

# Universidad de La Habana Facultad de Matemática y Computación

# Proyecto de Compilación + Intenteligencia Artificial + Simulación

# Simulador de un Jefe Técnico de MotoGP

## **Autores:**

Arnel Sánchez Rodríguez Grupo: C312 arnelsanchezrodriguez@gmail.com

Samuel Efraín Pupo Wong Grupo: C312 s.pupo@estudiantes.matcom.uh.cu

Darián Ramón Mederos Grupo: C312 darianrm24@gmail.com

2021-2022

# Índice

1.	Motociclismo de Velocidad	2		
2.	2. Estructura del Paddock			
3.	Pista			
4.	Definición del Problema	3		
<b>5.</b>	Definición del Lenguaje	4		
	5.1. Introducción a PySharp $(P#)$	4		
	5.1.1. Hello world!	4		
	5.1.2. Estructura del Programa	4		
	5.1.3. Tipos y Variables	4		
	5.1.4. Expresiones	5		
	5.1.5. Declaraciones	6		
	5.1.6. Tipos especiales	8		
	5.1.7. Métodos	8		
	5.1.8. Parámetros	8		
	5.1.9. Cuerpo del método y variables locales	8		
	5.1.10. Operadores	9		
	5.1.11. Análisis Léxico	9		
	5.2. Explicación de la Implementación	13		
	5.3. Conexión Simulación - Compilación	15		
6.	Simulación	15		
	6.1. Clima	16		
	6.2. Interacciones	16		
7.	Inteligencia Artificial	18		
	7.1. Configuración de la moto	19		
		20		
	7.3. Selección de la aceleración	21		

# 1. Motociclismo de Velocidad

El motociclismo de velocidad es una modalidad deportiva del motociclismo disputada en circuitos de carreras pavimentados. Las motocicletas que se usan pueden ser prototipos, es decir desarrolladas específicamente para competición, o derivadas de modelos de serie (en general motocicletas deportivas) con modificaciones para aumentar las prestaciones. En el primer grupo entran las que participan en el Campeonato Mundial de Motociclismo, y en el segundo las Superbikes, las Supersport y las Superstock.

Las motocicletas deben presentar una serie de características como son estabilidad, alta velocidad (tanto en recta como en paso por curva), gran aceleración, gran frenada, fácil maniobrabilidad y bajo peso.



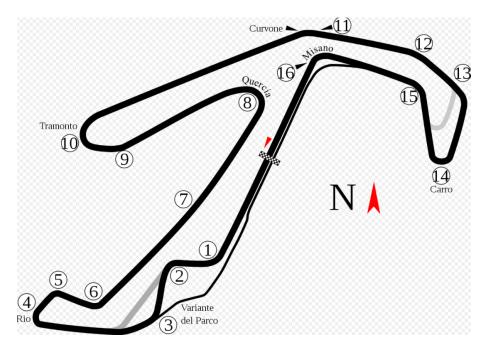
# 2. Estructura del Paddock

El **Jefe Técnico** de cada estructura se configura como una personalidad de bastante importancia dentro de un box, pues es quién se encarga de dirigir y controlar que todo funcióne como un excelente engranaje que gane carreras. De igual importancia es la telemetría dentro de un box en MotoGP. Al fin y al cabo, los **Ingenieros Telemétricos** son las personas que se encargan de analizar, leer y comprender todos los datos proporcionados por el piloto, así como transmitírselos en boca al protago-

nista. Se trata de una figura de la que depende mucha de la información acerca de cualquier cambio realizado en la moto o asumir los puntos más fuertes de sus pilotos. Los **Mecánicos** también desempeñan un papel fundamental a la hora de construir la máquina perfecta.

# 3. Pista

Se utilizará como referencia el circuito de Misano, Misano World Circuit Marco Simoncelli, autódromo localizado en la fracción de Santa Mónica, comuna de Misano Adriático (provincia de Rímini), región de Emilia-Romaña, Italia.



# 4. Definición del Problema

Existirán varios pilotos con sus respectivas motos, las cuáles difieren entre sí en cuanto a sus prestaciones. Cada piloto posee su propio método de manejo, siendo algunos más cuidadosos y otros más agresivos. La pista se encuentra influenciada por el accionar del clima, puesto que no es lo mismo el manejo durante un día soleado que bajo la lluvia. Por tanto, el resultado de un piloto se verá condicionado por su moto, su modo de conducción y el clima.

