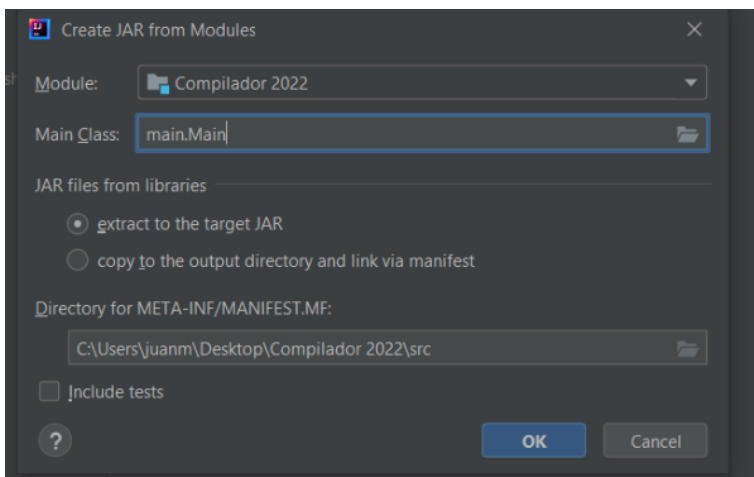
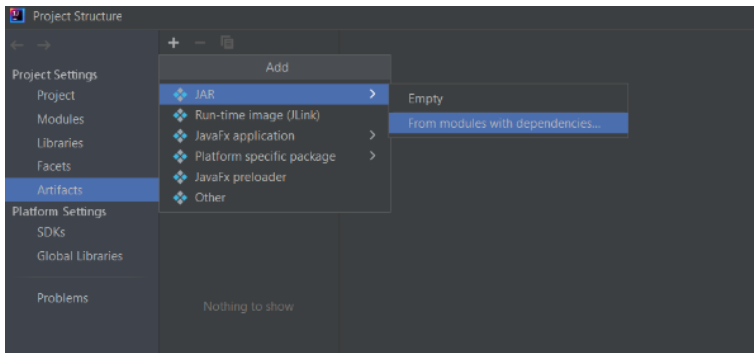


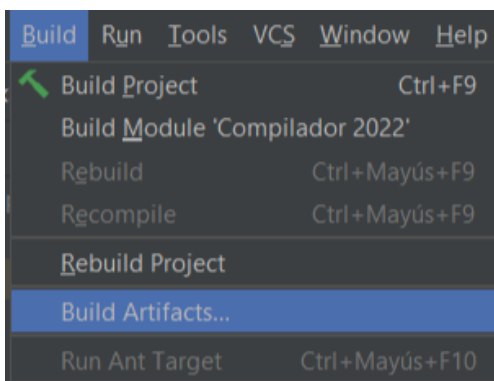
Informe Análisis Semántico parte 2

Como compilar el código fuente

Para poder compilar el código fuente en IntelliJ primero es necesario crear un “artifact”, esto se hace desde el menú de Project Structure en el apartado Artifacts.



Luego, en la barra de herramientas ir a la parte de “build artifacts...”



Luego de esto se creará la carpeta Artifact dentro de la carpeta out. Que contendrá una carpeta con el código compilado en un .jar

Para ejecutar este jar debe abrir cmd y dirigirse a la dirección donde se encuentre el .Jar y luego ejecutar el siguiente comando `java -jar [nombre .jar] [nombre del archivo a pasar por parámetro]`

Tipos de errores semánticos

Los tipos de errores semánticos que son posibles detectar son los especificados en las reglas de semánticas subidas por la cátedra.

Decisiones de diseño

En esta nueva etapa, se tuvo que crear un nuevo módulo como **Nodos** en el que a su vez contiene varios submódulos:

Por cada sentencia y expresión posible, se creó una clase que representa a cada tipo de nodoAST, así por ejemplo para la sentencia if, tenemos la clase **NodoIf**, para la asignación de la forma acceso = expresión, tenemos la clase **NodoAsignacionExpresion**, para un acceso a un constructor tenemos la clase **NodoAccesoConstructor**, y así siguiendo.

