# Práctica 1 Metaheurísticas.

Búsqueda por trayectorias para el problema de la selección de características

Curso 15-16

Algoritmos: SFS, LS, SA, TS, Extended TS

Jacinto Carrasco Castillo N.I.F. 32056356-Z jacintocc@correo.ugr.es

7 de abril de 2016

# Índice

1.	Descripción del problema	2										
2.	Descripción de la aplicación de los algoritmos  2.1. Representación de soluciones											
3.	Estructura del método de búsqueda 3.1. Búsqueda local	6										
4.	. Algoritmo de comparación											
5.	Procedimiento para desarrollar la práctica	11										
6.	Experimentos y análisis de resultados	11										
7.	Bibliografía											

### 1. Descripción del problema

El problema que nos ocupa es un problema de clasificación. Partimos de una muestra de los objetos que queremos clasificar y su clasificación, es decir, la clase a la que pertenece y pretendemos, en base a esta muestra, poder clasificar nuevas instancias que nos lleguen. La clasificación se realizará en base a una serie de características, que nos permitan determinar si un individuo pertenece a un grupo u otro. Por tanto, tendremos individuos de una población  $\Omega$  representados como un vector de características:  $\omega \in \Omega$ ;  $\omega = (x_1(\omega), \dots x_n(\omega))$ , donde  $\omega$  es un individuo de la población y  $x_i$ ,  $i = 1, \dots n$  son las n características sobre las que se tiene información. Buscamos  $f: \Omega \longrightarrow C = \{C_1, \dots, C_M\}$ , donde  $C = \{C_1, \dots, C_M\}$  es el conjunto de clases a las que podemos asignar los objetos.

El problema de clasificación está relacionado con la separabilidad de las clases en el sentido de que existirá la función f anteriormente mencionada siempre que las clases sean separables, es decir, siempre que un individuo con unas mismas características pertenzcan a una misma clase. Sin embargo, si se da que dos individuos  $\omega_1, \omega_2 \in \Omega$ ,  $(x_1(\omega_1), \dots x_n(\omega_1)) = (x_1(\omega_2), \dots x_n(\omega_2))$  y sin embargo  $f(\omega_1) \neq f(\omega_2)$ , no podrá existir f. En todo caso, querríamos obtener la mayor tasa de acierto posible.

Por tanto, queremos, en base a unos datos, hallar la mejor f posible. De esto trata el aprendizaje clasificado: Se conocen instancias de los datos y las clases a las que pertenecen. Usaremos como técnica de aprendizaje supervisado la técnica estadística conocida como k vecinos más cercanos. Se trata de buscar los k vecinos más cercanos y asignar al objeto la clase que predomine de entre los vecinos. En caso de empate, se seleccionará la clase con más votos más cercana.

Pero no nos quedamos en el problema de clasificación, sino que buscamos reducir el número de características. Con esto pretendemos seleccionar las características que nos den un mejor resultado (por ser las más influyentes a la hora de decidir la categoría). Usaremos los datos de entrenamiento haciendo pruebas mediante diferentes metaheurísticas hasta obtener la mejor selección que seamos capaces de encontrar.

El interés en realizar la selección de características reside en que se aumentará la eficiencia, al requerir menos tiempo para construir el clasificador, y que se mejoran los resultados al descartar las características menos influyentes y que sólo aportan ruido. Esto hace también que se reduzcan los costes de mantenimiento y se aumente la interpretabilidad de los datos.

Las funciones de evaluación pueden estar basadas en la consistencia, en la Teoría de la Información, en la distancia o en el rendimiento de clasificadores. Nosotros usaremos el rendimiento promedio de un clasificador 3-NN.

### 2. Descripción de la aplicación de los algoritmos

#### 2.1. Representación de soluciones

Para este problema tenemos varias formas posibles de representar las soluciones:

- Representación binaria: Cada solución está representada por un vector binario de longitud igual al número de características, donde las posiciones seleccionadas tendrán un 1 o True y las no seleccionadas un 0 o False. Esta opción, que será la que tomaremos, sólo es recomendable si no tenemos restricciones sobre el número de características seleccionadas.
- Representación entera: Cada solución es un vector de tamaño fijo  $m \le n$  con las características seleccionadas. Esta representación sí es adecuada si tenemos restricciones sobre el número de características tomadas ya que no podemos hacerlo con más de m.
- Representación de orden: Cada solución es una permutación de n elementos, ordenados según la importancia de cada característica. Aquí también se maneja el cumplimiento de restricciones pues una vez encontrada la solución, tomaremos sólo las primeras m características.

