

# BÚSQUEDA ALEATORIA REPETITIVA BASADA EN CAOS\*

Andrea García\*\*  
Ángela Restrepo\*\*\*  
Juan D. Velásquez\*\*\*\*

Recibido: 09/02/2012

Aceptado: 07/05/2013

## RESUMEN

En este artículo se presenta una modificación del algoritmo de búsqueda aleatoria repetitiva. En esta propuesta se propone cambiar los parámetros fijos, que son ingresados por el usuario, por valores deterministas usando un mapa caótico. El algoritmo propuesto se usó para optimizar 4 funciones de prueba bien conocidas en 10, 20 y 30 dimensiones. Para todas las funciones de prueba, el algoritmo propuesto converge a mejores puntos que los puntos óptimos obtenidos usando la versión tradicional en la que el usuario fija los parámetros. Los resultados obtenidos motivan a continuar con el desarrollo y pruebas del algoritmo propuesto, para un mayor conjunto de funciones de prueba y comparar con otros algoritmos heurísticos establecidos.

**Palabras clave:** algoritmos; caos; métodos de minimización; investigación de operaciones; métodos de optimización; métodos de búsqueda.

---

\* Artículo de investigación científica y tecnológica.

\*\* Ingeniera de Sistemas e Informática, Universidad Nacional de Colombia, Medellín, Colombia (2010). Correo electrónico: [agarciaga@unal.edu.co](mailto:agarciaga@unal.edu.co)

\*\*\* Ingeniera de Sistemas e Informática, Universidad Nacional de Colombia, Medellín, Colombia. Correo electrónico: [amrestref@unal.edu.co](mailto:amrestref@unal.edu.co)

\*\*\*\* Doctor en Ingeniería, Área de Sistemas Energéticos, Universidad Nacional de Colombia, Medellín, Colombia (2009); Magister en Ingeniería de Sistemas, Universidad Nacional de Colombia, Medellín, Colombia (1997); Profesor Asociado de la Universidad Nacional de Colombia (sede Medellín, Colombia).. Dirección de correspondencia: Universidad Nacional de Colombia. Facultad de Minas. Medellín, Colombia. Correo electrónico: [jdvelasq@unal.edu.co](mailto:jdvelasq@unal.edu.co)

## CHAOS-BASED REPETITIVE RANDOM SEARCH

### ABSTRACT

In this paper, we present a modification of the repetitive random search algorithm. In our proposal, we change the fixed parameters which values are set by the user, by deterministic values following a chaotic map. The proposed algorithm is used to optimize four well known test functions for 10, 20 and 30 dimensions. For all cases, our proposal converges to better points than the optimal points obtained using the traditional version with fixed values in the parameters. The obtained results encourage us to continue the development and testing of the proposal algorithm with a major suite of test functions, and to compare it with other well established heuristic algorithms.

**Key words:** Algorithms; chaos; minimization methods; operations research; optimization methods; search methods.

## INTRODUCCIÓN

Muchos problemas en las ciencias aplicadas, como la ingeniería, la economía y las matemáticas, involucran el uso de técnicas de optimización global; aunque las técnicas basadas en gradientes han gozado de popularidad debido a su elegancia, su matemática y su rigurosidad, ellas pueden ser empleadas solamente en un número restringido de problemas; estas limitaciones están relacionadas con la disponibilidad de información sobre el gradiente de la función, la complejidad de la función objetivo y la dificultad del cálculo de sus derivadas, la falta de robustez ante la presencia de discontinuidades, la localidad de su ámbito de búsqueda y la presencia de múltiples óptimos locales [1].

