Verificación de software

Trabajo Práctico Final - Ingeniería de Software II

Autor:

Juan Ignacio Farizano

Departamento de Ciencias de la Computación Facultad de Ciencias Exactas, Ingeniería y Agrimensura Universidad Nacional de Rosario Rosario, Santa Fe, Argentina

21 de febrero de 2025

1. Enunciado del problema

Queremos especificar el funcionamiento del sistema *Mis Estudiantes* que utilizan directivos de escuelas primarias y secundarias para inscribir y reinscribir alumnos (por ej. promoción de grado, repitente, etc) en la base de datos del Ministerio de Educación de la provincia de Buenos Aires, lo descrito es similar al sistema existente pero simplificado para mantener una dificultad razonable para este trabajo práctico.

Un directivo desea inscribir o reinscribir a un alumno en su escuela. A cada alumno se le asigna una inscripción actual que consiste en un grado escolar y un estado que representa una de las tres siguientes situaciones:

- Inscripto: el alumno fue inscripto y es habilitado a cursar el grado registrado
- Promovido: el alumno cumplió los requisitos para promocionar el grado al cual se encuentra inscripto y es habilitado a ser inscripto en el grado siguiente, o a graduarse si se encontraba en el 12avo grado
- Repitente: el alumno no cumplió los requisitos para promocionar de grado y debe ser inscripto en el mismo grado

Se deben especificar las siguientes operaciones:

- 1. Inscribir alumno: se registra por primera vez a un alumno y se lo inscribe a primer grado
- 2. **Reinscribir alumno**: se inscribe un alumno previamente registrado al grado que corresponda según su último estado de inscripción
- 3. Cerrar inscripción: la inscripción actual es cerrada y se registra una promoción o repitencia
- 4. Consultar graduado: se desea consultar si un alumno se graduó

No se diferencia entre primaria y secundaria, registramos desde 1er grado hasta 12avo, el último del secundario. Los requisitos para promocionar de grado se encuentran por fuera del sistema y no deben ser tenidos en cuenta.

2. Especificación en Z

Para comenzar, damos las designaciones:

```
alumno es un alumno \approx alumno \in ALUMNO grado es un grado correspondiente a un año escolar \approx grado \in GRADO estado es un estado de inscripción \approx estado \in ESTADO rep es un mensaje de respuesta \approx rep \in REP Estado de inscripción actual correspondiente al alumno alumno \approx inscripciones(alumno)
```

Luego, definimos los tipos básicos y enumerados utilizados:

```
\begin{split} [ALUMNO] \\ GRADO &== \mathbb{N} \\ ESTADO &::= inscripto \mid promueve \mid repite \\ REP &::= alumnoEsGraduado \mid alumnoNoEsGraduado \mid alumnoNoEncontrado \end{split}
```

Además, damos la siguiente definición axiomática que define el último grado que debe cursar y promocionar un alumno para graduarse:

```
\begin{array}{c} maximoGrado: GRADO\\ \hline \\ maximoGrado = 12 \end{array}
```

Definimos nuestro estado, donde *registrados* es el conjunto de alumnos que fueron registrados en el sistema, e *inscripciones* es la asignación de cada alumno a su inscripción actual, siendo esta una tupla compuesta por un grado y un estado de inscripción según lo requerido.

```
\_MisEstudiantes \_
registrados: \mathbb{P}\ ALUMNO
inscripciones: ALUMNO \rightarrow (GRADO \times ESTADO)
```

Definimos dos invariantes de estado. La primera indica que todos los alumnos registrados en el sistema deben tener un estado de inscripción actual y viceversa.

La segunda invariante representa que para todo alumno registrado su grado de inscripción no debe superar el máximo grado posible.

```
\begin{tabular}{ll} MaximoGradoInv $$ \hline MisEstudiantes \\ \hline $\forall alumno: registrados \bullet (inscripciones\ alumno).1 \leq maximoGrado \\ \hline \end{tabular}
```

Definimos el estado inicial del sistema:

```
MisEstudiantesInicial
MisEstudiantes
registrados = \emptyset
inscripciones = \emptyset
```

La primera operación a especificar es *InscribirAlumno*. En el caso exitoso se debe dar la condición de que el alumno especificado no se encuentre registrado en el sistema, luego se lo registra y se los inscribe a primer grado.

