达式的方法
}
```

对于自定义递推函数,设置FuncFactor类作为Factor接口的子类,设置Definer类来进行字符串替换。处理自定义递推函数的策略是:在读入三行函数定义后调用Definer类的addFunc()方法,提取函数的形参列表和形参表达式,之后在解析表达式的时候遇到递推函数,对实参进行解析并加入到实参列表中,返回FuncFactor,在FuncFactor类中使用Definer类中的callFunc()方法,用实参替换对应的形参,最终返回解析完毕的表达式,处理完毕。

```
// FuncFactor.java
public class FuncFactor implements Factor {
```

```
private String newFunc; // 将函数实参带入形参位置后的结果(字符串形式)
   private Expression expr; // 将 newFunc 解析成表达式后的结果
   public FuncFactor(String index, ArrayList<Factor> actualParas) {
       this.newFunc = Definer.callFunc(index.charAt(0), actualParas); // 获取形参
替换为实参后的表达式
       this.expr = setExpr(); // 对函数表达式进行解析
   }
   private Expression setExpr() {
       String s = Pretreatment.pre(newFunc); // 对字符串进行预处理
       Lexer lexer = new Lexer(s); // 词法解析
       Parser parser = new Parser(lexer.getTokens()); // 语法解析
       return parser.parseExpression();
   // 其他方法
// Definer.java
public class Definer {
   private static HashMap<Character, String> funcMap = new HashMap<>(); // key存
储序号, value为定义式
   private static HashMap<Character, ArrayList<String>> paramMap = new HashMap<>
(); // key存储序号, value为形参列表
   public static void addFunc(String input) {
       //使用正则表达式提取函数定义式中的形参和形参表达式
   }
   public static String callFunc(Character index, ArrayList<Factor> actualParams)
{
       // 使用字符串替换递推获得f{2}~f{n}
   }
}
```

设置Aftertreatment类,对结果表达式进行后处理,对sin和cos括号内的表达式进行加括号。

代码规模和复杂度

代码规模:

Source File ^	Total Lines	Source Code Lines	Source Code Lines [%]	Comment Lines	Comment Lines [%]	Blank Lines	Blank Lines [%]
■ Aftertreatment.java					◎ 4%		
☐ CosFactor.java							
≡ Definer.java							
≡ Expression.java	◎ 46	② 40					
= Factor.java							
□ Lexer.java							◎ 4%
■ MainClass.java					◎ 0%		
≡ Mono.java							
☐ Number.java							
─ Parser.java							
■ Poly.java			◎ 88%				
= Power.java			◎ 86%		⊚ 0%		
■ Pretreatment.java							
≡ SinFactor.java	⊚ 47	◎ 42	◎ 89%				
₹ Term.java							
≡ Token.java							
── Var.java ──────────────────────────────────							
₹ Total:	⊚ 995	⊚ 862	⊚ 87%	© 25	⊚ 3%	⊚ 108	© 11%

由于进行了重构而且新增了5个类,使得代码量增加了约400行,但是代码还是集中在预处理类、Poly类和Parser类以及Mono类中 复杂度分析:

class ^		OCavg	OCmax	WMC
© - At	ftertreatm	4.00	5	16
© - Co	osFactor	2.33	4	7
© d D	efiner	4.00	5	8
© d Ex	xpression	1.75	4	7
© ♂ Fu	uncFactor	1.00	1	4
© d Le	exer	9.50	18	19
® d M	lainClass	2.00	2	2
© d M	lono	2.62	12	21
© d N	umber	1.00	1	4
© □ Pa	arser	3.86	12	27
© d Po	oly	2.56	7	23
© d Po	ower	1.33	2	4
© d Pr	retreatme	2.30	4	23
© d Si	nFactor	2.67	5	8
© ♂ Te	erm	1.50	2	3
© d To	oken	1.00	1	3
© ♂ To	oken.Type			0
© d Va	ar	1.00	1	2
Total				181
Average	e	2.55	5.06	10.06

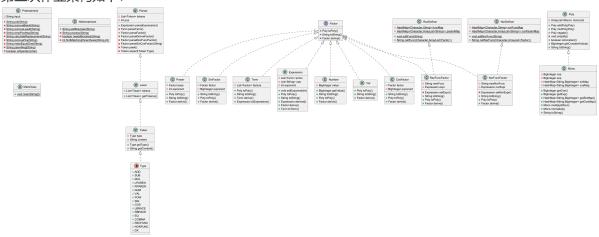
与第一次作业相比,由于设置了Mono类并且将Poly类中的部分功能并入Mono类,使得Poly类的复杂度降低不少。

但是由于依然采用大量的 if-else 来进行字符判断,使得Lexer类复杂度依旧非常高,由于第二次作业时间卡的特别紧,我并没有对其进行修改,直到第三次作业才进行优化。