Sin embargo, durante la carrera las condiciones pueden variar y es necesario realizar los ajustes necesarios para que el piloto mejore su rendimiento, los cuales se harán al pasar de una sección a otra de la pista o al finalizar cada vuelta. Esto podrá hacerse utilizando un lenguaje imperativo, mediante el uso de palabras claves para que el piloto no necesite analizar situaciones complejas y pueda concentrarse en pilotar de la forma mas eficiente posible.

De esta manera, la simulación de la carrera será dinámica, puesto que entre las vueltas podrán existir variaciones provocadas por los ajustes propuestos por el Jefe Técnico, el cuál podrá ser una persona o una IA.

# 5. Definición del Lenguaje

[1][2]

# 5.1. Introducción a PySharp (P#)

#### 5.1.1. Hello world!

```
1  method int main() {
2  return 0;
3 }
```

Los archivos de P# suelen tener la extensión de archivo .pys.

#### 5.1.2. Estructura del Programa

Los conceptos organizativos clave en P# son programas, tipos y miembros. Los programas P# constan de un archivo fuente. Los programas declaran tipos y miembros. Las motocicletas y los motociclistas son ejemplos de tipos. Los métodos y propiedades son ejemplos de miembros.

#### 5.1.3. Tipos y Variables

En P# solo existen tipos de valor, no hay de referencia. Por tanto, todas las variables contienen directamente sus datos, cada una tiene su propia copia y no es posible que las operaciones en una afecten a otra.

Categoría	Tipo	Descripción
		Entero con signo: int
	Tipos Simples	Punto flotante IEEE: dou-
Tipos		ble
		Booleanos: bool
		Cadenas Unicode: string
		Extensiones de todos los de-
	Tipos que aceptan valores NULL	más tipos de valor con un
		valor nulo

## 5.1.4. Expresiones

Las expresiones se construyen a partir de operandos y operadores. Los operadores de una expresión indican qué operaciones aplicar a los operandos. Los ejemplos de operadores incluyen +, -, \* y /. Los ejemplos de operandos incluyen literales, variables y expresiones.

Categoría	Expresión	Descripción
Primaria	x()	Invocación de método
	x * y	Multiplicación
Multiplicativa	x / y	División
Munipheanva	x % y	Resto
	x ** y	Exponenciación
Aditiva	x + y	Adición y concatenación de
		strings
	x - y	Substracción
	x < y	Menor que
Relacionales	x >y	Mayor que
Refacionales	x <= y	Menor o igual que
	x >= y	Mayor o igual que
Igualdad	x == y	Igual
	x != y	Distinto
Condicionales AND	х && у	Evalúa y si y sólo si x es ver-
Condicionales AND		dadera
Condicionales OR	x    y	Evalúa y si y sólo si x es fal-
Condicionales Oft		sa
Condicionales XOR	x ^ y	
Agignagión	x = y	Asignación
Asignación	x op= y	Asignación compuesta; los
		operadores admitidos son
		*= /=%= **= += -=
		&&=   = ^=

#### 5.1.5. Declaraciones

Las acciones de un programa se expresan mediante declaraciones. P# admite varios tipos diferentes de declaraciones, algunas de las cuales se definen en términos de declaraciones integradas.

Un **bloque** permite escribir múltiples declaraciones en contextos donde se permite una sola declaración. Un bloque consta de una lista de declaraciones escritas entre los delimitadores{y}.

Las sentencias de **declaración** se utilizan para declarar variables, valga la redundancia.

```
1  method void example() {
2   int a = 1;
3 }
```

Las declaraciones de expresión se utilizan para evaluar expresiones. Las expresiones que se pueden usar como declaraciones incluyen invocaciones de métodos, asignaciones que usan = y los operadores de asignación compuesta.

```
1    method int example() {
2     int a = 1;
3     return a + 2;
4    }
```

La **instrucción de selección** se utiliza para seleccionar una de varias declaraciones posibles para su ejecución en función del valor de alguna expresión. Este es el caso de la sentencia **if**.

```
1    method int example(int a) {
2       if (a < 5) {
3          return a;
4       }
5       else {
6          return a % 5;
7       }
8     }</pre>
```