Se ha de mencionar que en las dos últimas representaciones el espacio de soluciones es mayor que el espacio de búsqueda, justificado en la representación de orden porque da más información (podríamos tomar soluciones de longitud variable), pero que en la representación entera sólo es razonable asumir si tenemos una restricción de longitud fija. Además, otra ventaja de la representación binaria es la facilidad para aplicarle operadores (de vecindario, en posteriores prácticas de cruce...) manteniendo la consistencia.

#### 2.2. Función objetivo

La función objetivo será el porcentaje de acierto en el conjunto de test para el clasificador 3-NN obtenido usando las distancias de los individuos  $\omega$  en las dimensiones representadas por las características seleccionadas en el vector solución para el conjunto de entrenamiento. El objetivo será maximizar esta función. A la hora de buscar esta solución sólo estaremos manejando los datos de entrenamiento, luego aquí la función objetivo será la media de tasa de acierto para cada uno de los datos de entrenamiento con respecto a todos los demás, por lo que tenemos que usar la técnica de Leave-One-Out. Esta técnica consiste en quitar del conjunto de datos cada uno de los elementos, comprobar el acierto o no para este dato en concreto, y devolverlo al conjunto de datos. Así evitamos que los resultados estén sesgados.

La función de evaluación incluida en el código no la he realizado yo sino que he utilizado el paquete sklearn de Python por razones de eficiencia. A lo largo de la práctica (en los métodos de búsqueda) haré referencia a una función getValue(data, categories, solution) que representa la función de evaluación con la técnica del Leave-One-Out explicada anteriormente.

#### 2.3. Operadores comunes

Entenderemos como vecindario de una solución a los vectores que sólo difieren en una posición. Por tanto, el operador para movernos a una solución vecina consistirá en cambiar una posición determinada:

```
flip(solution, positon):

BEGIN

neighbour ← copy(solution)

actual_value ← solution_position

neighbour_position ← NOT actual_value

RETURN neighbour

END
```

### 3. Estructura del método de búsqueda

### 3.1. Búsqueda local

En el algoritmo de búsqueda local partimos de una solución aleatoria y exploramos el vecindario buscando mejorar la solución actual. El procedimiento será buscar vecino por vecino y quedarnos con el primero de ellos que mejore la solución actual. Esto se conoce como búsqueda local del primer vecino. Nos pararemos cuando no haya ningún vecino que mejore la función objetivo, o bien cuando realicemos 15000 comprobaciones. Es claro que no podemos afirmar que hayamos encontrado la solución global, pero sí al menos que hemos llegado a un óptimo local.

```
localSearch (data, categories) BEGIN
   solution \leftarrow generateRandomSolution()
   previous_value ← getValue(data, categories, solution)
   REPEAT
       first_neig \leftarrow random\{1, ..., num\_features\}
       neighbours \leftarrow \{flip(solution,i): i=first\_neig,...,first\_neig-1\}
       found\_better \leftarrow FALSE
       FOR neig IN neighbours
          current_value ← getValue(data, categories, neig)
          if ( current_value > previous_value) THEN
              found_better \leftarrow TRUE
              solution \leftarrow neig
              BREAK
          END
   WHILE( found_better )
   return solution
END
```

Debido a la función objetivo tomada y a la complejidad para sacar la variación del coste de una solución a partir de otra (tendríamos que modificar la matriz de distancias entre los elementos, volver a entrenar al clasificador y evaluarlo), no consideramos ninguna factorización. Esto ocurrirá también para los demás algoritmos.

#### 3.2. Enfriamiento simulado

El método de enfriamiento simulado partirá de una solución también aleatoria y explorará un cierto número de vecinos, moviéndose a ellos si bien mejoran la solución actual, o bien es una solución peor en base a una probabilidad que variará según un valor que se modificará a lo largo de la ejecución del algoritmo, conocido como temperatura.

La idea es que queremos explorar un mayor subespacio del espacio de búsqueda, por eso la probabilidad de aceptar una solución peor será mayor al comienzo de la ejecución, o bien si las soluciones son muy semejantes y no avanzamos.