El desarrollo de métodos heurísticos para la optimización de funciones no lineales no es un tema nuevo, y sus desarrollos prácticos se dan desde la década de los 60; entre los desarrollos preliminares se encuentran el método de Powell [2], la optimización aleatoria [3], la técnica de Hooke y Jeeves [4], el algoritmo de Nelder y Mead [5] y la búsqueda aleatoria repetitiva (RSS, por su sigla en inglés) [6]. No obstante, en las últimas décadas se ha dado un impresionante crecimiento en el desarrollo de nuevas metodologías; véanse [7-10] y las referencias en ellos. En muchas de las metodologías desarrolladas, el éxito en el proceso de optimización está condicionado a que el usuario fije valores apropiados para los parámetros que controlan el algoritmo de optimización; de este problema adolecen técnicas heurísticas como la RSS [6], y basadas en gradientes, tal como la regla delta generalizada, que es usada comúnmente para la optimización en modelos de redes neuronales artificiales [11].

La RSS es un método de búsqueda local y elitista, con un componente aleatorio, que no utiliza información del gradiente de la función; su estrategia es iniciar en un punto de arranque y luego crear un camino aleatorio, donde la dirección y el tamaño de paso son asignadas por una función que tiene en cuenta la dirección exitosa encontrada

en la iteración anterior. Este algoritmo requiere de 2 parámetros fijos, que son especificados por el usuario, los cuales modifican de manera significativa el desempeño del algoritmo; esto representa un problema al momento de hacer uso de RSS, ya que deben ser fijados de acuerdo con la experticia del usuario, y ajustados a las características de cada problema particular.

Recientemente, la teoría de sistemas caóticos ha sido aprovechada para desarrollar nuevas metodologías de optimización [12-14]; una de sus aplicaciones más importantes es el uso de secuencias numéricas generadas a partir de un mapa caótico, en vez de generadores de números pseudo-aleatorios [12, 13, 15, 16], así como también, la hibridación de algoritmos existentes [16-19].

El objetivo de este artículo es presentar un nuevo método híbrido que combina la RSS y la teoría de sistemas caóticos; específicamente, se plantea cambiar los parámetros de la RSS, que son fijados por el usuario, por valores deterministas generados usando un mapa caótico.

El artículo está organizado de la siguiente manera: en la siguiente sección se describe la generación de secuencias por medio de mapas caóticos (sección 2). Después, se describe la metodología propuesta para este estudio (sección 3). A continuación, se analiza el comportamiento del algoritmo propuesto, cuando se optimizan cuatro funciones de prueba (sección 4). Finalmente, se describen las conclusiones de este estudio (sección 5).

## 1. CAOS Y ALGORITMOS DE OPTIMIZACIÓN

El término caos se refiere, en el sentido matemático, a un comportamiento complejo, limitado, inestable e impredecible generado por un sistema simple no lineal y determinista, conocido como mapa caótico, de tal manera que las secuencias generadas son casi aleatorias y sensibles a las condiciones iniciales [20].

La teoría del caos ha sido usada en el desarrollo de técnicas novedosas para la optimización global,

las cuales tienen tres direcciones de investigación: primero, la solución de problemas combinatorios, como el problema del viajero [21, 22]. Segundo, el desarrollo de los algoritmos de optimización de caos basados en la generación de secuencias caóticas en lugar de la generación de números aleatorios. Y tercero, la hibridización de algoritmos de optimización, incluyendo las técnicas basadas en gradientes [15, 17, 18], algoritmos genéticos [23, 24], métodos de punto interior [25], recocido simulado [26], la optimización de enjambre de partícula [27, 28], búsqueda tabú [29], búsqueda por coordenadas [30, 31] y algoritmos evolutivos [17], entre otros.

Uno de los mapas caóticos más conocidos corresponde a la parábola logística, definida como:

$$\gamma_{n+1} = 4\gamma_n(1 - \gamma_n) \quad (1)$$

donde  $\gamma_n \in (0;1)$  y  $\gamma_n \notin \{0,25;0,5;0,75\}$  ya que se generaría un comportamiento cíclico periódico. En la figura 1 se presenta una gráfica de una secuencia generada a partir de la ecuación (1).