El único caso de error de esta operación se da cuando el alumno ya se encontraba registrado en el sistema.

```
Inscribir Alumno Registrado E
\Xi Mis Estudiantes
alumno?: ALUMNO
alumno? \in registrados
```

La siguiente operación a modelar es *ReinscribirAlumno*, esta cuenta con dos casos exitosos. El primero se da cuando el alumno se encuentra en estado de promoción y se lo inscribe en el siguiente grado a menos que haya promovido el último grado; el segundo caso exitoso se da cuando el alumno se encuentra en estado de repitencia y se lo debe inscribir en el mismo grado que se encontraba.

```
Reinscribir Alumno Promovido Ok $$ \Delta Mis Estudiantes $$ alumno?: ALUMNO $$ alumno? \in registrados $$ (inscripciones alumno?).1 < maximo Grado $$ (inscripciones alumno?).2 = promueve $$ inscripciones' = inscripciones <math>\oplus \{alumno? \mapsto ((inscripciones \ alumno?).1 + 1, inscripto)\}$$ registrados' = registrados
```

```
\begin{tabular}{ll} $-ReinscribirAlumnoRepitenteOk $\_$ \\ $\Delta MisEstudiantes \\ $alumno?: ALUMNO$ \\ \hline \\ $alumno? \in registrados$ \\ $(inscripciones\ alumno?).1 \le maximoGrado$ \\ $(inscripciones\ alumno?).2 = repite$ \\ $inscripciones' = inscripciones \oplus \{alumno? \mapsto ((inscripciones\ alumno?).1, inscripto)\}$ \\ $registrados' = registrados$ \\ \end{tabular}
```

Los casos de error posibles son 3: estos se dan cuando el alumno no fue registrado, si ya se ha graduado o si se intenta reinscribirlo cuando ya se encontraba inscripto.

```
Reinscribir Alumno No Encontrado E \equiv Mis Estudiantes = alumno?: ALUMNO = alumno? \not\in registrados
```

```
Reinscribir Alumno Graduado E
\Xi Mis Estudiantes
alumno?: ALUMNO
alumno? \in registrados
((inscripciones\ alumno?)).1 = maximo Grado
((inscripciones\ alumno?)).2 = promueve
```

```
Reinscribir Alumno Doble Inscrip E
\Xi Mis Estudiantes
alumno?: ALUMNO
alumno? \in registrados
(inscripciones\ alumno?).2 = inscripto
```

```
Reinscribir Alumno E == Reinscribir Alumno Graduado E \lor Reinscribir Alumno Doble Inscrip E \lor Reinscribir Alumno No Encontrado E Reinscribir Alumno Ok == Reinscribir Alumno Promovido Ok \lor Reinscribir Alumno Repitente Ok Reinscribir Alumno == Reinscribir Alumno Ok \lor Reinscribir Alumno E
```

La tercera operación es *CerrarInscripción*, en el caso exitoso se debe dar que el alumno se encuentra registrado y su estado de inscripción sea *inscripto*, luego este estado es reemplazado por *promueve* o *repite* según indique el usuario y el grado se mantiene sin modificaciones. Se permite volver a cerrar una inscripción cerrada para permitir modificaciones o correcciones de errores del usuario.

Los casos de error son dos: se intenta cerrar una inscripción modificando su estado por *inscripto* o el alumno indicado no se encuentra registrado en el sistema.

 $CerrarInscripcionE == CerrarInscripcionEstadoInvalidoE \lor CerrarInscripcionAlumnoNoEncontradoE$ $CerrarInscripcion == CerrarInscripcionOk \lor CerrarInscripcionE$

La última operación es *AlumnoEsGraduado* donde hay tres casos posible y cada uno tiene un mensaje de respuesta posible: el alumno está registrado y es graduado, el alumno está registrado y no es graduado o el alumno no está registrado en el sistema.

```
egin{align*} AlumnoEsGraduadoSiOk $$ & $\Xi MisEstudiantes $$ alumno?: ALUMNO $$ rep!: REP $$ alumno? \in registrados $$ (inscripciones alumno?).1 = maximoGrado $$ (inscripciones alumno?).2 = promueve $$ rep! = alumnoEsGraduado $$
```

Alumno Es Graduado No Ok.