El algoritmo de ES incluye las siguientes componentes:

■ Esquema de enfriamiento: Usaremos el esquema de Cauchy modificado, que nos permite fijar de antemano el número de enfriamientos a realizar. Cada enfriamiento consisitirá en actualizar la temperatura, y con ella, la probabilidad de aceptar una solución peor. Para  $T_k$  la temperatura en la iteración k,  $T_0$  la temperatura inicial,  $T_f$  la final y  $M = \frac{1500}{max.vecinos}$  el número de iteraciones a realizar:

$$T_{k+1} = \frac{T_k}{1 + \beta \cdot T_k}; \quad \beta = \frac{T_0 - T_f}{M \cdot T_0 \cdot T_f}$$

- La exploración del entorno en cada iteración consistirá en seleccionar aleatoriamente un máximo de 10 · num\_caracteristicas vecinos.
- Condición de enfriamiento: Pasaremos a la siguiente iteración, enfriando por tanto la temperatura, cuando hemos recorrido todos los vecinos generados o bien cuando hemos aceptado (ya sea porque mejora a la solución de ese momento o bien debido a la probabilidad en función de la temperatura) un número de vecinos igual al número de características.
- La condición de parada será haber realizado un número máximo de iteraciones (equivalente a que la temperatura sea mayor que la temperatura final) o bien que de entre
  los vecinos generados no haya acpetado ninguno.
- La temperatura inicial se calcula en función del valor de la solución inicial y dos parámetros  $\mu, \phi$ :  $T_0 = \frac{\mu \cdot C(S_0)}{-\log(\phi)}$ . Tomaremos  $\mu = \phi = 0,3$

```
simulatedAnnealing(data, categories) BEGIN
    solution ← generateRandomSolution()
    current_value ← getValue(data, categories, solution)
    best_solution ← copy(solution)
    best_value ← current_value
```

```
T \leftarrow initializeTemperature(current\_value)
   REPEAT
       neighbours \leftarrow \{ \text{random} \{ 1, \dots, \text{num\_features} \}, 
                                    size=num_max_neighbours}
            num_succeses \leftarrow 0
       FOR j in neighbours IF ( num_successes < max_successes &
                                      num_checks < max_checks)
           last\_sol \leftarrow flip(solution, j)
           last_value ← getValue(data, categories, neig)
           num\_checks \; \leftarrow \; num\_checks \; + \; 1
           change \leftarrow last\_value - current\_value
           if ( change > 0 OR acept_by_temp(change,T)) THEN
               current_value ← last_value
               solution \leftarrow last\_sol
               num\_succeses \leftarrow num\_succeses + 1
               if ( last_value > best_value ) THEN
                  best\_solution \leftarrow solution
                  best_value ← current_value
          T ← updateTemperature()
       END
   WHILE (Condicion de parada)
   RETURN solution
END
```

### 3.3. Búsqueda tabú

Para la versión básica de la lista tabú, los elementos propios de este método que se incluyen son la lista tabú, la exploración del entorno y el criterio de aspiración. El funcionamiento consiste en moverse al mejor vecino posible siempre que ese movimiento no se haya realizado en un pasado próximo (usamos para saberlo la lista tabú) o bien si el movimiento cumple el criterio de aspiración.

• Lista tabú: El tamaño será un tercio del número de características. Almacenará los últimos movimientos realizados e impedirá que se realicen estos movimientos. La

usaremos como si fuera una estructura circular, facilitando saber qué elemento lleva más tiempo colocado y debe salir de la lista.