Parser类复杂度高依旧是因为解析因子的方法parseFactor()过长,经过测试将其拆分为小方法可以有效降低复杂度。

第三次作业

第三次作业架构如下:



架构设计思路

本次作业较为简单,没有进行太多修改。

对于新增的自定义普通函数,其解决方式和第二次作业中的自定义递推函数相同,甚至要简单很多,因此我只是将第二次作业中的FuncFactor类和Definer类又复制了一份,改改名,简单修改了addFunc()方法和callFunc()方法就实现了这个要求。

对于求导因子,我并没有新建一个导数因子类,而是效仿第二次实验上机上的方法,在Factor接口中设置derive()求导方法,为每个因子类建立相应的求导方法便可,与第二次作业不同的是,我将Term类也归为因子,实现了万物皆因子。

代码规模和复杂度

代码规模:

						Blank Lines	Blank Lines [%
Aftertreatment.java		@ 62	◎ 81%		⊚ 4%		
CosFactor.java	◎ 64						
Expression.java							
Factor.java							
E Lexer.java							◎ 8%
MainClass.java							◎ 4%
- Mono.java							
NorDefiner.java	◎ 45				◎ 4%		
NorFuncFactor.java							
Number.java			◎ 80%		◎ 0%		
Parser.java							◎ 6%
Poly.java							
Power.java	◎ 49						
Pretreatment.java					◎ 6%		
RecDefiner.java							
RecFuncFactor.java							
SinFactor.java							
₹ Term.java			◎ 88%				
₹ Token.java							
Var.java							
F Total:	◎ 1257	◎ 1088	⊚ 87%	⊚ 40	⊚ 3%	◎ 129	◎ 10%

与第二次作业相比增加了200行,并不多。

复杂度分析:

			- 06	W0.46
class	^	OCavg	OCmax	WMC
© ₁	Aftertreatm	4.00	5	16
© 4	CosFactor	2.50	4	10
© 4	Expression	2.29	4	16
© 4	Lexer	4.50	8	9
@ ₅	MainClass	3.00	3	3
© 4	Mono	2.62	12	21
© ₁	NorDefiner	3.00	3	6
© ₁	NorFuncFa	1.00	1	5
© ₁	Number	1.00	1	5
© 4	Parser	3.67	14	33
© ₁	Poly	2.56	7	23
© 4	Power	2.00	4	8
© 4	Pretreatme	2.30	4	23
© 4	RecDefiner	4.50	6	9
© 4	RecFuncFac	1.00	1	5
© ₁	SinFactor	2.75	5	11
© 4	Term	2.00	5	10
© ₁	Token	1.00	1	3
E d	Token.Type			0
© ₁	Var	1.00	1	3
Total				219
Avera	ige	2.38	4.68	10.95

由于第二次作业中Lexer类复杂度过高,我对Lexer类中的核心方法进行了重写,不再采用直接粗暴的 if-else 判断,而是先判断字符的长度,再进行判断,这个方法有效的减小了Lexer类的复杂度。 其他类的复杂度和第二次作业相同。

Bug分析

第一次作业

第一次作业出现了一个非常不该出现的Bug,出现在预处理类当中。预处理类有个方法实现以下功能的方法:处理'*'紧接'-'的情况,解决方法是用括号将负项括起来,在判断负数后的符号时并未考虑右括号')',导致出现如同下面样例的问题:

对于样例 $(2*x*-1)^3$,经过我的预处理得到 $(2*x*(-1)^3)$,显然是错误的,添加符号')'之后,这个 Bug便解决了,这是个惨痛的教训。

第二次作业

第二次作业出现了两个Bug。一个是后处理类中加括号逻辑出现了错误,重写该类之后解决了这个问题;另一个Bug比较严重,Definer类的callFunc()方法用于实现用实参来替换递推表达式中的形参,由于实现时只是粗暴的进行字符串替换,导致出现以下问题:待展开表达式中的变量只能是x,如果形参顺序是先x后y,那会先进行含x实参替换x形参,再进行含x实参替换y形参,这不会出现问题;但如果形参顺序是先y后x,在用含x实参替换y形参之后,在进行用含x实参替换x形参时,会同时替换港灿替换完之后的y形参的部分,导致错误,解决方式是采用中间变量,无论第一次先替换哪个参量,都先替换为'z',再进行第二次替换,在返回字符串的时候统一将'z'替换为'x'。

第三次作业

第三次作业出现了另外一个不该出现的Bug,在进行求导时,我没有考虑到指数为0的情况,只考虑到指数>=1的情况,导致只要对含有指数为0的表达式进行求导就会出错,为每个求导方法进行指数为0时的特判就解决了。

互测策略

第一次作业使用评测机生成一些复杂数据,同时自己构造特殊样例。后两次作业均靠自己构造一些复杂 样例进行Hack。

优化策略

并没有进行太多的优化,只是在第二次作业中,实现了将sin(0)和cos(0)分别化简为0和1的优化。

心得体会

开学第一课有点太难了些 29 ,不过成就感还是有的 ,第一次一次性写这么多行代码。

我觉得这一单元的体会有如下几点:多和同学交流,无论是架构设计的经验或者Debug的经验还是一些好的样例;利用好上机实验,上机肯定不仅仅是填那些空白的地方,更多的是提供设计本次作业的思路;往届学长学姐能够提供很好的代码架构,可以多多学习;评测机确实很重要,能够找出自己意想不到的Bug,接下来要学习评测机的搭建,在第二单元可以尝试一下。

同时也感谢课程组在pre时提供递归下降的作业,没有pre时的接触第一次作业也会非常困难。

未来方向

- 1. 希望能够平衡一下作业难度,本单元第二次作业难度明显远高于另两次,难度应该向第三次作业偏离,因为第三次作业时是对架构理解最深的时候。
- 2. 在互测的时候输入的数据如果不合法,可以返回不合法的原因,如果是因为Cost过高导致,希望能够返回Cost,方便对数据进行调整。