La instrucción de iteración se utiliza para ejecutar repetidamente una instrucción incorporada. Este es el caso de la instrucción while.

```
1    method int example(int a) {
2        while (a > 5) {
3            a -= 1;
4        }
5        return a;
6     }
```

Las **sentencias de salto** se utilizan para transferir el control. En este grupo están las declaraciones de **break**, **continue** y **return**.

```
1
                       kample() {
2
          x = 10
3
          while (true) {
             if (x < 100) {
4
5
               x += 10;
6
               continue;
7
             }
8
             else {
9
10
11
12
           return 0;
13
```

#### 5.1.6. Tipos especiales

Los **tipos especiales** son los elementos más importantes de P#, constituyen estructuras de bloques compuestas por acciones (métodos). Un tipo proporciona una definición para casos de, por ejemplo, motociclistas o motocicletas. Su declaración comienza con un encabezado que especifica qué tipo se va a crear y el nombre que se le dará a esta instancia. El encabezado va seguido del cuerpo del tipo, que consiste en una lista de declaraciones de miembros escritas entre los delimitadores{y}.

#### 5.1.7. Métodos

Un **método** es un miembro que implementa un cálculo o acción que se puede realizar por tipo. Los métodos tienen una lista de **parámetros**, que representan valores de variables pasadas al método, y un tipo de retorno, que especifica el tipo de valor calculado y devuelto por el método. El tipo de retorno de un método es nulo si no devuelve un valor.

#### 5.1.8. Parámetros

Los **parámetros** se utilizan para pasar valores de variables a métodos. Los parámetros de un método obtienen sus valores reales de los **argumentos** que se especifican cuando se invoca el método. Las modificaciones de un valor de parámetro no afectan el argumento que se pasó para el parámetro.

#### 5.1.9. Cuerpo del método y variables locales

El cuerpo de un método especifica las declaraciones que se ejecutarán cuando se invoca el método. El cuerpo de un método puede declarar variables que son específicas de la invocación del método. Estas variables se denominan variables locales. Una declaración de variable local especifica un nombre de tipo, un nombre de variable y un valor inicial.

#### 5.1.10. Operadores

Un **operador** es un miembro que define el significado de aplicar un operador de expresión particular. Se pueden definir solamente operadores binarios.

#### **Operadores Binarios:**

```
1 3+5;
2 true && false;
```

#### 5.1.11. Análisis Léxico

```
input
: input_element* new_line
directive
input_element
: whitespace
comment
token
Terminadores de línea
new_line
: '<Caracter de retorno (U+000D)>'
| '<Caracter de avance de línea (U+000A)>'
whitespace
: '<Cualquier personaje con clase Unicode Zs>'
| '<Caracter de tabulación horizontal (U+0009)>'
Comentarios
comment
: '#' comment_section '#'
Tokens
token
: identifier
keyword
 literal
 operator_or_punctuator
```

```
Identificadores
identifier
: '<Un identificador que no es una palabra clave>'
| identifier start character identifier part character*
identifier\_start\_character
: letter character
'<Caracter guión bajo (U+005F)>'
identifier\_part\_character
: letter_character
 decimal_digit
 '<Caracter guión bajo (U+005F)>'
letter_character
: uppercase_letter_character
| lowercase_letter_character
uppercase_letter_character
: 'A' | 'B' | 'C' | 'D' | 'E' | 'F' | 'G' | 'H'
| 'I' | 'K' | 'L' | 'M' | 'N' | 'O' | 'P' | 'Q'
| 'R' | 'S' | 'T' | 'V' | 'X' | 'Y' | 'Z'
lowercase_letter_character
: 'a' | 'b' | 'c' | 'd' | 'e' | 'f' | 'g' | 'h'
| 'i' | 'k' | 'l' | 'm' | 'n' | 'o' | 'p' | 'q'
| 'r' | 's' | 't' | 'v' | 'x' | 'y' | 'z'
decimal_digit
: '0' | '1' | '2' | '3' | '4'
| '5' | '6' | '7' | '8' | '9'
Palabras Claves
keyword
: 'bool'
'break'
| 'continue'
```

```
'double'
 'elif'
 'else'
 'false'
 if'
 'int'
 'method'
 'null'
 'return'
 'string'
 'true'
 'void'
 'while'
 'bike'
 'rider'
 'brakes'
 'max_speed'
 'weight'
 'chassis_stiffness'
 'speed'
 'tyres'
 'cornering'
 'step_by_line'
Literales
literal
: boolean_literal
| integer_literal
 double_literal
 string_literal
 null_literal
<u>Literales Booleanos</u>
boolean_literal
: 'true'
'false'
Literales Enteros
```

```
integer\_literal
: decimal_digit
Literales flotantes
double\_literal
: decimal_digit+ '' decimal_digit+
Literales de Cadenas
string\_literal
: "string_literal_character";
{\bf string\_literal\_character}
: '<Cualquier caracter, excepto "(U+0022)'
Literales Nulos
null\_literal
: 'null'
Operadores y signos de puntuación
operator_or_punctuator
| '}'
 ')'
 ,*,
 ,%,
 ,**;
| '<'
```

```
| '>'
| '&&'
| '||'
| '=='
| '!='
| '<='
| '>='
| '+='
| '-='
| '*='
| '%='
| '%='
| '%&='
| '!|='
| '^='
;

| Directivas directive
| 'include' '<Nombre_del_archivo.pys>' ';'
;
```