- Exploración del entorno: En cada iteración se generan 30 soluciones vecinas aleatorias diferentes. Puesto que iremos por orden buscando un vecino que cumpla el criterio de aspiración o ser la mejor solución que no esté en la lista tabú, lo que hago es ordenar a los vecinos por su porcentaje de acierto, facilitando la exploración.
- Criterio de aspiración: El criterio de aspiración es tener una mejor tasa de acierto que la mejor solución encontrada hasta el momento.

```
tabuSearch (data, categories) BEGIN
   solution \leftarrow generateRandomSolution()
   current_value ← getValue(data, categories, solution)
   best\_solution \leftarrow copy(solution)
   best_value ← current_value
   tabu_list ← initializeTabuList()
   FOR j in \{1, \ldots, \max_{\text{iterations}}\}
      characteristics \leftarrow {random {1,..., num_features}}, size=30
                                  without repetition }
      neighbours ← {flip(solution,i): i in characteristics}
      sort (neighbours, characteristics)
             by getValue(data, categories, neighbours) order descending
      FOR neigh, char IN (neighbours, characteristics)
         current_value ← getValue(data, categories, neigh)
         IF last_value > best_value THEN
             best_value ← current_value
             solution \leftarrow neigh
             add char to tabu_list
            BREAK
         ELSE IF char NOT IN tabu_list
             solution \leftarrow neigh
             add char to tabu_list
            BREAK
      END
```

RETURN solution

END

Sobre el algoritmo expuesto en clase, he realizado la modificación de ordenar el vector de soluciones y características por lo antes mencionado.

#### 3.4. Búsqueda tabú extendida

La búsqueda tabú extendida que implementaremos parte de la versión básica, a la que se le añaden una memoria a largo plazo y un procedimiento para reinicializar la solución si no se ha obtenido una mejora en los últimos pasos.

La memoria a largo plazo se encargará de saber las características que han sido más veces modificadas. Esto nos permitirá, cuando queramos reiniciar la solución, diversificar el espacio de búsqueda, dando más probabilidad de ser escogidas las características menos utilizadas. La memoria a largo plazo no la reiniciaremos cada vez que lo hagamos con la solución.

Cuando llevemos diez pasos sin haber encontrado una solución mejor que la encontrada hasta entonces, reiniciaremos la solución. Lo haremos de tres maneras:

- Solución aleatoria: Creamos, como al inicio de la búsqueda, un vector solución aleatorio.
- Volvemos a la mejor solución encontrada hasta el momento con la intención de explorar más a fondo su entorno por si nos llevara a una mejor solución.
- Partir de una solución aleatoria generada mediante la memoria a largo plazo.

Además de esto, con la intención de cambiar la estrategia seguida hasta el momento, se cambia la longitud de la lista tabú de forma aleatoria en un 50%. Si el tamaño de la lista tabú aumenta, estaremos almacenando más posiciones con lo que seremos más restrictivos a la hora de cambiar una característica recientemente modificada, en cambio si la hacemos más pequeña, sí que permitiremos estos cambios.

```
tabuSearch(data, categories) BEGIN
  solution ← generateRandomSolution()
  current_value ← getValue(data, categories, solution)

best_solution ← copy(solution)
  best_value ← current_value
  last_improvement ← 0

tabu_list ← initializeTabuList()
  long_term_memory ← {0,...,0: size = num_features}
```

```
FOR j in {1,..., max_iterations}
   characteristics \leftarrow {random {1,..., num_features}}, size=30
                              without repetition }
   neighbours ← {flip(solution,i): i in characteristics}
   sort (neighbours, characteristics)
         by getValue(data, categories, neighbours) order descending
   FOR neigh, char IN (neighbours, characteristics)
      current_value ← getValue(data, categories, neigh)
      IF last_value > best_value THEN
          best_value ← current_value
          solution \leftarrow neigh
         add char to tabu_list
         last_improvement \leftarrow j
         BREAK
      ELSE IF j-last_improvement > 10 THEN
          tabu_list ← changeTabuList()
          solution ← restartSolution()
      ELSE IF char NOT IN tabu_list THEN
          solution \leftarrow neigh
         add char to tabu_list
         BREAK
   END
RETURN solution
```