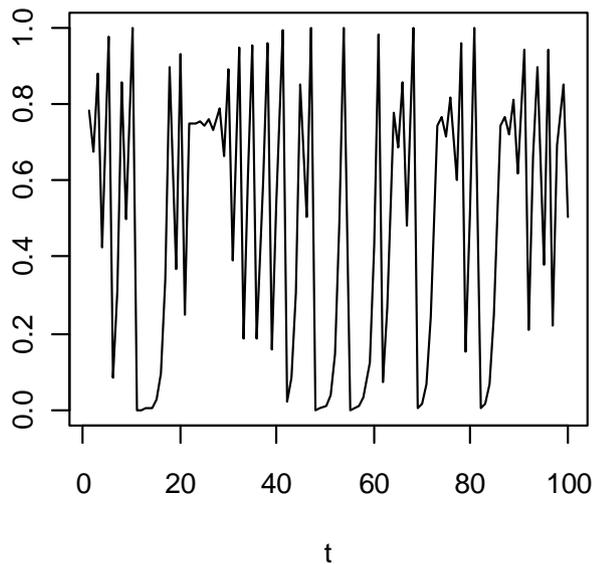


Figura 1. Comportamiento mapa logístico

Fuente: elaboración propia

## 2. METODOLOGIA

### 2.1 Búsqueda aleatoria repetitiva

En esta sección se describe el algoritmo básico de la RSS. Se desea encontrar la solución del problema  $\min f(\mathbf{x})$  donde  $x$  es un vector de  $N \times 1$ ; y  $f()$  es una función no lineal tal que  $f : \mathfrak{R}^N \rightarrow \mathfrak{R}$ . Sea  $\mathbf{x}_i$  el mejor punto encontrado hasta la  $k$ -ésima iteración; en la RSS, al igual que muchos otros algoritmos de optimización, la siguiente solución tentativa,  $\mathbf{x}_c$ , se calcula como:

$$x_c(k+1) = x_i(k) + \Delta x(k) \quad (2)$$

con:

$$\Delta x(k) = \lambda(k) \left[ \beta \times \frac{z(k)}{z(k)} + (1 - \beta) \times u \right] \quad (3)$$

Donde  $z(k)$  es un vector que guarda la historia de las direcciones exitosas que han dado como resultado la minimización de  $f()$ .  $\mathbf{u}$  es un vector aleatorio de magnitud unitaria.  $\beta \in (0;1)$  es un factor de ponderación que combina la dirección de minimización de la iteración anterior con una dirección aleatoria ( $\mathbf{u}$ ). En la figura 2 se ilustra gráficamente el proceso de cálculo: la flecha gris punteada representa  $(1 - \beta) \times \mathbf{u}$  y la flecha gris continua representa  $\beta \times z / z$ ; la dirección resultante se obtiene como la suma de estos dos vectores. Si  $\beta$  es muy cercano a la unidad,  $\Delta \mathbf{x}(k)$  tiene, prácticamente, la misma dirección de la iteración anterior, la cual está dada por  $z(k)$ ; y si  $\beta$  es muy cercano a cero, entonces la dirección de  $\Delta \mathbf{x}(k)$  es aleatoria, ya que solo es determinada por  $\mathbf{u}$ . Es así, como el parámetro  $\beta$  puede entenderse como un factor que controla la dirección de búsqueda.

Las ecuaciones (2) y (3) se aplican repetidamente hasta que se obtiene un punto candidato con  $f(\mathbf{x}_c(k+1)) < f(\mathbf{x}_i)$ ; en este último caso, se optimiza el tamaño de paso,  $\lambda$ , en la dirección de  $\Delta \mathbf{x}(k)$ . Una vez se ha encontrado un punto de mínima a lo largo de la dirección de  $\Delta \mathbf{x}(k)$ , se procede a actualizar el vector de dirección:

$$z(k+1) = \gamma \times z(k) + (1-\gamma) \times \Delta x(k) \quad (4)$$

Donde  $\gamma \in (0;1)$  es un factor de ponderación definido por el usuario, de tal forma, que la nueva dirección de búsqueda es una ponderación de las direcciones pasadas. Cuando  $\gamma$  tiende a cero, solo se tiene en cuenta la dirección exitosa en la iteración actual, descartando las direcciones exitosas en iteraciones anteriores.

