Algoritmos y Estructura de Datos I

Primer cuatrimestre de 2018 Versión: 4 de junio de 2018

TPI - "Funciones sobre señales: Implementación"

BUGS arreglados en la versión:

- bug en auxiliar distancia del ejercicio distancia Acordeón.
- bug en post-condición de ctrlf.
- bug en auxiliar: mean

Fecha de entrega: Lunes 11 de Junio (hasta las 17hs)

1. Ejercicios

- 1. Implementar las funciones definidas en el archivo auxiliares.cpp (definidas en auxiliares.h).
- 2. Escribir tests para la función distancia Acordeón. Ver sección **Testing**.
- 3. Implementar las funciones especificadas en la sección **Especificación** en el archivo solucion.cpp. Utilizar los tests provistos por la cátedra para verificar sus soluciones (los cuales **No pueden modificar**).
- 4. Completar (agregando) los tests necesarios para cubrir todas las líneas de los archivos soluciones.cpp y auxiliares.cpp. Se recomienda utilizar **lcov** para dicha tarea.

2. Testing

Para el siguiente ejercicio se pide escribir tests que cubran distintas particiones del dominio para la siguiente especificación. Los test deben ser útiles para encontrar errores en la implementación del algoritmo que la catedra posee. Los tests deben ser correctos con respecto a la especificación y debe cubrir las particiones del dominio que hayan considerado.

Opcional: Implementar el algoritmo.

```
proc distancia. Acordeon (in s: se\tilde{n}al, in q: se\tilde{n}al, out distancia: \mathbb{R}, out asignaciones: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) {
            Pre \{|s| > 0 \land |q| > 0\}
            Post \{sonAsignacionesValidas?(s,q,asignaciones) \land
                  distancia = distancia(s, q, asignaciones) \land
                  ((\forall asig: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) son A signaciones Validas?(s,q,asig) \longrightarrow_L distancia(s,q,asig) \ge distancia)
            pred sonAsignacionesValidas? (s: se\tilde{n}al, q: se\tilde{n}al, asignaciones: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) {
                  asignacionesEnRango(s, q, asignaciones) \land
                  todosLosPuntosEstanAsignados?(s,q,asignaciones) \land
                  \neg asignacionesCruzadas(asignaciones)}
            pred asignacionesEnRango (s: se\tilde{n}al, q: se\tilde{n}al, asignaciones: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) {
                  (\forall t : seq(\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}))t \in asignaciones \longrightarrow_L 0 \le t_0 < |s| \land 0 \le t_1 < |q| \}
            pred asignaciones
Cruzadas (asignaciones: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) {
                  (\forall a: \mathbb{Z} \times \mathbb{Z})a \in asignaciones \longrightarrow_L
                  \neg (\exists a1: \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}) a1 \in asignaciones \land_L a1_0 > a_0 \land a1_1 < a_1 \}
            pred todosLosPuntosEstanAsignados? (s: se\tilde{n}al, q: se\tilde{n}al, asignaciones: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) {
                  ((\forall i : seq \langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) 0 \le i < |s| \longrightarrow_L (\exists a : seq \langle \mathbb{Z} \rangle) a \in asignaciones \land_L i = a_0) \land
                  (\forall i: seq \langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) 0 \leq i < |q| \longrightarrow_L (\exists a: seq \langle \mathbb{Z} \rangle) a \in asignaciones \land_L i = a_1)) \}
            fun distancia (s: se\~nal, q: se\~nal, asignaciones: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) : \mathbb{R}
                   \sqrt{\sum_{i=0}^{|asignaciones|-1}(s[asignaciones[i]_0] - q[asignaciones[i]_1])^2} ;
}
```

