本文由 <u>简悦 SimpRead</u> 转码,原文地址 <u>kaiwu.lagou.com</u>

Vue.js 3.0 的编译场景分**服务端 SSR 编译**和 web 编译,本文我们只分析 web 的编译。

我们先来看 web 编译的入口 compile 函数,分析它的实现原理:

```
function compile(template, options = {}) {

return baseCompile(template, extend({}, parserOptions, options, {

   nodeTransforms: [...DOMNodeTransforms, ...(options.nodeTransforms || [])],

   directiveTransforms: extend({}, DOMDirectiveTransforms,
   options.directiveTransforms || {}),

   transformHoist: null

}))
```

compile 函数支持两个参数,第一个参数 template 是待编译的模板字符串,第二个参数 options 是编译的一些配置信息。

compile 内部通过执行 baseCompile 方法完成编译工作,可以看到 baseCompile 在参数 options 的基础上又扩展了一些配置。对于这些编译相关的配置,我们后面会在具体的场景具体分析。

接下来,我们来看一下 baseCompile 的实现:

```
function baseCompile(template, options = {}) {
  const prefixIdentifiers = false

const ast = isString(template) ? baseParse(template, options) : template

const [nodeTransforms, directiveTransforms] = getBaseTransformPreset()

transform(ast, extend({}, options, {
    prefixIdentifiers,
    nodeTransforms: [
```

```
... nodeTransforms,
      ...(options.nodeTransforms || [])
    ],
    directiveTransforms: extend({}, directiveTransforms,
options.directiveTransforms || {}
   )
  }))
return generate(ast, extend({}), options, {
    prefixIdentifiers
 }))
}
```

可以看到,baseCompile 函数主要做三件事情:解析 template 生成 AST,AST 转换和生成代码。这一节课我们的目标就是解析 template 生成 AST 背后的实现原理。

生成 AST 抽象语法树

你可以在百度百科中看到 <u>AST 的定义</u>,这里我就不赘述啦,对应到我们的 template,也可以用 AST 去描述它,比如我们有如下 template:

```
<div>
<!-- 这是一段注释 -->
<hello>
{{ msg }}
</hello>
```

```
This is an app
</div>
```