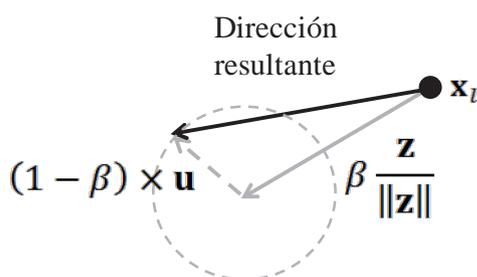


Figura 2. Determinación de la dirección de búsqueda en el algoritmo de RSS

Fuente: elaboración propia

El algoritmo es esquematizado en la figura 3. El proceso de optimización es realizado para un máximo de  $K$  iteraciones. En la línea 03, la función *aleatorio(N)* genera un vector de magnitud unitaria cuyos elementos se encuentran en el intervalo  $[0;1]$ . El tamaño de paso,  $\lambda$ , es iniciado en un valor fijado por el usuario; cada vez que se obtiene un mejor punto, el tamaño de paso es amplificado (línea 09), pero si no se obtiene un mejor punto, el tamaño de paso es disminuido (línea 12); es necesario controlar el tamaño de paso mínimo para evitar que se haga cero o sea muy pequeño (línea 13). En la versión del algoritmo presentado en la figura 3, no se realiza la búsqueda del mínimo exacto en la dirección de  $\Delta x$ ; la razón es que tamaños de paso muy grandes pueden tener efectos negativos en el algoritmo, ya que podría estarse alejando del óptimo global.

## 2.2 Modificación propuesta

La modificación propuesta consiste en reemplazar los parámetros constantes  $\gamma$  y  $\beta$ , que son fijados

```

01 inicializar  $\mathbf{x}(1), \beta, \gamma, \lambda, K, fc = f(\mathbf{x}(1))$ 
02 Para  $(k = 1, \dots, K)$  {
03      $\mathbf{u}(k) = 2 * \text{aleatorio}(N) - 1$ ;  $\mathbf{u}(k) = \mathbf{u}(k) / \|\mathbf{u}(k)\|$ 
04      $\Delta \mathbf{x}(k) = \lambda * \left[ \beta \frac{\mathbf{z}(k)}{\|\mathbf{z}(k)\|} + (1-\beta) * \mathbf{u}(k) \right]$ 
05     Si  $((f(\mathbf{x}(k)) + \Delta \mathbf{x}(k)) < fc)$  {
06          $\mathbf{x}(k+1) = \mathbf{x}(k) + \Delta \mathbf{x}(k)$ 
07          $fc = f(\mathbf{x}(k+1))$ 
08          $\mathbf{z}(k+1) = \gamma * \mathbf{z}(k) + (1-\gamma) * \mathbf{u}(k)$ 
09          $\lambda = 1.2 * \lambda$ 
10     }
11     Sino {
12          $\lambda = 0.9 * \lambda$ 
13         si  $(\lambda < 0.1)$ ,  $\lambda = 0.1$ 
14     }
15 }
```

Figura 3. Algoritmo Búsqueda Repetitiva

Fuente: elaboración propia

por el usuario en el algoritmo original, por valores generados usando un mapa caótico; en esta investigación se usa la parábola logística definida en (1). De la línea 03 a la línea 06 de la figura 4 se introduce la modificación propuesta. En las líneas 04 y 06 se introducen condicionales para verificar que las variables  $\beta$  y  $\gamma$  no tomen valores que generen un ciclo periódico.

### 3. RESULTADOS OBTENIDOS Y DISCUSIÓN

Para analizar el comportamiento del algoritmo propuesto, se utilizaron cuatro funciones de prueba que tienen un único mínimo global. En la tabla 1, se presenta la definición de cada función, la ubicación del óptimo global, el valor de la función en el óptimo global, y el rango de búsqueda para cada una de las funciones utilizadas.