3. Especificación

Implementar algoritmos que cumplan las siguientes especificaciones

```
proc valida (in s: se\tilde{n}al, out result: Bool) {
           Pre \{True\}
           Post \{result = true \leftrightarrow valida(s)\}
}
proc máximo (in s: se\tilde{n}al, out max: \mathbb{Z}, out latencia: \mathbb{Z}) {
           Pre \{valida(s) \land_L existeUnicoMaximo(s)\}
           Post \{enRango(latencia, s) \land_L (s[latencia] = max \land esMaximo(max, s)\}
           pred esMaximo (i: \mathbb{Z}, s: se\tilde{n}al) \{(\forall j: \mathbb{Z}) \ (enRango(j,s) \land j \neq i) \longrightarrow_L s[j] < s[i]\}
           pred existeUnicoMaximo (s : se\tilde{n}al) \{(\exists i : \mathbb{Z} \land enRango(i, s) \land_L esMaximo(i, s))\}
}
proc media (in s: se\tilde{n}al, in epsilon: \mathbb{R}, out res: \mathbb{R}) {
           \texttt{Pre}\ \{valida(s)\}
           Post \{mean(s) == res\}
}
proc ctrlf (in s: se\tilde{n}al, in e: \mathbb{Z}, out res: seq\langle\mathbb{Z}\rangle) {
           Pre \{valida(s)\}
           Post \{(\forall i : \mathbb{Z})(0 \le i \le |s| \longrightarrow_L i \in res \iff s[i] = e) \land todosDistintos(res)\}
}
proc medianaEntera (in s: se\tilde{n}al, out res: \mathbb{Z}, out latencia : \mathbb{Z}) {
           Pre \{valida(s)\}
           Post {
                (\exists s': se\~{n}al) \ esPermutacion(s,s') \land ordenada(s') \land enRango(latencia,s) \land_L
                \wedge s[latencia] = s'[div(|s'|, 2) - paridad(s)]
                \land s[latencia] = res \land ((\forall j : \mathbb{Z})0 \le j < latencia \longrightarrow_L s[j] \ne s[latencia]))\}
           fun paridad (s: seq(\mathbb{Z})): \mathbb{Z} = (if par(|s|) then 1 else 0 fi);
}
proc histograma (in s: se\tilde{nal}, in bins: \mathbb{Z}, out cuentas: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, out limites: seq\langle\mathbb{R}\rangle) {
           Pre \{bins > 0 \land alMenos2ValoresDistintos(s)\}
           Post \{bins = |cuentas| \land |limites| = |cuentas| + 1 \land_L
                ((\forall i : \mathbb{Z}) \quad enRango(i, cuentas) \longrightarrow_L
                (cuentas[i] = cuentaBin(s, bin(bins, s, i))
                \land limites[i] == bin(bins, s, i)_1 \land limites[i+1] == bin(bins, s, i)_2)\}
           fun bin (bins: \mathbb{Z}, s: se\tilde{n}al, i: \mathbb{Z}): \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} = (min(s) + (rango(s)/bins) * i), (min(s) + (rango(s)/bins) * (i+1));
           fun rango (s : se\tilde{n}al) : \mathbb{Z} = max(s) - min(s);
           fun cuentaBin (s:se\~nal,bin:\mathbb{Z}\times\mathbb{Z}):\mathbb{Z}=(\sum_{j=0}^{|s|-1}if\ bin_1\leq s[j]< bin_2\ then\ 1\ else\ 0\ fi)+if\ bin_2=max(s) then 1 else 0 fi;
           pred alMenos2ValoresDistintos (s: se\~{n}al) \{(\exists i: \mathbb{Z})(\exists j: \mathbb{Z})enRango(i, s) \land enRango(j, s) \land_L s[i] \neq s[j]\}
}
proc slidingWindows (in s: se\tilde{n}al, in longitudes: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, out promedios: seq\langle\mathbb{R}\rangle, out ventanas: seq\langle\mathbb{Z}\times\mathbb{Z}\rangle) {
           \texttt{Pre} \; \{ |s| > 0 \land todosDistintos(longitudes) \land longitudesPositivas(longitudes) \}
```

```
Post \{ventanas Validas(s, longitudes, ventanas) \land promedios Validos(s, longitudes, promedios, ventanas)\}