# 5.2. Explicación de la Implementación

Para crear nuestra gramática nos apoyamos en los lenguajes Python y CSharp, de ahí el nombre de nuestro DSL PySharp.

Luego de tener los tokens resultantes del tokenizer, acordamos qué tendríamos como una línea e implementamos el metodo  $split_lines$ , el cual recibe los tokens y los convierte en líneas, estas líneas son pasadas al parser.

El parser que decidimos desarrolar fue el parser LL, lo primero que hicimos fueron las producciones, donde decidimos como serían correctas sintácticamente nuestras líneas. Las producciones generan todas las posibles cadenas válidas para nuestro lenguaje y no existen cadenas que son generadas por nuestra grámatica que no pertenezcan a nuestro lenguaje. De esta forma con una gramática válida empezamos al proceso de parsing. Nuestro parser necesitó un método  $hacer_first$  primeramente para hacer los first de cada cadena posible de nuestra gramática, luego llamamos un método auxiliar  $calcular_first_restantes$  el cual tiene la función de calcular los first de los no terminales que aún no lo tienen calculado. Nos hace falta guardar los

first de los no terminales pq los necesitamos para hallar los follows en el método  $hacer_follow$ . Luego de invocar a  $hacer_follow$  debemos invocar un método auxiliar  $completar_follows$  el cual se encarga de satisfacer la regla de los follows que dice que el follow de la cabeza de la produccion es subconjunto del follow del último no terminal, si el último no terminal puede ser el último elemento de la producción.

Teniendo los first y los follows construimos la tabla LL(1) mediante el método  $construir_tabla_LL$ . Al tener la tabla ya podemos comprobar que nuestra gramática no es ambigua, siempre existe solo una producción que aplicar. Luego creamos el método parsear al que hay que pasarle todas las líneas de nuestro código una por una, este realiza la comprobación sintáctica y en este mismo método vamos a ir creando nuestro AST para luego hacer el chequeo semántico. Para crear el AST utilizamos métodos como CreaNododExpresion, CreaNodoCondicion, CreaNododFuncion, EligeTipoDdeclaracion, entre muchos otros declarados en la clase Parser.

Nuestro AST tiene un nodo por cada declaración que se puede realizar en el código. Tiene un nodo para una definición de función ,una definición de variables, redefinición de variables, If, WHile, Rider, Bike, Return. En cada uno de estos nodos excepto Rider y Bike si existe un ámbito como es el caso del nodo If ,el While y la definición de función cada uno de estos nodos tienen como atributo un tipo de nodo Program, el cual posee una lista de declaraciones y por lo tanto en el se pueden guardar la lista de declaraciones que se haga en el ámbito.