En este estudio, se realizaron 50 corridas con puntos de arranque generados aleatoriamente en el rango de búsqueda definido en la tabla 1 para cada función. Se realizaron corridas para  $N = 10, 20$  y  $30$  dimensiones. Cada corrida se limitó a un número máximo de iteraciones, dado por la siguiente ecuación:

$$K = 200 * N \quad (5)$$

Para el caso del algoritmo original (RRS), se tomó el conjunto de los mejores valores de  $\gamma$  y  $\beta$  para cada función de prueba por medio de un proceso de tanteo. Para el caso del algoritmo modificado (RRS caótico), los parámetros se hallaron con el mapa caótico (1).

```

01 inicializar  $\mathbf{x}(1), \beta, \gamma, \lambda, K, fc = f(\mathbf{x}(1))$ 
02 Para ( $k = 1, \dots, K$ ) {
03      $\beta = 4 * \beta * (1 - \beta)$ 
04     Si ( $\beta \in \{0.0, 0.25, 0.5, 0.75, 1.0\}$ ),  $\beta = aleatorio(1)$ 
05      $\gamma = 4 * \gamma * (1 - \gamma)$ 
06     Si ( $\gamma \in \{0.0, 0.25, 0.5, 0.75, 1.0\}$ ),  $\gamma = aleatorio(1)$ 
07      $\mathbf{u}(k) = 2 * aleatorio(n) - 1$ ;  $\mathbf{u}(k) = \mathbf{u}(k) / \|\mathbf{u}(k)\|$ 
08      $\Delta \mathbf{x}(k) = \lambda * \left[ \beta \frac{\mathbf{z}(k)}{\|\mathbf{z}(k)\|} + (1 - \beta) * \mathbf{u}(k) \right]$ 
09     Si ( $(f(\mathbf{x}(k)) + \Delta \mathbf{x}(k)) < fc$ ) {
10          $\mathbf{x}(k+1) = \mathbf{x}(k) + \Delta \mathbf{x}(k)$ 
11          $fc = f(\mathbf{x}(k+1))$ 
12          $\mathbf{z}(k+1) = \gamma * \mathbf{z}(k) + (1 - \gamma) * \mathbf{u}(k)$ 
13          $\lambda = 1.2 * \lambda$ 
14     }
15     Sino {
16          $\lambda = 0.9 * \lambda$ 
17         Si ( $\lambda < 0.1$ ),  $\lambda = 0.1$ 
18     }
19 }
```

Figura 4. Algoritmo Búsqueda Repetitiva Caótico

Fuente: elaboración propia

Tabla 1. Funciones de prueba utilizadas

Nombre	Definición	$\mathbf{x}_{opt}$	$f(\mathbf{x}_{opt})$	Rango de búsqueda
Rosenbrock	$f(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^N \left[ 100(x(i)_2 - x(i-1))^2 + (x(i) - 1)^2 \right]$	(1, 1, ..., 1)	0	$-5 \leq x(i) \leq 10$
Parabaloide	$f(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^N x(i)^2$	(0, 0, ..., 0)	0	$-5,2 \leq x(i) \leq 5,12$
Schwefel 1.2	$f(\mathbf{x}) = \sum_{j=1}^N \left( \sum_{i=1}^j x(i) \right)^2$	(0, 0, ..., 0)	0	$-100 \leq x(i) \leq 100$
Schwefel 2.22	$f(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^N  x(i)  + \prod_{i=1}^N  x(i) $	(0, 0, ..., 0)	0	$-10 \leq x(i) \leq 10$

Fuente: elaboración propia

En la tabla 2 se presentan los resultados obtenidos al aplicar el algoritmo RRS y el algoritmo RRS caótico a las funciones de prueba mencionadas anteriormente. La columna “Mejor valor  $f$ ” es el menor valor encontrado para la función objetivo en las 50 corridas realizadas. La columna “Valor promedio  $f$ ” es el valor esperado de los puntos de mínima encontrados en cada una de las 50 corridas. “Desviación estándar” es la desviación estándar de los puntos de mínima encontrados.