                             pred ventanas Validas (s: se\tilde{n}al, longitudes: seq\langle \mathbb{Z} \rangle, ventanas: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) {
                                          |ventanas| = (\sum_{i=0}^{|longitudes|-1} \lceil |s|/longitudes[i] \rceil \land (\forall t : \mathbb{Z})t \in longitudes \longrightarrow_{L}
                                           (\exists vs : seq(\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}))|vs| = \lceil |s|/t \rceil \land incluido(vs, ventanas) \land intervalosCorrectos(vs, t, s) \rceil
                             pred intervalosCorrectos (vs : seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle, t : \mathbb{Z}, s : se\tilde{n}al) {
                                          ((\forall l: \mathbb{Z})0 \leq l < \lceil |s|/t \rceil \longrightarrow_L (\exists inter \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}) inter \in vs \land (inter_0 = l*t) \land (inter_1 = (l+1)*t-1)) \}
                             pred promedios Validos (s: se\tilde{n}al, longitud: \mathbb{Z}, promedios: seq\langle \mathbb{R} \rangle, ventanas: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) {
                                           |ventanas| = |promedios| \wedge_L
                                          (\forall i : \mathbb{Z})0 \leq i < |promedios| \longrightarrow_L promedio(s, ventanas[i]) = promedios[i])
                              \text{fun promedio } (s: \textit{se\~nal}, \, \text{ventana:} \, \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}): \, \mathbb{R} \, = \, \frac{(\sum_{j=ventana_0}^{ventana_1} \text{ if } \textit{enRango}(i,s) \, \text{then } s[i] \, \text{else } s[|s|-1] \, \text{ fi})}{(ventana_1-ventana_0)+1} \, ; 
                             pred longitudesPositivas (s: seq\langle \mathbb{Z} \rangle) \{(\forall x : seq\langle \mathbb{Z} \rangle) | x \in s \longrightarrow_L x > 0\}
                             pred incluido (xs: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle, ys: seq\langle \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rangle) \{(\forall x: \mathbb{Z} \times \mathbb{Z})x \in xs \longrightarrow_L x \in ys\}
}
proc distancia Euclideana (in p. se\tilde{n}al, in q. se\tilde{n}al, out distancia: \mathbb{R}) {
                             Pre \{valida(s) \land valida(q) \land |p| = |q|\}
                             Post \{distancia = distancia Euclideana(p, s)\}
                              fun distancia\operatorname{Euclideana} (in p. se\~{n}al, in q. se\~{n}al) : \mathbb{R} =
                                           \sqrt{\sum_{i=0}^{|p|-1} (p[i]-q[i])^2};
}
proc completar (inout s: se\tilde{n}al, in huecos: seq\langle \mathbb{Z}\rangle) {
                             \texttt{Pre}\ \{s_0 = s \land huecosEnRango(huecos, s_0) \land_L hayCerosEnPosicionesDeHuecos(s_0, huecos)\}
                             Post \{(\exists noHuecos : seq\langle \mathbb{Z} \rangle)esSecuenciaDeValores(huecos, noHuecos) \land
                                          losValoresEnHuecosCambian(s, huecos, noHuecos) \land losValoresEnNoHuecosNoCambian(s, s_0, noHuecos)\}
                             pred huecosEnRango (huecos: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, s: seq\langle\mathbb{Z}\rangle) \{(\forall e:\mathbb{Z})e\in huecos\longrightarrow_L 0\leq e<|s|\}