 $\Xi MisEstudiantes$

alumno?: ALUMNO

rep!:REP

 $alumno? \in registrados$

 $(inscripciones\ alumno?).1 \neq maximo\ Grado \lor (inscripciones\ alumno?).2 \neq promueve$

rep! = alumnoNoEsGraduado

 $AlumnoEsGraduadoNoEncontradoE _$

 $\Xi MisE studiantes$

alumno?: ALUMNO

rep! : REP

 $alumno? \not\in registrados$

rep! = alumnoNoEncontrado

 $AlumnoEsGraduadoOk == AlumnoEsGraduadoSiOk \lor AlumnoEsGraduadoNoOk \\ AlumnoEsGraduado == AlumnoEsGraduadoOk \lor AlumnoEsGraduadoNoEncontradoE$

$3. \{\log\}$

La traducción de la especificación Z a un programa $\{log\}$ se puede encontrar en el archivo **misestu-**diantes.pl, para ejecutar este programa no es necesario consultar ninguna librería.

3.1. Simulaciones

Para realizar las siguientes simulaciones se cargó el programa con el type checker activado y una vez verificado que el programa tipa correctamente se desactivó para simplificar la ejecución de las simulaciones.

Primera simulación

misEstudiantesInicial(RO, IO) &

```
inscribirAlumno(R0, I0, pepe, R1, I1) &
cerrarInscripcion(R1, I1, pepe, promueve, R2, I2) &
reinscribirAlumno(R2, I2, pepe, R3, I3) &
cerrarInscripcion(R3, I3, pepe, repite, R4, I4) &
cerrarInscripcion(R4, I4, pepe, promueve, R5, I5) &
inscribirAlumno(R5, I5, pepe, R6, I6) &
alumnoEsGraduado(R6, I6, pepe, Rep1, R6, I6) &
alumnoEsGraduado(R6, I6, pepito, Rep2, R6, I6).
```

El objetivo de esta simulación es probar los usos habituales del programa, comenzando desde el estado inicial se inscribe un alumno Pepe y se da una serie de inscripciones cerradas y reinscripciones, incluso una ocasión donde se cerró una inscripción como repitente y luego se modificó a promoción (por ejemplo, el alumno puede haber recuperado materias luego del cierre o se corrigió una equivocación al cerrar por primera vez). Además se consulta si Pepe está graduado después de promover segundo grado, lo cual no sería posible, y por último se consulta por un alumno que no se encuentra registrado.

```
RO = \{\},
IO = \{\},
R1 = \{pepe\},\
I1 = {[pepe,[1,inscripto]]},
R2 = \{pepe\},
I2 = {[pepe,[1,promueve]]},
R3 = \{pepe\},
I3 = {[pepe,[2,inscripto]]},
R4 = \{pepe\},
I4 = {[pepe,[2,repite]]},
R5 = \{pepe\},
I5 = {[pepe,[2,promueve]]},
R6 = \{pepe\},\
16 = {[pepe,[2,promueve]]},
Rep1 = alumnoNoEsGraduado,
Rep2 = alumnoNoEncontrado
```

Obtuvimos el resultado esperado, los cambios de estado fueron satisfactorios y la operación de consulta funcionó correctamente.