END

# 4. Algoritmo de comparación

95,9229

# 5. Procedimiento para desarrollar la práctica

# 6. Experimentos y análisis de resultados

	WDB		BC		Movement Libras			Arrythmia					
	%Clas. in	n %Clas. o	out red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	. T	%Clas. in	%Clas. ou	t %red.	Т	
Particion 1-1	97,5352	67,3684	4 0	0,3813	71,1111	15,5556	0	0,3754	64,5833	63,4021	0	0,7567	
Particion 1-2	95,7895	64,4366	6 0	0,3878	66,1111	17,7778	0	0,3864	63,4021	45,3125	0	0,7367	
Particion 2-1	95,7746	67,017	5 0	0,3945	66,6667	18,8889	0	0,3739	64,5833	44,3299	0	0,7208	
Particion 2-2	95,4386	66,901	4 0	0.3922	64,4444	17,7778	0	0,3738	65,4639	63,5417	0	0.7409	
Particion 3-1	97,5352	66,666		0,4139	65	13,3333	0	0.3863	63,5417	43,8144	0	0.7291	
Particion 3-2	96,1404	67,6056		0,3921	68,8889	15,5556	0	0,3732	65,9794	63,5417	0	0,7653	
Particion 4-1	95,7746	68,7719		0,3875	72,2222	15	0	0.3756	66,6667	44,3299	0	0,7553	
Particion 4-2	95,7895	67,957		0,3901	60	15	0	0,3726	63,4021	63,5417	0	0,7374	
Particion 5-1	97,5352	66,666	- 1	0,3917	65,5556	18,3333	0	0,3727	64,0625	46,9072	0	0,7292	
Particion 5-1	96,1404	/	- 1	1 '	,		1	,	/	/	0	1 /	
		64,084		0,4008	66,1111	15,5556	0	0,3716	68,5567	43,75		0,7679	
Media	96,3453	66,747	7 0	0,3932	66,6111	16,2778	0	0,3761	65,0247	52,2471	0	0,7439	
	WDBC					Movement	Libras		Arrythmia				
	%Clas. in	%Clas. out	red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	
Particion 1-1	97,5352	92,6316	86,6667	48,1518	73,8889	62,2222	90	224,3986	78,6458	68,5567	98,5612	342,8862	
Particion 1-2	96,4912	93,662	90	42,1664	72,2222	72,2222	91,1111	200,0296	81,9588	74,4792	97,482	562,2888	
Particion 2-1	96,831	93,6842	90	45,4098	70,5556	71,1111	88,8889	248,4451	78,125	69,0722	98,2014	419,6417	
Particion 2-2	97,8947	96,831	80	74,2571	80,5556	67,2222	84,4444	330,4517	77,3196	68,75	97,482	559,0299	
Particion 3-1	97,5352	94,7368	83,3333	59,1569	73,8889	69,4444	92,2222	179,5272	82,2917	74,2268	96,7626	678,8885	
Particion 3-2	97,193	95,4225	86,6667	50,8267	73,3333	68,8889	91,1111	203,2817	81,9588	74,4792	97,482	553,0682	
Particion 4-1	95,0704	93,3333	90	41,7483	75	71,6667	87,7778	265,5968	78,125	69,0722	97,482	535,9987	
Particion 4-2	98,2456	95,0704	86,6667	53,662	70	67,2222	90	219,4789	73,7113	67,1875	98,2014	417,0979	
Particion 5-1	98,9437	96,1404	76,6667	74,2299	71,6667	69,4444	91,1111	206,3513	77,6042	69,0722	98,9209	268,0201	
Particion 5-2	96,4912	92,2535	90	40,5726	72,7778	67,2222	88,8889	251,1997	82,9897	77,0833	96,7626	736,5666	