它经过第一步解析后, 生成相应的 AST 对象:

```
{
"type": 0,
"children": [
{
"type": 1,
"ns": 0,
"tag": "div",
"tagType": 0,
"props": [
      {
"type": 6,
"name": "class",
"value": {
"type": 2,
"content": "app",
"loc": {
"start": {
```

```
"column": 12,
"line": 1,
"offset": 11
      },
"end": {
"column": 17,
"line": 1,
"offset": 16
           },
"source": "\"app\""
        }
     },
"loc": {
"start": {
"column": 6,
"line": 1,
"offset": 5
         },
"end": {
```

```
"column": 17,
"line": 1,
"offset": 16
        },
"source": "class=\"app\""
      }
      }
     ],
"isSelfClosing": false,
"children": [
  {
"type": 3,
"content": " 这是一段注释 ",
"loc": {
"start": {
"column": 3,
"line": 2,
"offset": 20
          },
```

```
"end": {
"column": 18,
"line": 2,
"offset": 35
          },
"source": "<!-- 这是一段注释 -->"
        }
       },
       {
"type": 1,
"ns": 0,
"tag": "hello",
"tagType": 1,
"props": [],
"isSelfClosing": false,
"children": [
          {
"type": 1,
"ns": 0,
"tag": "p",
```

```
"tagType": 0,
"props": [],
"isSelfClosing": false,
"children": [
              {
"type": 5,
"content": {
"type": 4,
"isStatic": false,
"isConstant": false,
"content": "msg",
"loc": {
"start": {
"column": 11,
"line": 4,
"offset": 56
                    },
"end": {
"column": 14,
```

```
"line": 4,
"offset": 59
                    },
"source": "msg"
                   }
                 },
"loc": {
"start": {
"column": 8,
"line": 4,
"offset": 53
                   },
"end": {
"column": 17,
"line": 4,
"offset": 62
                   },
"source": "{{ msg }}"
                 }
```

```
],
"loc": {
"start": {
"column": 5,
"line": 4,
"offset": 50
        },
"end": {
"column": 21,
"line": 4,
"offset": 66
         },
"source": "{{ msg }}"
        }
       }
      ],
"loc": {
"start": {
"column": 3,
```

```
"line": 3,
"offset": 38
         },
"end": {
"column": 11,
"line": 5,
"offset": 77
         },
"source": "<hello>\n {{ msg }}\n </hello>"
    },
      {
"type": 1,
"ns": 0,
"tag": "p",
"tagType": 0,
"props": [],
"isSelfClosing": false,
"children": [
```

```
{
"type": 2,
"content": "This is an app",
"loc": {
"start": {
"column": 6,
"line": 6,
"offset": 83
             },
"end": {
"column": 20,
"line": 6,
"offset": 97
             },
"source": "This is an app"
          }
         }
       ],
"loc": {
```

```
"start": {
"column": 3,
"line": 6,
"offset": 80
         },
"end": {
"column": 24,
"line": 6,
"offset": 101
         },
"source": "This is an app"
       }
     }
     ],
"loc": {
"start": {
"column": 1,
"line": 1,
"offset": 0
       },
```

```
"end": {
"column": 7,
"line": 7,
"offset": 108
       },
"source": "<div class=\"app\">\n <!-- 这是一段注释 -->\n <hello>\n {{ msg
}}n </hello>n This is an app<math>n</div>"
    }
  }
 ],
"helpers": [],
"components": [],
"directives": [],
"hoists": [],
"imports": [],
"cached": 0,
"temps": 0,
"loc": {
"start": {
"column": 1,
```

```
"line": 1,
"offset": 0
   },
"end": {
"column": 7,
"line": 7,
"offset": 108
   },
"source": "<div class=\"app\">\n <!-- 这是一段注释 -->\n <hello>\n {{ msg
}\n </hello>\n This is an app\n</div>"
 }
}
```

可以看到,AST 是树状结构,对于树中的每个节点,会有 type 字段描述节点的类型,tag 字段描述节点的标签,props 描述节点的属性,loc 描述节点对应代码相关信息,children 指向它的子节点对象数组。

当然 AST 中的节点还包含其他的一些属性,我在这里就不一一介绍了,你现在要理解的是 **AST 中的节点是可以完整地描述它在模板中映射的节点信息。**

注意,**AST 对象根节点其实是一个虚拟节点,它并不会映射到一个具体节点**,另外它还包含了其他的一些属性,这些属性在后续的 AST 转换的过程中会赋值,并在生成代码阶段用到。

那么,为什么要设计一个虚拟节点呢?

因为 Vue.js 3.0 和 Vue.js 2.x 有一个很大的不同——Vue.js 3.0 支持了 Fragment 的语法,即组件可以有多个根节点,比如:

```
<img src="./logo.jpg">
<hello :msg="msg"></hello>
```

这种写法在 Vue.js 2.x 中会报错,提示模板只能有一个根节点,而 Vue.js 3.0 允许了这种写法。但是对于一棵树而言,必须有一个根节点,所以虚拟节点在这种场景下就非常有用了,它可以作为 AST 的根节点,然后其 children 包含了 img 和 hello 的节点。

好了,到这里你已经大致了解了 AST,那么接下来我们看一下如何根据模板字符串来构建这个 AST 对象吧。

先来看一下 baseParse 的实现:

```
function baseParse(content, options = {}) {
  const context = createPa   rserContext(content, options)

const start = getCursor(context)

return createRoot(parseChildren(context, 0 , []), getSelection(context, start))
}
```

baseParse 主要就做三件事情: 创建解析上下文,解析子节点,创建 AST 根节点。

创建解析上下文

首先,我们来分析创建解析上下文的过程,先来看 createParserContext 的实现:

```
const defaultParserOptions = {

delimiters: [`{{`, `}}`],

getNamespace: () => 0 ,

getTextMode: () => 0 ,

isvoidTag: NO,

isPreTag: NO,

isCustomElement: NO,

decodeEntities: (rawText) => rawText.replace(decodeRE, (_, p1) => decodeMap[p1]),

onError: defaultOnError
```

```
}
function createParserContext(content, options) {
return {
    options: extend({}, defaultParserOptions, options),
    column: 1,
    line: 1,
    offset: 0,
    originalSource: content,
    source: content,
    inPre: false,
   inVPre: false
  }
}
```