Segunda simulación

```
misEstudiantesInicial(RO, IO) &
inscribirAlumno(RO, IO, pepe, R1, I1) &
cerrarInscripcion(R1, I1, pepe, promueve, R2, I2) &
reinscribirAlumno(R2, I2, pepe, R3, I3) &
cerrarInscripcion(R3, I3, pepe, promueve, R4, I4) &
reinscribirAlumno(R4, I4, pepe, R5, I5) &
cerrarInscripcion(R5, I5, pepe, promueve, R6, I6) &
reinscribirAlumno(R6, I6, pepe, R7, I7) &
cerrarInscripcion(R7, I7, pepe, promueve, R8, I8) &
reinscribirAlumno(R8, I8, pepe, R9, I9) &
cerrarInscripcion(R9, I9, pepe, promueve, R10, I10) &
reinscribirAlumno(R10, I10, pepe, R11, I11) &
cerrarInscripcion(R11, I11, pepe, promueve, R12, I12) &
reinscribirAlumno(R12, I12, pepe, R13, I13) &
cerrarInscripcion(R13, I13, pepe, promueve, R14, I14) &
reinscribirAlumno(R14, I14, pepe, R15, I15) &
cerrarInscripcion(R15, I15, pepe, promueve, R16, I16) &
reinscribirAlumno(R16, I16, pepe, R17, I17) &
cerrarInscripcion(R17, I17, pepe, promueve, R18, I18) &
reinscribirAlumno(R18, I18, pepe, R19, I19) &
cerrarInscripcion(R19, I19, pepe, promueve, R20, I20) &
reinscribirAlumno(R20, I20, pepe, R21, I21) &
cerrarInscripcion(R21, I21, pepe, promueve, R22, I22) &
reinscribirAlumno(R22, I22, pepe, R23, I23) &
alumnoEsGraduado(R23, I23, pepe, Rep1, R23, I23) &
cerrarInscripcion(R23, I23, pepe, promueve, R24, I24) &
alumnoEsGraduado(R24, I24, pepe, Rep2, R24, I24) &
reinscribirAlumno(R24, I24, pepe, R25, I25) &
alumnoEsGraduado(R25, I25, pepe, Rep3, R25, I25) &
cerrarInscripcion(R25, I25, pepe, repite, R26, I26) &
alumnoEsGraduado(R26, I26, pepe, Rep4, R26, I26).
```

Esta segunda simulación consiste en inscribir al alumno *Pepe* partiendo del estado inicial y realizar el ciclo cerrar inscripción/reinscribir hasta que se encuentre cursando el último grado, una vez aquí se

consulta si está graduado a lo que se debería obtener una respuesta negativa, se cierra la inscripción con una promoción para graduarlo, se consulta de nuevo y el resultado esta vez debería ser positivo. Luego, se intenta reinscribir al alumno graduado pero esto no es permitido, por lo que consultando de nuevo se debería ver que mantiene su estado de graduado. Este estado de graduado es perdido solo cuando se decide modificar el estado del último cierre de inscripción por una repitencia, y consultado por última vez el resultado sería negativo.

```
RO = \{\},
IO = \{\},
R1 = \{pepe\},\
I1 = {[pepe,[1,inscripto]]},
R2 = \{pepe\},
I2 = {[pepe,[1,promueve]]},
I22 = {[pepe,[11,promueve]]},
R23 = \{pepe\},
I23 = {[pepe,[12,inscripto]]},
Rep1 = alumnoNoEsGraduado,
R24 = \{pepe\},
I24 = {[pepe,[12,promueve]]},
Rep2 = alumnoEsGraduado,
R25 = \{pepe\},\
I25 = {[pepe,[12,promueve]]},
Rep3 = alumnoEsGraduado,
R26 = \{pepe\},\
I26 = {[pepe,[12,repite]]},
Rep4 = alumnoNoEsGraduado
```

Los resultados fueron acortados ya que contaban con muchos estados intermedios similares. Se obtuvieron los resultados esperados tanto en los cambios de estado satisfactorios, usos inválidos de las operaciones que no modificaron el estado y consultas respondidas correctamente.

3.2. Demostración automática de propiedades

Invocando el generador de condiciones de verificación (VCG) con el comando vcg('misestudiantes.pl'). es generado el archivo **misestudiantes-vc.pl**, consultando este archivo y ejecutando el comando $check_vcs_misestudiantes$. es posible descargar las condiciones de verificación.

En un principio todas las condiciones son verificadas correctamente excepto por la condición inscribirAlumno_pi_inscripcionesPfunInv, por lo cual fue necesario agregar la hipótesis inscripcionesInv(Registrados, Inscripciones) y luego esta condición fue descargada exitosamente. No fue necesario utilizar el comando findh.