                             pred hayCerosEnPosicionesDeHuecos (s: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, huecos: seq\langle\mathbb{Z}\rangle) \{(\forall e: \mathbb{Z})e \in huecos \longrightarrow_L s[e] = 0\}
                             pred losValoresEnHuecosCambian (s: se\tilde{n}al, huecos: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, noHuecos: seq\langle\mathbb{Z}\rangle) {
                                           (\forall hueco : \mathbb{Z})hueco \in huecos \longrightarrow_L (|noHuecos| = 0 \land s[hueco] = 0) \lor
                                           (|noHuecos| > 0 \land
                                           (\neg hayValoresMasChicos(noHuecos, hueco) \land L(\exists e: \mathbb{Z})esElMayorMasCercano(e, noHuecos, hueco) \land s[hueco] = (\neg hayValoresMasChicos(noHuecos, hueco) \land s[huecos(noHuecos, huecos(noHuecos, huecos(noHuecos) + (\neg hayValoresMasChicos(noHuecos) + (\neg hayValoresMasChicos(noHuecos
                                           (\neg hayValoresMasGrandes(noHuecos, hueco) \land L(\exists e: \mathbb{Z})esElMenorMasCercano(e, noHuecos, hueco) \land s[hueco] = (\neg hayValoresMasGrandes(noHuecos, hueco) \land s[huecos] = (\neg hayValoresMasGrandes(noHuecos, huecos) \land s[huecos] = (\neg hayValoresMasGrandes(noHuecos) \land s[hueco
                                          s[e]) \vee \\
                                           (hayValoresMasChicos(noHuecos, hueco) \land hayValoresMasGrandes(noHuecos, hueco) \land L
                                          (\exists e : \mathbb{Z})esElMayorMasCercano(e, noHuecos, hueco) \land (\exists e_1 : \mathbb{Z})esElMenorMasCercano(e_1, noHuecos, hueco) \land (\exists e_1 : \mathbb{Z})esEl
                                          s[hueco] = round((e + e_1)/2)
                             pred hayValoresMasChicos (s: seq\langle \mathbb{Z} \rangle, e: \mathbb{Z}) \{(\exists e_1 : \mathbb{Z})e_1 \in s \land e_1 < e\}
                             pred hayValoresMasGrandes (s: seq(\mathbb{Z}), e: \mathbb{Z}) \{(\exists e_1 : \mathbb{Z})e_1 \in s \land e_1 > e\}
                             pred esElMenorMasCercano (e: \mathbb{Z}, s: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, e1: \mathbb{Z}) \{(\forall e_2 : \mathbb{Z})e_2 \in s \land e_2 \neq e \longrightarrow_L (e_2 < e \lor e_1 < e_2) \land e < e_1\}
                             \texttt{pred esElMayorMasCercano} \ (e: \mathbb{Z}, s: seq\langle \mathbb{Z} \rangle \ , \ e1: \mathbb{Z}) \ \{ (\forall e_2: \mathbb{Z}) \ e_2 \in s \land e_2 \neq e \longrightarrow_L (e_2 < e_1 \lor e < e_2) \land e_1 < e \}
                             pred esSecuenciaDeValores (huecos: seq\langle \mathbb{Z} \rangle, s: seq\langle \mathbb{Z} \rangle, noHuecos: seq\langle \mathbb{Z} \rangle) {valoresEnRango(noHuecos, s) \land
                                           |huecos| + |noHuecos| = |s| \land
                                           (\forall elem : \mathbb{Z})elem \in huecos \longleftrightarrow elem \notin noHuecos \}
                             pred valoresEnRango (indices: seq\langle \mathbb{Z} \rangle, s: \mathbb{Z}) \{(\forall e: \mathbb{Z})e \in indices \longrightarrow_L 0 \leq e < |s|\}