解析上下文实际上就是一个 JavaScript 对象,它维护着解析过程中的上下文,其中 options 表示解析相关配置, column 表示当前代码的列号,line 表示当前代码的行号, originalSource 表示最初的原始代码, source 表示当前代码, offset 表示当前代码相对于原始代码的偏移量, inPre 表示当前代码是否在 pre 标签内,inVPre 表示当前代码是否在 v-pre 指令的环境下。

在后续解析的过程中,会始终维护和更新这个解析上下文,它能够表示当前解析的状态。

创建完解析上下文,接下来就开始解析子节点了。

解析子节点

我们先来看一下 parseChildren 函数的实现:

```
function parseChildren(context, mode, ancestors) {
  const parent = last(ancestors)
```

```
const ns = parent ? parent.ns : 0

const nodes = []

let removedwhitespace = false

return removedwhitespace ? nodes.filter(Boolean) : nodes
}
```

parseChildren 的目的就是解析并创建 AST 节点数组。它有两个主要流程,第一个是自顶向下分析代码,生成 AST 节点数组 nodes;第二个是空白字符管理,用于提高编译的效率。

首先, 我们来看**生成 AST 节点数组**的流程:

```
function parseChildren(context, mode, ancestors) {
const parent = last(ancestors)
const ns = parent ? parent.ns : 0
const nodes = []
while (!isEnd(context, mode, ancestors)) {
const s = context.source
    let node = undefined
if (mode === 0 || mode === 1 ) {
if (!context.inVPre && startsWith(s, context.options.delimiters[0])) {
        node = parseInterpolation(context, mode)
      }
else if (mode === 0 && s[0] === '<') {
```

```
if (s.length === 1) {
          emitError(context, 5 , 1)
        }
else if (s[1] === '!') {
if (startsWith(s, '<!--')) {</pre>
            node = parseComment(context)
else if (startsWith(s, '<!DOCTYPE')) {</pre>
            node = parseBogusComment(context)
          }
else if (startsWith(s, '<![CDATA[')) {</pre>
if (ns !== 0 ) {
              node = parseCDATA(context, ancestors)
            }
else {
               emitError(context, 1 )
              node = parseBogusComment(context)
            }
          }
```

```
else {
            emitError(context, 11 )
            node = parseBogusComment(context)
         }
        }
else if (s[1] === '/') {
if (s.length === 2) {
            emitError(context, 5 , 2)
else if (s[2] === '>') {
            emitError(context, 14 , 2)
            advanceBy(context, 3)
continue
          }
else if (/[a-z]/i.test(s[2])) {
            emitError(context, 23 )
            parseTag(context, 1 , parent)
continue
          }
else {
```

```
emitError(context, 12 , 2)
            node = parseBogusComment(context)
        }
        }
else if (/[a-z]/i.test(s[1])) {
          node = parseElement(context, ancestors)
        }
else if (s[1] === '?') {
          emitError(context, 21 , 1)
          node = parseBogusComment(context)
        }
else {
         emitError(context, 12 , 1)
       }
      }
    }
if (!node) {
      node = parseText(context, mode)
    }
```

```
if (isArray(node)) {

for (let i = 0; i < node.length; i++) {
    pushNode(nodes, node[i])

    }

else {
    pushNode(nodes, node)
}

}</pre>
```

这些代码看起来很复杂,但它的思路就是自顶向下地去遍历代码,然后根据不同的情况尝试去解析代码,然后把生成的 node 添加到 AST nodes 数组中。在解析的过程中,解析上下文 context 的状态也是在不断发生变化的,我们可以通过 context.source 拿到当前解析剩余的代码 s,然后根据 s 不同的情况走不同的分支处理逻辑。在解析的过程中,可能会遇到各种错误,都会通过 emitError 方法报错。