4. Demostración de preservación de invariantes en Z/Eves

En el archivo misestudiantes_zeves.tex se puede encontrar la especificación vista anteriormente con la adición de la definición del teorema InscribirAlumnoPI, el cual verifica que la operación InscribirAlumno preserva el invariante de estado InscripcionesInv.

theorem InscribirAlumnoPI

 $InscripcionesInv \land InscribirAlumno \Rightarrow InscripcionesInv'$

Utilizando la interfaz gráfica Z/Eves se importó el archivo con la especificación y se realizó la siguiente

demostración del teorema:

Agregando la prueba al archivo fue posible confirmar la misma utilizando la interfaz de consola.

5. Generación de casos de prueba con Fastest

En el archivo misestudiantes_fastest.tex se puede encontrar la especificación con su sintaxis adaptada a la aceptada por Fastest, esta es idéntica a la vista anteriormente en este informe pero debido a que la herramienta no soporta sinónimos de tipos las ocurrencias de GRADO fueron reemplazadas por N. Utilizando esta herramienta se generarán casos de prueba para la operación *ReinscribirAlumno*, los comandos ejecutados para generar los casos de prueba fueron los siguientes:

```
loadspec misestudiantes_fastest.tex
selop CerrarInscripcion
genalltt
addtactic CerrarInscripcion_DNF_1 FT estado?
addtactic CerrarInscripcion_DNF_2 FT estado?
addtactic CerrarInscripcion_DNF_1 SP \oplus inscripciones
    \oplus \{ alumno? \mapsto ( (inscripciones(alumno?) ).1 , estado? ) \}
addtactic CerrarInscripcion_DNF_3 SP \notin alumno? \notin registrados
```

genalltt genalltca

De esta forma se carga la especificación, se selecciona la operación CerrarInscripción y luego son aplicadas las tácticas de testing. Lo primero que se hace es aplicar la táctica $Disjuntive\ Normal\ Form\ (DNF)$ (utilizada automáticamente al ejecutar el comando genalltt) la cual separa la operación en los tres esquemas que la componen:

- 1. $CerrarInscripcion_DNF_1$ corresponde al esquema CerrarInscripcionOk
- $2. \ \ CerrarInscripcion_DNF_2 \ \ corresponde \ al \ esquema \ \ CerrarInscripcionEstadoInvalidoE$
- $3. \ \ CerrarInscripcion_DNF_3 \ \ corresponde \ al \ esquema \ \ CerrarInscripcionAlumnoNoEncontradoE$

Luego para los primeros dos esquemas, los cuales reciben una variable de tipo ESTADO como entrada se les aplica la táctica de $Free\ Type\ (FT)$ para generar un caso para cada valor posible de este tipo (siendo estos inscripto, promueve o repite). Por último, se aplican las tácticas de $Standard\ Partition\ (SP)$ sobre los operadores \oplus y $\not\in$. Obtenemos el siguiente árbol:

CerrarInscripcion_VIS

```
!____CerrarInscripcion_DNF_1
      !_____CerrarInscripcion_FT_1
             !_____CerrarInscripcion_SP_4
             !____CerrarInscripcion_SP_5
             !____CerrarInscripcion_SP_6
             !____CerrarInscripcion_SP_7
             !____CerrarInscripcion_SP_8
      1
             !____CerrarInscripcion_SP_9
             !____CerrarInscripcion_SP_10
             !____CerrarInscripcion_SP_11
      !____CerrarInscripcion_FT_2
             !_____CerrarInscripcion_SP_12
             !_____CerrarInscripcion_SP_13
             !____CerrarInscripcion_SP_14
             !____CerrarInscripcion_SP_15
      1
                    !_____CerrarInscripcion_SP_15_TCASE
```

```
!____CerrarInscripcion_SP_16
                  !_____CerrarInscripcion_SP_16_TCASE
      1
             !____CerrarInscripcion_SP_17
             !____CerrarInscripcion_SP_18
             !____CerrarInscripcion_SP_19
      !____CerrarInscripcion_FT_3
            !____CerrarInscripcion_SP_20
            !_____CerrarInscripcion_SP_21
            !____CerrarInscripcion_SP_22
            !____CerrarInscripcion_SP_23
                 !_____CerrarInscripcion_SP_23_TCASE
            !____CerrarInscripcion_SP_24
                   !____CerrarInscripcion_SP_24_TCASE
            !____CerrarInscripcion_SP_25
            !____CerrarInscripcion_SP_26
            !_____CerrarInscripcion_SP_27
!_____CerrarInscripcion_DNF_2
      !____CerrarInscripcion_FT_28
             !____CerrarInscripcion_FT_28_TCASE
      !_____CerrarInscripcion_FT_29
      !____CerrarInscripcion_FT_30
!____CerrarInscripcion_DNF_3
      !____CerrarInscripcion_SP_31
           !____CerrarInscripcion_SP_31_TCASE
      !____CerrarInscripcion_SP_32
             !____CerrarInscripcion_SP_32_TCASE
```