                             pred losValoresEnNoHuecosNoCambian (s: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, s_0: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, noHuecos: seq\langle\mathbb{Z}\rangle) {(\forall pos:\mathbb{Z})pos \in noHuecos \longrightarrow_L
                                           s[pos] = s_0[pos]\}
}
```

```
proc sacarOutliers (inout s: se\tilde{n}al, out borrados: seq\langle \mathbb{Z} \rangle) {
                               Pre \{s_0 = s\}
                               Post \{valoresEnRango(borrados, s) \land |s_0| = |s| \land_L
                                             (\forall i : \mathbb{Z})0 \leq i < |s_0| \longrightarrow_L
                                             (esOutlier(s_0[i], s_0) \land s[i] = 0 \land i \in borrados) \lor
                                            (\neg esOutlier(s_0[i], s_0) \land s[i] = s_0[i] \land i \not\in borrados)
                               pred esOutlier (v : \mathbb{Z}, s: seq\langle\mathbb{Z}\rangle) \{(\exists s' : seq\langle\mathbb{Z}\rangle)esPermutacion(s, s') \land ordenada(s') \land_L v > s'[||s'| * 0.95|]\}
}
pred valida (s: se\tilde{n}al) \{|s| > 0 \land_L (max(s) \le 2^{15} - 1 \land min(s) \ge -2^{15})\}
pred enRango (i: \mathbb{Z}, s: se\tilde{n}al) \{0 \le i < |s|\}
fun mean (s: se\~nal) : \mathbb{R} = \sum_{i=0}^{|s|-1} s[i]/|s| ;
pred par (n : \mathbb{Z}) \{ n \mod 2 = 0 \}
pred ordenada (s: seq(\mathbb{Z})) \{(\forall i, j : \mathbb{Z}) 0 \le i < j < |s| \longrightarrow_L s[i] \le s[j]\}
\texttt{pred esPermutacion} \; (\mathbf{s} : seq \langle \mathbb{Z} \rangle, \; \mathbf{s'} : seq \langle \mathbb{Z} \rangle) \; \{ |s| = |s'| \; \land_L \; (\forall i,j:\mathbb{Z}) enRango(i,s) \; \land \; enRango(j,s) \; \longrightarrow_L \; \exists s \in \mathbb{Z} \; |s| \; |
cantidadDeApariciones(s[i], s) = cantidadDeApariciones(s[i], s')
fun cantidadDeApariciones (e : \mathbb{Z}, s : seq\langle\mathbb{Z}\rangle ) : \mathbb{Z}=\sum_{i=0}^{|s|-1} if s[i]==e then 1 else 0 fi;
\texttt{pred todosDistintos} \ (s: seq\langle \mathbb{Z} \rangle) \ \{ (\forall i: seq\langle \mathbb{Z} \rangle) (\forall j: seq\langle \mathbb{Z} \rangle) 0 \leq j < |s| \land 0 \leq i < |s| \land i \neq j \longrightarrow_L s[i] \neq s[j] \}
```

Términos y condiciones

El trabajo práctico se realiza de manera grupal con grupos de exactamente 2 personas. Para aprobar el trabajo se necesita:

- Que todos los ejercicios estén resueltos.
- Que las soluciones sean correctas.
- Que todos los tests provistos por la cátedra funcionen.
- Que las soluciones sean prolijas: evitar repetir implementaciones innecesariamente y usar adecuadamente funciones auxiliares.

Pautas de Entrega

Se debe enviar un e-mail conteniendo informe a la dirección algo1-tt-doc@dc.uba.ar. Dicho mail debe cumplir con el siguiente formato:

- El título debe ser [ALGO1; TPI] seguido inmediatamente del nombre del grupo.
- En el cuerpo del email deberán indicar: Nombre, apellido, libreta universitaria de cada integrante.
- Debe enviarse el archivo comprimido (.zip) que contenga los archivos soluciones.cpp y auxiliares.cpp completos. Además, enviar la carpeta de tests.

Importante: se admitirá un único envío, sin excepción alguna. Por favor planifiquen el trabajo para llegar a tiempo con la entrega.

Fecha de entrega: Lunes 11 de Junio (hasta las 17hs)