Explicada la estructura del AST pasamos al chequeo semántico sobre este. Hacemos 3 recorridos sobre el AST, el primero para validar cada nodo. Un nodo es válido si todo lo que tiene guardado en sus atributos que es dependiente del contexto puede ser utilizado desde ese contexto y de la forma que se quiere. Decimos esto porque por ejemplo, las variables solo se pueden redefinir en el contexto en que fueron definidas. Decir que cada vez que creamos una función o un tipo creamos un contexto que responde a dicho nodo. Todo lo que se defina en dicho ambito pertenece a su contexto especificamnete, no importa si se define dentro de un While o dentro de un If. En resumen los contextos en nuestro programa funcionan como en python con la particularidad de que no tenemos variables globales, si quieres redefinir una variable debes hacerlo en el contexto donde fue definida y solo se crea un nuevo contexto cuando se crea una funcion fuera de un tipo o cuando se crea un tipo. Destacar que las funciones definidas dentro de los tipos no crean un contexto especifico para ellas, sino que su contexto es el mismo que el de el tipo, y no se le pueden pasar parametros.

Volviendo al AST, hacemos una segunda pasada, en esta pasada verificamos los tipos, en los nodos en que hay expresiones inducimos el tipo. Decir que una expresion para nosotros puede ser una expresión aritmética, un bool, o un string, podemos incluir variables y llamado a función en una expresión. La tercera pasada la hacemos

para evaluar nuestros nodos. Si encontramos un nodo  $Def_Fun$  no lo evaluamos, una definición de función se evalua cuando se llama a la función.

Cuando se crea un tipo se importan las variables que puede tener ese tipo en la simulación. Dentro de un tipo Bike solo se puede redefinir una funcion, la función  $select_configuration$  que debe ser void, aunque dentro de la función si se pueden redefinir las variables de Bike, en este caso el objetivo de  $select_configuration$  es seleccionar el tipo de gomas dadas las características de la moto y por tanto modificar la variable "tires" del contexto del tipo, la cual utilizará el simulador.

Dentro de un tipo Rider existen en el contexto ,igual que en Bike, variables que pertenecen a Rider que fueron importadas desde la simulación. En este caso se pueden redefinir dos de ellas, cornering y  $step_byline$ , que posteriormente seran pasadas al simulador. Estas variables tienen mucha influencia en la simulación ya que son la habilidad en recta y en curva de un piloto. Son variables enteras que lo máximo que pueden ser es 10, en caso de que se entre un valor mayor se supondrá que se quiso entrar el máximo de habilidad y la variable será igual a 10. En cuanto a las funciones se podrán definir  $select_action$  que debe retornar un valor entero y es la encargada de elegir que acción realizar, para hacer este método podemos tener en cuenta las características del piloto que pueden ser llamadas y están actualizadas. También podemos definir la funcion  $select_acceleration$  la cual debe ser void y su función debe ser actualizar la aceleración de un agente.

# 5.3. Conexión Simulación - Compilación

El resultado del DSL si se hacen los 3 recorridos del AST sin error, son dos listas, una con todos los pilotos que fueron creados y otra con todas las motos. A partir de estas listas se crean los pilotos y las motos en la simulación. En la simulación los pilotos que no fueron creados en el código ejecutan sus métodos normalmente. En el caso de un piloto que fue creado desde el DSL se ejecuta la función definida en el DSL, pero antes de ejecutarla se actualiza el contexto de la función para que esta pueda apoyarse en la situación actual. Luego de la ejecución de la función dependiendo que función se ejecutó se importa a la simulación la variable que se quiere desde el contexto del método.

# 6. Simulación

[3][4] Nos propusimos simular una carrera de MotoGP contrareloj, compuesta por los agentes (tuplas moto-piloto) y el ambiente (tupla clima-pista). Una vez estos son generados, se simula cada sección de la pista, calculando la influencia que ejerce

el ambiente sobre el agente y las propias interacciones del mismo, el tiempo que le demora en circular dicha sección conjunto a la aceleración y la acción que escogerá en ese tramo, ya sea mediante una función redefinida desde el DSL o por una Inteligencia Artificial.

#### 6.1. Clima

En cada sección de la pista se hacen pequeñas variaciones a los parámetros del clima, pero no al estado de este. Para darle un poco más de complejidad al sistema, luego de cada vuelta sí se modifica completamente el estado del clima y sus parámetros. Estas simulaciones se realizan mediante la distribución normal, que nos permite generar una variable aleatoria pero sin cambios tan bruscos en el promedio de sus casos.