Los casos resaltados en rojo son aquellos que fueron podados, y en verde aquellos de los cuales resultó un caso de prueba generado.

Acá explicar por qué no generó para algunas hojas del árbol de prueba

■ La rama del caso $CerrarInscripcion_FT_1$ fue podada ya que fue generada por la táctica FT dando el valor de inscripto a la variable estado?, incumpliendo la precondición $estado? \neq inscripto$

Esquemas de casos de pruebas generados

Por último, los casos de prueba generados fueron los siguientes:

Este primer caso modifica el cierre de una inscripción desde una repitencia a una promoción para un alumno aLUMNO1. Este caso es correcto.

```
CerrarInscripcion\_SP\_15\_TCASE\_
CerrarInscripcion\_SP\_15
registrados = \{aLUMNO1\}
inscripciones = \{(aLUMNO1 \mapsto (1 \mapsto repite))\}
estado? = promueve
alumno? = aLUMNO1
```

Este caso realiza lo mismo que el anterior pero con la diferencia de que en la función de inscripciones se encuentra en el dominio el alumno aLUMNO3 el cual no se encuentra dentro del conjunto registrados, incumpliendo con la invariante Inscripciones Inv.

```
CerrarInscripcion\_SP\_16\_TCASE\_
CerrarInscripcion\_SP\_16
registrados = \{aLUMNO1\}
inscripciones = \{(aLUMNO1 \mapsto (1 \mapsto repite)), (aLUMNO3 \mapsto (2 \mapsto promueve))\}
estado? = promueve
alumno? = aLUMNO1
```

Este caso modifica el cierre de una inscripción por el mismo estado que ya tenía, sigue siendo un caso válido y cumple con las invariantes.

```
CerrarInscripcion\_SP\_23\_TCASE\_
CerrarInscripcion\_SP\_23
registrados = \{aLUMNO1\}
inscripciones = \{(aLUMNO1 \mapsto (1 \mapsto repite))\}
estado? = repite
alumno? = aLUMNO1
```

Este caso es inválido ya que incumple la invariante InscripcionesInv.

```
CerrarInscripcion\_SP\_24\_TCASE\_
CerrarInscripcion\_SP\_24
registrados = \{aLUMNO1\}
inscripciones = \{(aLUMNO1 \mapsto (1 \mapsto repite)), (aLUMNO3 \mapsto (2 \mapsto promueve))\}
estado? = repite
alumno? = aLUMNO1
```

El siguiente caso es válido ya que entra en el caso de error *CerrarInscripcionEstadoInvalidoE* pero también podría entrar en el caso de error *CerrarInscripcionAlumnoNoEncontradoE*, por lo cual también vuelve a ser generado en el caso siguiente.

```
CerrarInscripcion\_FT\_28\_TCASE\_
CerrarInscripcion\_FT\_28
registrados = \varnothing
inscripciones = \varnothing
estado? = inscripto
alumno? = aLUMNO1
```

```
CerrarInscripcion\_SP\_31\_TCASE\_
CerrarInscripcion\_SP\_31
registrados = \varnothing
inscripciones = \varnothing
estado? = inscripto
alumno? = aLUMNO1
```

Este caso es incorrecto porque es generado como caso de prueba del esquema CerrarInscripcionAlum-noNoEncontradoE pero incumple con la precondición $alumno? \not\in registrados$.

```
CerrarInscripcion\_SP\_32\_TCASE\_
CerrarInscripcion\_SP\_32
registrados = \{aLUMNO1\}
inscripciones = \varnothing
estado? = inscripto
alumno? = aLUMNO1
```