Todo nodoAST cuenta con un método llamado **chequear()**, el cual es invocado a la hora de hacer el chequeo de sentencias. Dependiendo el tipo de nodo, este método puede variar en su signature, ya que por ejemplo las sentencias al chequearse no devuelven ningún valor, pero las expresiones al chequearse devuelven el Tipo de la expresión. Inicialmente, cuando vamos a comenzar a chequear las sentencias de una unidad, el primer nodo al cual se le pide chequearse es al **NodoBloque**, ya que toda unidad posee un atributo que es el **nodoBloque** que caracteriza el cuerpo de la unidad. Entonces cuando comienza a chequearse este **NodoBloque**, el mismo al tener una lista con todas sus sentencias (que se insertaron ordenadamente al crearse el AST), solicitará de forma ordenada a cada sentencia que se chequee. Luego cada sentencia lo que hará es ver si está correctamente declarada dependiendo del tipo de sentencia que sea. Así como el **nodoBloque** delega los chequeos a sus sentencias, pueden haber otras sentencias que además de chequearse, soliciten a sus miembros que se chequeen. Por ejemplo, parte de los controles de la sentencia if (es decir, de **NodoIf**) consisten en primero solicitar a la expresión de la condición que se chequee para verificar que la misma esté correctamente tipada. Si está correctamente tipada, entonces obtenemos el tipo de la expresión, luego con este tipo, **NodoIf** verificará que sea de tipo boolean, si no se cumple éste último, **chequear()** de **NodoIf** lanza un error.

Los nodos se decidieron agrupar en 4 categorías diferentes: por un lado tenemos los **nodosSentencia**, cuyo método **chequear()** es de tipo void. Por otro lado, tenemos los **nodosExpresion**, cuyo método **chequear()** devuelve un Tipo de la expresión. En **nodosExpresion** también tenemos **nodoExpresionCompuesta**, **nodoExpresionVacía** y **nodoExpresionAsignacion**.

De los **NodosEncadenados** se dividen en **NodoVarEncadenada** y **NodoLlamadaEncadenada** las cuales además del método **chequear()** también tienen un método **esAsignable()** el cual es boolean.

Los **NodosAccesos** también tienen un método **esAsignable()** en donde chequea si tiene encadenado debe ser una variable o si no tiene encadenado debe ser un acceso a una variable y el método **chequear()** en el que devuelve un Tipo.

Como de **NodoSentencia** hereda **NodoLlamadaOAsignacion** para distinguir entre estas, todos los nodos expresiones implementan los métodos booleanos **esLlamada()** y **esAsignacion()** de esta forma no se producen ambigüedades.

La relación entre los distintos nodosAST puede verse con mayor detalle en el **diagrama de clases** que viene junto a este documento. A rasgos generales, cada nodo controla lo siguiente:

- **NodoBloque**: que todas sus sentencias sean correctas
- **NodoAsignacionExpresion**: que el acceso del lado izquierdo esté correctamente tipado y sea asignable, que la expresión del lado derecho esté correctamente tipada y que conforme con el acceso.
- **NodoLlamadaOAsignacion**: que el acceso esté correctamente tipado y sea llamable.
- **NodoVarLocal**: que el tipo exista, y que el nombre de la var local declarada no esté repetido en los lugares donde no se puede.
- **NodoReturn**: que si el tipo del método es void, no retorne una expresión, o si no es void y se usa return, que retorne una expresión, y en este último caso que el tipo de la expresión conforme con el tipo del método.
- **NodoIf**: que la expresión de la condición esté correctamente tipada y sea booleana, y que la sentencia del cuerpo del if sea correcta. En caso de haber else, que la sentencia del mismo también sea correcta.
- **NodoSentenciaVacía**: es inherentemente correcto.
- **NodoExpresionBinaria**: por cada operador binario (suma, resta, etc.) tenemos una clase que extiende de **NodoExpresionBinaria**. Cada clase verifica que su expresión del lado izquierdo y su expresión del lado derecho estén correctamente tipadas, y que sus tipos conformen con el operando.
- **NodoExpresionUnaria**: verifica que el operando esté correctamente tipado, y que su tipo sea el que requiere el operador (dependiendo si es +, -, o !).
- **NodoExpresionAsignacion**: chequea que el lado derecho e izquierda sean asignación correctamente tipadas, que el lado izquierdo solo puede ser un acceso², es decir que, si tiene un encadenado, el último

Imbatibilidad Semántica ||

- Imbatibilidad Semántica ||

Logros

- Imbatibilidad Semántica ||

Logros



Logros

- Imbatibilidad Semántica ||