Para casi todos los casos considerados, el algoritmo propuesto fue capaz de encontrar un óptimo global de mejor calidad que el obtenido usando RRS. Igualmente, el algoritmo propuesto converge a mejores puntos que el RSS, lo que se evidencia en un mejor valor del promedio de  $f()$ . Finalmente, la dispersión de los puntos obtenidos es mucho más baja que la obtenida para el RSS, confirmado la conclusión anterior.

#### 4. CONCLUSIONES

En este artículo se presentó una nueva metodología de optimización llamada “Búsqueda Aleatoria Repetitiva basada en caos”, desarrollada a partir de un método estocástico directo y mapas caóticos. De los resultados presentados se concluye que la metodología propuesta converge a mejores puntos óptimos que la búsqueda aleatoria repetitiva tradicional, para los ejemplos presentados. La ventaja del método propuesto es que evita que el usuario fije los parámetros del algoritmo, ya que estos evolucionan dinámicamente al introducir el mapa caótico.

Como un trabajo a futuro, es necesario evaluar el desempeño del algoritmo ante el uso de otros mapas caóticos, e incluso, si los parámetros de la técnica se muestrean aleatoriamente en cada iteración usando simulación de Monte Carlo; igualmente, es necesario investigar esquemas alternativos para el cálculo de (tamaño de paso), como por ejemplo, simularlo por medio de un mapa logístico como se está haciendo con  $\gamma$  y  $\beta$ .

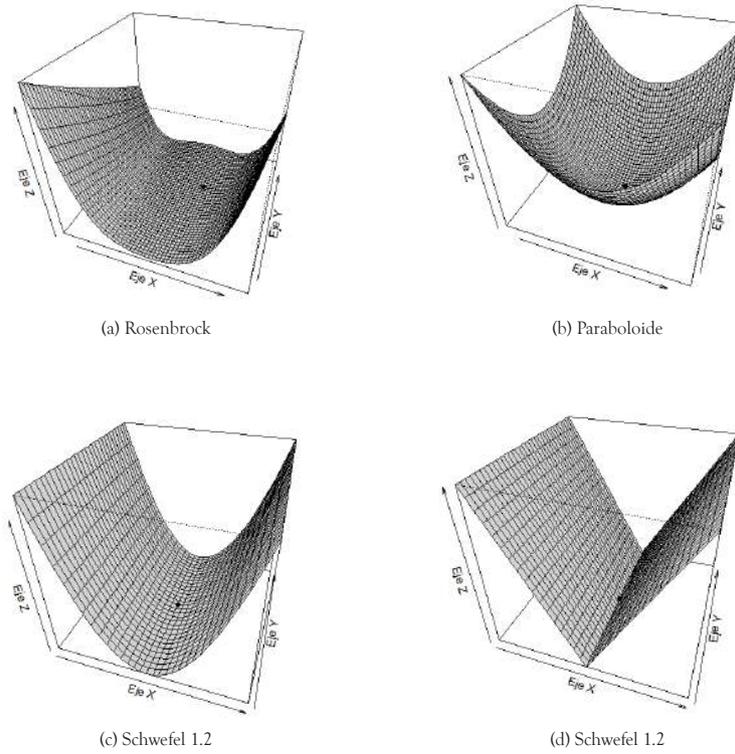


Figura 5. Funciones de prueba utilizadas

Fuente: elaboración propia.