Media	97,2231	94,3766	86	53,0181	73,3889	68,6667	89,5556	232,876	79,273	71,1979	97,7338	507,3487	
	WDBC					Movement :				Arrythn			
	%Clas. in	%Clas. out	red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	
Particion 1-1	95,7746	95,0877	46,6667	17,171	73,3333	73,8889	55,5556	84,7747	69,7917	64,433	52,518	243,7015	
Particion 1-2	97,8947	95,7746	60	24,825	68,8889	68,8889	42,2222	35,9078	67,5258	65,1042	48,5612	402,6252	
Particion 2-1	95,7746	96,8421	53,3333	18,3397	68,3333	67,7778	46,6667	74,8362	70,8333	63,9175	48,9209	238,1666	
Particion 2-2	99,2982	95,0704	53,3333	29,5761	71,1111	72,2222	53,3333	44,242	69,0722	62,5	48,5612	169,2401	
Particion 3-1	98,2394	95,4386	40	27,5047	73,8889	67,2222	47,7778	51,2763	73,4375	69,0722	55,7554	177,1898	
Particion 3-2	97,193	97,1831	50	22,5515	70	69,4444	52,2222	46,0677	70,6186	63,0208	43,8849	367,7941	
Particion 4-1	98,2394	97,5439	46,6667	19,7762	63,3333	72,7778	52,2222	70,8918	70,3125	67,0103	51,0791	312,14	
Particion 4-2	97,193	95,7746	50	41,9689	66,6667	70	42,2222	44,835	67,5258	64,5833	43,1655	212,3571	
Particion 5-1	98,2394 94,0351	96,8421 95,0704	40 43,3333	19,8152	73,3333 69,4444	72,2222 68,8889	50 56,6667	44,7807 116,2701	69,2708 68,0412	66,4948 65,625	49,6403 50,7194	210,3203 257,8143	
Particion 5-2 Media	97,1882	96,0627	48,3333	27,7983	69,8333	70,3333	49,8889	61,3882	69,6429	65,1761	49,2808	259,1349	
											200,1049		
	%Clas. in	WDB0	red	Т	%Clas. in	Movement I %Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	Arrythm %Clas. out	%red.	Т	
Particion 1-1	98,9437	95,0877	36,6667	257,0997	70 Tas. III	61,6667	45,5556	650,7325	68,75			2,394,1383	
Particion 1-2	96,8421	96,831	43,3333	247,0133	72,7778	67,2222	42,2222	644,7271	69,0722	,		2,307,905	
Particion 2-1	96,1268	96,1404	43,3333	246,5534	70,5556	67,2222	40	655,5704	67,7083			2,423,5679	
Particion 2-2	97,5439	96,4789	46,6667	242,0824	75	68,8889	50	631,5949	67,0103		,	2,450,4524	
Particion 3-1	98,2394	96,8421	56,6667	242,1037	70,5556	66,1111	57,7778	607,3304	69,2708			2,069,8188	
Particion 3-2	96,8421	96,831	40	242,5344	70	75	46,6667	636,6247	70,6186			2,032,5481	
Particion 4-1	96,831	94,386	50	236,8387	67,2222	65	52,2222	625,6984	70,8333			2,190,608	
Particion 4-2	97,8947	94,3662	60	243,4523	71,1111	71,6667	53,3333	647,37	67,5258			2,119,1946	
Particion 5-1	97,1831	96,4912	36,6667	243,9444	65	70,5556	53,3333	726,6959	70,3125	61,3402	46,7626	2,061,4179	
Particion 5-2	97,193	95,7746	53,3333	238,9827	70,5556	66,6667	63,3333	705,6328	68,0412	67,1875	48,9209	2,086,0557	