#### 6.2. Interacciones

Como habíamos mencionado anteriormente, existen varias interacciones entre un agente y el ambiente, y dentro de un propio agente:

- Si la temperatura baja, se enfrían los neumáticos y se pierde adherencia al pavimento
  - Disminuye el paso por curva
  - Disminuve el paso por recta
  - Aumenta la probabilidad de caerse de la moto
- Si la temperatura aumenta, se calientan los neumáticos y se gana adherencia al pavimento, se desgastan más rápido
  - Aumenta el paso por curva
  - Aumenta el paso por recta
  - Disminuye la probabilidad de caerse de la moto
  - Aumenta la probabilidad de romper el motor de la moto
  - Aumenta la probabilidad de reventar los neumáticos de la moto
- Si la visibilidad baja
  - Disminuye el paso por curva

- Disminuye el paso por recta
- Aumenta la probabilidad de caerse de la moto
- Si la visibilidad aumenta
  - Aumenta el paso por curva
  - Aumenta el paso por recta
  - Disminuye la probabilidad de caerse de la moto
- Si la humedad aumenta, se pierde adherencia al pavimento
  - Disminuye el paso por curva
  - Disminuye el paso por recta
  - Aumenta la probabilidad de caerse de la moto
- Si la humedad baja, se gana adherencia al pavimento
  - Aumenta el paso por curva
  - Aumenta el paso por recta
  - Disminuye la probabilidad de caerse de la moto
- Si el viento de de frente
  - Disminuye el paso por curva
  - Disminuye el paso por recta
  - Aumenta la probabilidad de reventar los neumáticos de la moto
- Si el viento de de espaldas
  - Aumenta el paso por curva
  - Aumenta el paso por recta
  - Aumenta la probabilidad de caerse de la moto
  - Aumenta la probabilidad de romper el motor de la moto
- Si el viento de de lado
  - Aumenta el paso por curva
  - Aumenta el paso por recta

- Aumenta la probabilidad de caerse de la moto
- Si el estado del clima es soleado, aumenta la temperatura
- Si el estado del clima es lluvioso, aumenta la humedad
- Si el estado del clima es nublado, condiciones perfectas para correr
- Si disminuye la rigidez del chasis, tiene más torsión
  - Aumenta el paso por curva
  - Disminuye el paso por recta
- Si aumenta la rigidez del chasis, tiene menos torsión
  - Disminuye el paso por curva
  - Aumenta el paso por recta
- Si disminuye la frenada, se frena en más distancia
  - Aumenta el paso por curva
  - Disminuye el paso por recta
- Si aumenta la frenada, se frena en menos distancia
  - Disminuye el paso por curva
  - Aumenta el paso por recta

De acuerdo a las interacciones anteriores se debe escoger el neumático lo más preciso posible y este provocará una combinación entre estos factores.

# 7. Inteligencia Artificial

[5][6] Como nuestro proyecto se basa en simular una carrera de MotoGP donde hay n corredores, aquellos que no hayan sido diseñados mediante DSL son controlados por IA, el comportamiento de la cual varía a partir de las condiciones del ambiente que lo rodea, las características de su moto y la experiencia del propio piloto.

Para la implementación de la IA se utilizan Sistemas Expertos generados mediante el uso de un procedimiento declarativo/imperativo, apoyándonos en la biblioteca PyKE[7] de Python.

Se emplea como base de conocimiento el conjunto de variables que forman parte de la simulación y que influyen en su desempeño, como:

- las características de la moto (velocidad, frenos, chasis)
- el estado del clima (soleado, nublado o lluvioso)
- la intensidad y el sentido del viento
- la humedad y la temperatura del ambiente
- la sección de pista que se está corriendo (curva o recta)
- la velocidad máxima alcanzable en la sección
- las habilidades del piloto (en rectas y curvas)
- entre otros

# 7.1. Configuración de la moto

La primera heurística es la encargada de escoger la mejor configuración de la moto. De este modo, atendiendo a las condiciones iniciales de la carrera (que serán los hechos), la IA podrá tomar decisiones atendiendo a las reglas definidas. Al ser declarativas, las determinaciones tomadas se obtendrán mediante match hechos-reglas. Los hechos del sistema se presentan mediante una lógica difusa y son procesados para ser analizados:

```
1    rainy(True)
2    humidity(False)
3    windy(False)
4    wind_direction(2)
```

Las reglas del sistema se formulan del modo:

```
soft
1
2
       use select_tires(0)
3
4
       moto_facts.windy(True)
5
       moto_facts.wind_direction(3)
6
7
       medium 1
8
       use select_tires(1)
9
10
       moto_facts.windy(False)
11
12
       medium 2
13
       use select_tires(1)
```