Tabla 2. Comparación de algoritmos

Función estándar	N	Algoritmo	Mejor valor f	Valor promedio f	Desviación
Paraboloid (2)	10	RRS	$1,95 \times 10^{-3}$	7,3515	32,4525
		Este estudio	$1,23 \times 10^{-3}$	$2,35 \times 10^{-3}$	$0,64 \times 10^{-3}$
	20	RRS	$4,86 \times 10^{-3}$	4,4449	14,8418
		Este estudio	$3,59 \times 10^{-3}$	$5,81 \times 10^{-3}$	$0,89 \times 10^{-3}$
	30	RRS	0,0201	14,7276	74,5019
		Este estudio	$6,32 \times 10^{-3}$	$8,54 \times 10^{-3}$	$1,22 \times 10^{-3}$
Rosenbrock (3)	10	RRS	0,5789	1933,1601	11359,7011
		Este estudio	0,7244	19,3005	33,0989
	20	RRS	5,8332	4019,0818	20459,2609
		Este estudio	1,9284	32,9521	56,0820
	30	RRS	17,4186	25088,2809	160443,3000
		Este estudio	0,9373	35,5319	40,8751
Schwefel 1.2 (4)	10	RRS	$3,84 \times 10^{-11}$	0,0173	0,0752
		Este estudio	$8,96 \times 10^{-17}$	$1,00 \times 10^{-11}$	$4,29 \times 10^{-11}$
	20	RRS	$1,12 \times 10^{-10}$	151,7981	1073,3701
		Este estudio	$9,39 \times 10^{-18}$	$2,42 \times 10^{-13}$	$5,39 \times 10^{-13}$

Función estándar	N	Algoritmo	Mejor valor f	Valor promedio f	Desviación
	30	RRS	$3,94 \times 10^{-12}$	3,8241	21,4629
		Este estudio	$4,32 \times 10^{-20}$	$2,08 \times 10^{-13}$	$6,60 \times 10^{-13}$
Schwefel 2.22 (5)	10	RRS	0,5372	48,9967	42,0457
		Este estudio	0,8418	17,9456	18,4893
	20	RRS	28,9204	235,1219	188,9754
		Este estudio	4,6004	74,0114	64,0214
	30	RRS	40,2821	526,5816	363,8531
		Este estudio	9,7507	274,1472	204,1159

Fuente: elaboración propia

## REFERENCIAS

- [1] Z. Michalewicz, *Genetic Algorithms + Data Structures = Evolution Programs*, 3rd revised and extended ed., Springer-Verlag, 1996.
- [2] M. J. D., Powell, "An efficient method for finding the minimum of a function of several variables without calculating derivatives", *Computer Journal*, vol. 7, pp. 155-162, 1964.
- [3] J. Matyas, "Random optimization", *Automation Remote Control*, vol. 26, pp. 246-253, 1965.
- [4] R. Hooke. and T. A. Jeeves, (1966) Direct search of numerical and statistical problems", *Journal of the ACM*, vol. 8, pp. 212-229, 1966.
- [5] J. A. Nelder and R. Mead, "A simplex method for function minimization", *Computer Journal*, vol. 7, pp. 308-313, 1965.
- [6] R. J. Kelly and R.F. Wheeling, *A digital computer program for optimizing nonlinear functions*, Mobil Oil Copr. Research dept., Central Research Dev., Princeton, N,J, July 1962
- [7] C.A. Floudas, and P. M. Pardalos, editors. *Recent advances in global optimization*. Princeton, NJ: Princeton University Press; 1992.
- [8] R. Horst and P. M. Pardalos, editors. *Handbook of global optimization*. Dordrecht: Kluwer Academic Publishers; 1995.
- [9] P.M. Pardalos and M. G. C. Resende, editors. *Handbook of Applied Optimization*. Oxford University Press, New York, 2002.
- [10] D. Himmelblau, *Applied nonlinear optimization*. New York, U. S.: McGraw Hill, 1972.
- [11] D. E. Rumelhart and J. L. McClelland, *Parallel Distribution Processing: Explorations in the Microstructure of Cognition*. Vol. 1: Foundations, MIT Press, Cambridge, MA, USA, 1986.
- [12] B. Li and W.-S. Jiang, "Chaos optimization method and its application", *Control Theory and Application*, vol. 14, n.º 4, pp. 613-615, 1997.
- [13] B. Li and W.-S. Jiang, "Optimizing complex function by chaos search", *Cybernetics and Systems*, vol. 29, n.º 4, pp. 409-419, 1998.
- [14] C. Choi and J. J. Lee, "Chaotic local search algorithm", *Artificial Life and Robotics*, vol. 2, n.º 1, pp. 41-47, 1998.
- [15] M. S. Tavazoei and M. Haeri, M. "An optimization algorithm based on chaotic behavior and fractal nature", *Journal of Computational and Applied Mathematics*, vol. 206, n.º 2, pp. 1070-1081, 2007.
- [16] D. Yang, G. Li and G. Cheng, "On the efficiency of chaos optimization algorithms for global optimization", *Chaos, Solitons and Fractals*, vol. 34, pp. 1366-1375, 2007.
- [17] R. Caponetto, L. Fortuna, S. Fazzino and M. G. Xibilia, "Chaotic sequences to improve the performance of evolutionary algorithms", *IEEE Transactions on Evolutionary Computation*, vol. 7, n.º 3, pp. 289-304, 2003.
- [18] S.S: Liu and Z. J. Hou, "Weighted gradient direction based chaos optimization algorithm for nonlinear programming problem", In: *Proceedings of the Fourth World Congress on Intelligent Control and Automation*, vol. 3, pp. 1779-1783, 2002.
- [19] F. Fazayeli, L. Wang and W. Liu, "Back-propagation with chaos", In: *Proceedings of the IEEE International Conference on Neural Network and Signal Processing (IC-NNSP2008)*, pp. 5-8, 2008.
- [20] S. H. Strogatz, *Nonlinear dynamics and chaos*. Massachusetts: Perseus Publishing, 2000