我们没有必要去了解所有代码的分支细节,只需要知道大致的解析思路即可,因此我们这里只分析四种情况:注释节点的解析、插值的解析、普通文本的解析,以及元素节点的解析。

• 注释节点的解析

首先,我们来看注释节点的解析过程,它会解析模板中的注释节点,比如 <!-- 这是一段注释 -->, 即当前代码 s 是以 <!-- 开头的字符串,则走到注释节点的解析处理逻辑。

我们来看 parseComment 的实现:

```
function parseComment(context) {

const start = getCursor(context)

let content

const match = /--(\!)?>/.exec(context.source)
```

```
if (!match) {
    content = context.source.slice(4)
    advanceBy(context, context.source.length)
    emitError(context, 7 )
 }
else {
if (match.index <= 3) {</pre>
      emitError(context, 0 )
if (match[1]) {
      emitError(context, 10 )
    }
    content = context.source.slice(4, match.index)
const s = context.source.slice(0, match.index)
    let prevIndex = 1, nestedIndex = 0
while ((nestedIndex = s.indexOf('<!--', prevIndex)) !== -1) {</pre>
      advanceBy(context, nestedIndex - prevIndex + 1)
if (nestedIndex + 4 < s.length) {</pre>
        emitError(context, 16 )
      }
```

```
prevIndex = nestedIndex + 1

}

advanceBy(context, match.index + match[0].length - prevIndex + 1)

}

return {

   type: 3 ,

   content,

   loc: getSelection(context, start)

}
```

其实,parseComment 的实现很简单,首先它会利用注释结束符的正则表达式去匹配代码,找出注释结束符。如果没有匹配到或者注释结束符不合法,都会报错。

如果找到合法的注释结束符,则获取它中间的注释内容 content,然后截取注释开头到结尾之间的代码,并判断是否有嵌套注释,如果有嵌套注释也会报错。

接着就是通过调用 advanceBy 前进代码到注释结束符后,这个函数在整个模板解析过程中经常被调用,它的目的是用来前进代码,更新 context 解析上下文,我们来看一下它的实现:

```
function advanceBy(context, numberOfCharacters) {

const { source } = context

  advancePositionWithMutation(context, source, numberOfCharacters)

context.source = source.slice(numberOfCharacters)

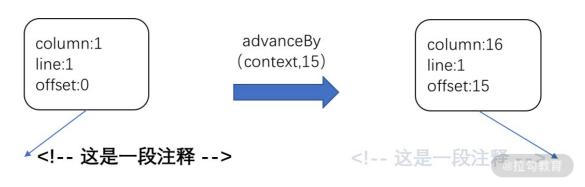
}

function advancePositionWithMutation(pos, source, numberOfCharacters = source.length) {
```

```
let linesCount = 0
  let lastNewLinePos = -1
for (let i = 0; i < numberOfCharacters; i++) {</pre>
if (source.charCodeAt(i) === 10 ) {
      linesCount++
     lastNewLinePos = i
  }
  }
  pos.offset += numberOfCharacters
  pos.line += linesCount
  pos.column =
    lastNewLinePos === -1
      ? pos.column + numberOfCharacters
      : numberOfCharacters - lastNewLinePos
return pos
}
```

advanceBy 的实现很简单,主要就是更新解析上下文 context 中的 source 来前进代码,同时更新 offset、line、column 等和代码位置相关的属性。

为了更直观地说明 advanceBy 的作用,前面的示例可以通过下图表示:



经过 advanceBy 前进代码到注释结束符后,表示注释部分代码处理完毕,可以继续解析后续代码了。 parseComment 最终返回的值就是一个描述注释节点的对象,其中 type 表示它是一个注释节点,content 表示注释的内容,loc 表示注释的代码开头和结束的位置信息。