Luego, consultando los resultados obtenidos por las librerías de PyKE[7], mediante Python de manera imperativa será posible la interacción de la estructura antes expuesta con la simulación de la carrera. Atendiendo al ejemplo mostrado de selección de gomas, el sistema declarativo de PyKE[7] devuelve el cálculo de una ecuación:

```
valor\_tipo\_goma + valor\_goma = selecci\'on
```

El resultado obtenido se utiliza para generar el tipo de las gomas seleccionadas, mediante el uso de un Enum en Python:

```
1    class Tires(Enum):
2    Slick_Soft = 0
3    Slick_Medium = 1
4    Slick_Hard = 2
5    Rain_Soft = 3
6    Rain_Medium = 4
```

#### 7.2. Selección de acciones

Una segunda heurística será la encargada de escoger la acción que debe ejecutar el piloto, atendiendo a las condiciones de la carrera:

- aumentar/disminuir/mantener velocidad
- doblar
- ir a los pits
- combinaciones de todas las anteriores

(Ejemplo: aumentar velocidad + doblar + ir a los pits)

En este caso, se utiliza el mismo método expuesto en la configuración de la moto: declarativo/imperativo con el uso de PyKE. Se analizan los parámetros de velocidad, sección de la pista y estado del clima:

```
1    speed(3)
2    curve(False)
3    tires(False)
4    rainy(True)
5    humidity(False)
```

Y se decide tomándolos en cuenta:

```
speed up
1
2
        use select_action(0)
3
4
        action_facts.speed(3)
5
6
        keep_speed
7
        use select_action(1)
8
9
        action_facts.speed(2)
10
11
        brake
12
        use select_action(2)
13
        when
14
        action_facts.speed(1)
```

Asimismo, se calcula mediante una ecuación el valor de la decisión tomada:  $acción\_velocidad + doblar + pits = acción$ 

```
AgentActions(Enum):
1
2
       SpeedUp = 0
3
       KeepSpeed = 1
4
       Brake = 2
5
       SpeedUp_Turn = 3
6
       KeepSpeed_Turn = 4
7
       Brake_Turn = 5
8
       SpeedUp_Pits = 6
9
       KeepSpeed_Pits = 7
10
       Brake_Pits = 8
       SpeedUp_Turn_Pits = 9
11
12
       KeepSpeed_Turn_Pits = 10
13
       Brake Turn Pits = 11
```

#### 7.3. Selección de la aceleración

Una tercera heurística es la encargada de escoger la mejor aceleración en una sección dada de la pista, con el objetivo de alcanzar la mayor velocidad posible sin causar un accidente que obligue a abandonar la carrera. Primeramente, se calcula la aceleración máxima alcanzable, tomando en cuenta que no se exceda la velocidad

máxima admitida por la moto y la sección que se recorre.  $a_{max} = (V_{max}^2 - V^2)/(2*X)$  Luego, se establece un sistema de penalizaciones que disminuyen dicha aceleración si no se poseen las condiciones óptimas del ambiente (clima, humedad, temperatura) y del piloto (destreza en curvas y rectas). El resultado obtenido es incorporado a la simulación para continuar la carrera. De su valor depende mucho si el piloto obtiene un buen tiempo o sufre un accidente que lo saque de la competencia.

# Referencias

- [1] Conferencias de Compilacion. Curso 2021-2022. Facultad de Matemática y Computación, Universidad de la Habana.
- [2] A. Aho, M. Lam, and J Sethi, R. Ullman. Compilers Principles, Techniques, Tools (Dragon Book). Second edition edition, 1986.
- [3] Conferencias de Simulacion. Curso 2021-2022. Facultad de Matemática y Computación, Universidad de la Habana.
- [4] L. Garcia and L. (s.f.). Marti, L. Perez. Temas de Simulación. Facultad de Matemática y Computación, Universidad de la Habana.
- [5] Conferencias de Inteligencia Artificial. Curso 2021-2022. Facultad de Matemática y Computación, Universidad de la Habana.
- [6] S. Russell and P. Norvig. Artificial Intelligence A Modern Approach. Fourth edition, 2021.
- [7] Documentación oficial de pyke. http://pyke.sourceforge.net.