- [21] L. Chen and K. Aihara “Globally Searching Ability of Chaotic Neural Networks”, *IEEE Transactions on Circuits and Systems- I: Fundamental Theory and Applications*, vol. 46, n.º 8, pp. 974-993, 1999.
- [22] I. Tokuda, K. Aihara and T. Nagashima, “Adaptive annealing for chaotic optimization”, *Physical Review E*, vol. 58, n.º 4, pp. 5157-5160, 1998.
- [23] Y. Yong, S. Wanxing and W. Sunan, “Study of chaos genetic algorithms and its application in neural networks”. In: *Proceedings of the IEEE Region 10 Conference on Computers, Communications, TENCON '02*, vol. 1, 232-235, 2002.
- [24] R. Qi, F. Qian, S. Li and Z. Wang, “Chaos-Genetic Algorithm for Multiobjective Optimization”, *Proc. Intelligent Control and Automation WCICA*, vol. 1, pp. 1563 -1566, 2006.
- [25] L. Shengsong, H. Zhijian and W. Min, “A hybrid algorithm for optimal power flow using the chaos optimization and the linear interior point algorithm”, *Proceedings of the International Conference on Power System Technology*, vol. 2, pp. 793-797, 2002.
- [26] M. J. Ji and H. W. Tang, “Application of chaos in simulated annealing”, *Chaos, Solitons & Fractals*, vol. 21, pp. 933-941, 2004.
- [27] B. Liu, L. Wang, H. Y. Yin, F. Tang and D.X. Huang, “Improved particle swarm optimization combined with chaos”. *Chaos, Solitons & Fractals*, vol. 25, n.º 5, pp. 1261-1271, 2005.
- [28] T. Xiang, X. Liao and K. Wong, “An improved particle swarm optimization algorithm combined with piecewise linear chaotic map”, *Applied Mathematics and Computation*, vol. 190, n.º 2, pp. 1637-1645, 2007.
- [29] S. Changzhi, C. Zhifei and L. Hongmei, “Chaotic optimization and Taboo search algorithms for design of underwater thruster motor”, *Electrical Machines and Systems, ICEMS 2003, Sixth International Conference on*, vol. 1, n.º 1, pp. 149- 152, 2003.
- [30] J. D. Velásquez, “An Enhanced Hybrid Chaotic Algorithm using Cyclic Coordinate Search and Gradient Techniques”, *Revista de Ingeniería Universidad de los Andes*, vol. 43, pp. 45-53, 2010.
- [31] J. D. Velásquez, “R-chaosoptimiser: an optimiser for unconstrained global nonlinear optimization written in R language for statistical computing”, *Ingeniería e Investigación*, vol. 31, n.º 3, pp. 50-55, 2011.