	WDBC				Movement Libras				Arrythmia			
	%Clas. in	%Clas. out	red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	T	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т
Particion 1-1	99,2958	92,9825	46,6667	1,892,1081	78,3333	64,4444	51,1111	1,575,1115	76,5625	65,4639	55,036	1,663,1604
Particion 1-2	98,2456	96,831	53,3333	1,956,6236	75,5556	71,6667	54,4444	1,642,2937	72,1649	68,2292	54,3165	1,827,9728
Particion 2-1	98,5915	95,4386	53,3333	1,902,1341	72,2222	66,6667	55,5556	1,589,2539	74,4792	63,9175	51,4388	1,800,5556
Particion 2-2	98,2456	96,831	63,3333	1,871,5005	75	73,3333	64,4444	1,554,1889	72,6804	67,1875	50	1,861,8212
Particion 3-1	98,2394	95,7895	40	1,901,2344	72,7778	72,2222	61,1111	1,561,8718	72,9167	68,5567	55,3957	1,840,2515
Particion 3-2	98,9474	96,1268	63,3333	1,886,4052	76,6667	71,6667	50	1,597,1963	71,134	63,5417	45,6835	1,903,2971
Particion 4-1	98,2394	95,4386	56,6667	1,880,3792	78,8889	72,7778	53,3333	1,592,4958	70,8333	66,4948	51,0791	1,764,4242
Particion 4-2	98,9474	95,0704	43,3333	1,889,3204	71,1111	71,1111	61,1111	1,538,8533	70,6186	63,0208	47,8417	1,716,1352
Particion 5-1	98,9437	96,1404	43,3333	1,892,5992	76,6667	72,2222	46,6667	1,579,7857	72,9167	67,0103	55,3957	1,619,0616
Particion 5-2	97,8947	95,4225	46,6667	1,894,4346	74,4444	69,4444	61,1111	1,539,2319	72,1649	64,5833	50	1,618,1602
Media	98,5591	95,6071	51	1,896,6739	75,1667	70,5556	55,8889	1,577,0288	72,6471	65,8005	51,6187	1,761,484
	WDBC				Movement Libras				Arrythmia			
	%Clas. in	%Clas. out	red	T	%Clas. in	%Clas. out	%red.	T	%Clas. in	%Clas. out	%red.	T
Particion 1-1	99,2958	92,9825	46,6667	1,973,0726	81,1111	66,1111	51,1111	1,921,3485	69,2708	63,4021	52,518	1,849,7371
Particion 1-2	98,2456	94,7183	66.6667	2,351,6747	72,2222	63,3333	54,4444	2.066,7994	71,6495	C4 F099	FO 0===	1,853,7098
Particion 2-1			00,0001	2,001,0141	12,2222	05,5555	54,4444	2,000,1004	11,0490	64,5833	52,8777	
I areición 2 i	98,2394	95,4386	50	2,252,4871	73,3333	67,7778	53,3333	2,023,6205	71,875	66,4948	52,8777 48,9208	1,924,6708
Particion 2-2	98,2394 97,8947	· /	,	, , ,		,	,	, ,	, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,		,	
	,	95,4386	50	2,252,4871	73,3333	67,7778	53,3333	2,023,6205	71,875	66,4948	48,9208	1,924,6708
Particion 2-2	97,8947	95,4386 96,4789	50 53,3333	2,252,4871 2,259,8204	73,3333 72,2222	67,7778 71,6667	53,3333 54,4444	2,023,6205 2,037,1413	71,875 68,5567	66,4948 62,5	48,9208 44,2446	1,924,6708 2,043,1038
Particion 2-2 Particion 3-1	97,8947 97,8873	95,4386 96,4789 96,1404	50 53,3333 43,3333	2,252,4871 2,259,8204 2,277,9373	73,3333 72,2222 75	67,7778 71,6667 71,6667	53,3333 54,4444 42,2222	2,023,6205 2,037,1413 2,088,212	71,875 68,5567 68,75	66,4948 62,5 65,4639	48,9208 44,2446 50,3597	1,924,6708 2,043,1038 2,094,3816
Particion 2-2 Particion 3-1 Particion 3-2	97,8947 97,8873 97,8947	95,4386 96,4789 96,1404 95,4225	50 53,3333 43,3333 33,3333	2,252,4871 2,259,8204 2,277,9373 2,432,1442	73,3333 72,2222 75 71,6667	67,7778 71,6667 71,6667 70,5556	53,3333 54,4444 42,2222 54,4444	2,023,6205 2,037,1413 2,088,212 2,164,1564	71,875 68,5567 68,75 74,7423	66,4948 62,5 65,4639 65,625	48,9208 44,2446 50,3597 51,4388	1,924,6708 2,043,1038 2,094,3816 2,051,756