• 插值的解析

接下来,我们来看插值的解析过程,它会解析模板中的插值,比如 {{ msg }} ,即当前代码 s 是以 {{ 开头的字符串,且不在 v-pre 指令的环境下(v-pre 会跳过插值的解析),则会走到插值的解析处理逻辑 parseInterpolation 函数,我们来看它的实现:

```
function parseInterpolation(context, mode) {
const [open, close] = context.options.delimiters
const closeIndex = context.source.indexOf(close, open.length)
if (closeIndex === -1) {
    emitError(context, 25 )
return undefined
  }
const start = getCursor(context)
  advanceBy(context, open.length)
const innerStart = getCursor(context)
const innerEnd = getCursor(context)
const rawContentLength = closeIndex - open.length
```

```
const rawContent = context.source.slice(0, rawContentLength)
const preTrimContent = parseTextData(context, rawContentLength, mode)
const content = preTrimContent.trim()
const startOffset = preTrimContent.indexOf(content)
if (startOffset > 0) {
    advancePositionWithMutation(innerStart, rawContent, startOffset)
  }
const endOffset = rawContentLength - (preTrimContent.length - content.length -
startOffset)
  advancePositionWithMutation(innerEnd, rawContent, endOffset);
  advanceBy(context, close.length)
return {
    type: 5,
    content: {
      type: 4,
      isStatic: false,
      isConstant: false,
      content,
      loc: getSelection(context, innerStart, innerEnd)
    },
```

```
loc: getSelection(context, start)
}
```

parseInterpolation 的实现也很简单,首先它会尝试找插值的结束分隔符,如果找不到则报错。

如果找到,先前进代码到插值开始分隔符后,然后通过 parseTextData 获取插值中间的内容并前进代码到插值内容后,除了普通字符串,parseTextData 内部会处理一些 HTML 实体符号比如 。由于插值的内容可能是前后有空白字符的,所以最终返回的 content 需要执行一下 trim 函数。

为了准确地反馈插值内容的代码位置信息,我们使用了 innerStart 和 innerEnd 去记录插值内容(不包含空白字符)的代码开头和结束位置。

接着就是前进代码到插值结束分隔符后,表示插值部分代码处理完毕,可以继续解析后续代码了。

parseInterpolation 最终返回的值就是一个描述插值节点的对象,其中 type 表示它是一个插值节点, loc 表示插值的代码开头和结束的位置信息,而 content 又是一个描述表达式节点的对象,其中 type 表示它是一个表达式节点,loc 表示内容的代码开头和结束的位置信息,content 表示插值的内容。

• 普通文本的解析

接下来,我们来看普通文本的解析过程,它会解析模板中的普通文本,比如 This is an app ,即当前代码 s 既不是以 {{ 插值分隔符开头的字符串,也不是以 < 开头的字符串,则走到普通文本的解析处理逻辑,我们来看 parseText 的实现:

```
function parseText(context, mode) {

const endTokens = ['<', context.options.delimiters[0]]

if (mode === 3 ) {

   endTokens.push(']]>')

}

let endIndex = context.source.length

for (let i = 0; i < endTokens.length; i++) {

const index = context.source.indexof(endTokens[i], 1)

if (index !== -1 && endIndex > index) {

   endIndex = index
```

```
}

const start = getCursor(context)

const content = parseTextData(context, endIndex, mode)

return {

   type: 2 ,

   content,

   loc: getSelection(context, start)

}
```

同样,parseText 的实现很简单。对于一段文本来说,都是在遇到 < 或者插值分隔符 {{ 结束,所以会遍历这些结束符,匹配并找到文本结束的位置,然后执行 parseTextData 获取文本的内容,并前进代码到文本的内容后。

parseText 最终返回的值就是一个描述文本节点的对象,其中 type 表示它是一个文本节点,content 表示文本的内容,loc 表示文本的代码开头和结束的位置信息。

这部分内容比较多,所以本课时的内容就先到这。下节课中,我们接着分析元素节点,继续解析 template 生成 AST 的背后实现原理。

本节课的相关代码在源代码中的位置如下:

packages/compiler-core/src/compile.ts packages/compiler-core/src/parse.ts