Particion 2-2 Particion 3-1 Particion 3-2 Particion 4-1	97,8947 97,8873 97,8947 97,8873	95,4386 96,4789 96,1404 95,4225 96,4912	50 53,3333 43,3333 33,3333 56,6667	2,252,4871 2,259,8204 2,277,9373 2,432,1442 2,398,2382	73,3333 72,2222 75 71,6667 71,1111	67,7778 71,6667 71,6667 70,5556 70	53,3333 54,4444 42,2222 54,4444 61,1111	2,023,6205 2,037,1413 2,088,212 2,164,1564 2,140,9972	71,875 68,5567 68,75 74,7423 72,9167	66,4948 62,5 65,4639 65,625 70,1031	48,9208 44,2446 50,3597 51,4388 51,4388	1,924,6708 2,043,1038 2,094,3816 2,051,756 2,050,121
Particion 2-2 Particion 3-1 Particion 3-2 Particion 4-1 Particion 4-2	97,8947 97,8873 97,8947 97,8873 98,9474	95,4386 96,4789 96,1404 95,4225 96,4912 95,4225	50 53,3333 43,3333 33,3333 56,6667 43,3333	2,252,4871 2,259,8204 2,277,9373 2,432,1442 2,398,2382 2,373,8497	73,3333 72,2222 75 71,6667 71,1111 76,1111	67,7778 71,6667 71,6667 70,5556 70 72,7778	53,3333 54,4444 42,2222 54,4444 61,1111 47,7778	2,023,6205 2,037,1413 2,088,212 2,164,1564 2,140,9972 2,136,7662	71,875 68,5567 68,75 74,7423 72,9167 66,4948	66,4948 62,5 65,4639 65,625 70,1031 63,5417	48,9208 44,2446 50,3597 51,4388 51,4388 52,518	1,924,6708 2,043,1038 2,094,3816 2,051,756 2,050,121 1,996,8307
Particion 2-2 Particion 3-1 Particion 3-2 Particion 4-1 Particion 4-2 Particion 5-1	97,8947 97,8873 97,8947 97,8873 98,9474 98,9437	95,4386 96,4789 96,1404 95,4225 96,4912 95,4225 95,7895	50 53,3333 43,3333 33,3333 56,6667 43,3333 46,6667	2,252,4871 2,259,8204 2,277,9373 2,432,1442 2,398,2382 2,373,8497 2,357,7207	73,3333 72,2222 75 71,6667 71,1111 76,1111 74,4444	67,7778 71,6667 71,6667 70,5556 70 72,7778 68,3333	53,3333 54,4444 42,2222 54,4444 61,1111 47,7778 53,3333	2,023,6205 2,037,1413 2,088,212 2,164,1564 2,140,9972 2,136,7662 2,084,4679	71,875 68,5567 68,75 74,7423 72,9167 66,4948 73,4375	66,4948 62,5 65,4639 65,625 70,1031 63,5417 68,5567	48,9208 44,2446 50,3597 51,4388 51,4388 52,518 47,8417	1,924,6708 2,043,1038 2,094,3816 2,051,756 2,050,121 1,996,8307 1,853,0846
Particion 2-2 Particion 3-1 Particion 3-2 Particion 4-1 Particion 4-2 Particion 5-1 Particion 5-2	97,8947 97,8873 97,8947 97,8873 98,9474 98,9437 97,5439	95,4386 96,4789 96,1404 95,4225 96,4912 95,4225 95,7895 94,3662	50 53,3333 43,3333 33,3333 56,6667 43,3333 46,6667 53,3333 49,3333	2,252,4871 2,259,8204 2,277,9373 2,432,1442 2,398,2382 2,373,8497 2,357,7207 2,141,4067	73,3333 72,2222 75 71,6667 71,1111 76,1111 74,4444 74,4444	67,7778 71,6667 71,6667 70,5556 70 72,7778 68,3333 70,5556	53,3333 54,4444 42,2222 54,4444 61,1111 47,7778 53,3333 53,3333 52,5556	2,023,6205 2,037,1413 2,088,212 2,164,1564 2,140,9972 2,136,7662 2,084,4679 2,104,5299	71,875 68,5567 68,75 74,7423 72,9167 66,4948 73,4375 69,0722	66,4948 62,5 65,4639 65,625 70,1031 63,5417 68,5567 65,1042	48,9208 44,2446 50,3597 51,4388 51,4388 52,518 47,8417 51,7985 50,3957	1,924,6708 2,043,1038 2,094,3816 2,051,756 2,050,121 1,996,8307 1,853,0846 1,915,6438

16.2778

68.6667

70.3333

68.0

70.5556

69.2778

0.0

89.5556

49.8889

50.4444

55.8889

52.5556

0.3761

232.8760

61.3882

653.1977

1577.0288

2076.8039

65.0247

79.273

69.6429

68.9143

72.6471

70.6765

52.2471

71.1979

65.1761

64.2982

65.8005

65.5375

97.7338

49.2808

49.4244

51.6187

50.3957

0.7439

507.3487

259.1349

2213.5706

1761.484

1963.3039

# 7. Bibliografía

66.7477

94.3766

96.0627

95.9229

95.6071

95.3251

0.3932

53.0181

24.9326

244.06049

1896.6739

2281.8352

66.6111

73.3889

69.8333

70.2778

75.16667

74.16667

96.34532

97.2231

97.1882

97.364

98.5591

98.278

3-NN

SFS

 $\operatorname{BL}$ 

 $_{\rm ES}$ 

BT básica

BT extendida

■ Manual PGFPLOTSTABLE

86.0

48.3333

46.6667

51.0

49.3333