



A Simulated Annealing Algorithm for Fuzzy Reliability Optimization Model in Series-Parallel and Standby Systems

M. Seyed Esfahani*, M. Hajian Heidary & S. Jaberi

*Mir Mahdi Seyed Esfahani, Associated Professor, Industrial Engineering Department, Amirkabir University of Technology, msesfahani@aut.ac.ir
Mojtaba Hajian Heidary, M.Sc. student, Industrial Engineering Department, Amirkabir University of Technology, mojtabahajian@aut.ac.ir
Saeed Jaberi, M.Sc. student, Industrial Engineering Department, Amirkabir University of Technology, s_jaberi@aut.ac.ir*

Keywords

Fuzzy reliability,
Defuzzification methods,
Reliability optimization,
Simulated annealing algorithm

ABSTRACT

In recent years, reliability as a design characteristic of products has widespread applications in many industries including defense and aerospace industries and became attractive issue. The main aim of reliability engineering is to improve system performance. Use of redundancy components is one of the ways for reliability improvement, although usually it is not possible to gain exact data in this type of systems to determine optimum number of redundancy components. Therefore, fuzzy logic has been introduced for assessing and analyzing the systems. This study presents a mathematical model for optimal allocation of the number of redundant components at each stage of multi-stage systems with structures such as parallel-series and standby to maximize system reliability subjecting to cost and weight constraints; which in this model reliability and cost and weight of each components and cost and weight of system are considered as fuzzy parameters. At last a numerical example regarding to triangular and trapezoidal fuzzy numbers and using different methods for defuzzification is surveyed and value of variables is computed with a simulated annealing meta-heuristic approach and the results are presented.

© 2014 IUST Publication, IJIEPM. Vol. 24, No. 4, All Rights Reserved

*
Corresponding author: Mir Mahdi Seyed Esfahani
Email: msesfahani@aut.ac.ir



ارائه الگوریتم شبیه‌سازی تبرید به منظور بهینه‌سازی قابلیت اطمینان سیستم‌های سری-موازی، k-از-n و جانشینی با پارامترهای فازی

میرمهدي سيد اصفهاني^{*}، مجتبى حاجيان حيدري و سعيد جابری

چکیده:

در دهه‌های اخیر قابلیت اطمینان به عنوان یکی از ویژگی‌های طراحی محصولات در بسیاری از صنایع از جمله صنایع دفاعی و هوافضا کاربردهای بسیاری پیدا کرده و به شدت مورد توجه واقع شده است. هدف اصلی در مهندسی قابلیت اطمینان بهبود عملکرد سیستم در طول زمان می‌باشد. استفاده از سیستم‌های با قطعات مازاد یکی از راه‌های بهبود قابلیت اطمینان است که معمولاً در این نوع سیستم‌ها، دسترسی به اطلاعات دقیق جهت تعیین تعداد بهینه قطعات مازاد همیشه به راحتی امکان پذیر نیست. به همین منظور برای ارزیابی و تجزیه و تحلیل سیستم از منطق فازی استفاده می‌شود. در این مقاله یک مدل ریاضی برای تخصیص بهینه تعداد اجزای مازاد هر مرحله از یک سیستم چند مرحله‌ای با ساختارهای سری-موازی، k-از-n و جانشینی با هدف حداقل‌سازی قابلیت اطمینان سیستم و با توجه به محدودیت‌های وزن و هزینه سیستم ارائه شده که در این مدل قابلیت اطمینان، وزن و هزینه اجزا و نیز وزن و هزینه سیستم، فازی در نظر گرفته شده است. در انتها یک مثال عددی با در نظر گرفتن اعداد فازی مثلثی و دوزنقه‌ای و با استفاده از روش‌های غیرفازی کردن مختلف، بیان شده و مقادیر متغیرها به وسیله الگوریتم فراابتکاری شبیه سازی تبرید محاسبه شده و نتایج ارائه گردیده‌اند. نتایج نشان دادند که ساختار جانشینی، قابلیت اطمینان بالاتری برای سیستم به وجود می‌آورد.

کلمات کلیدی:

قابلیت اطمینان فازی،
غیر فازی کردن،
بهینه سازی قابلیت اطمینان،
الگوریتم شبیه سازی تبرید.

پیشگیرانه و افزایش قابلیت اطمینان قطعات وجود دارد. همچنین استفاده از وسایل یدکی موازی یا جانشینی یکی از موثرترین و شناخته شده ترین راه‌های افزایش قابلیت اطمینان است. (یون و کیم، ۲۰۰۴؛ یوتکین، ۱۹۹۴) در تخصیص قطعات یدکی موازی همه اجزای مازاد به صورت فعلی در سیستم قرار دارند در حالیکه برای عملکرد مناسب حداقل به یکی از آنها نیاز است. این ساختار معمولاً زمانی استفاده می‌شود که سیستم نیاز به عملکرد برای یک دوره طولانی بدون خرابی را داشته باشد در حالیکه در تخصیص قطعات یدکی جانشینی هر یک از اجزای یدکی مازاد در زمانی که جزء فعل دچار خرابی می‌شود شروع به کار می‌کند. هدف از مسئله بهینه‌سازی قابلیت اطمینان، پیدا کردن تعداد بهینه قطعات مازادی است که باید جهت ارضای اهداف مهندسی قابلیت اطمینان در سیستم قرار گیرند. کیم و یوم (۱۹۹۳) طریقه افزایش قابلیت اطمینان اجزای سیستم را بررسی نمودند. ژاؤ و لیو (۲۰۰۳) سیستم‌هایی با قطعات مازاد را در حالت سری و جانشینی با

۱. مقدمه

قابلیت اطمینان به صورت احتمال کارکرد مطلوب یک دستگاه در دوره زمانی معین و تحت شرایط کاری مشخص تعریف می‌گردد؛ [اسمیت، ۱۹۷۶] از این رو به عنوان یکی از ابعاد کیفیت محصول شناخته می‌شود. هدف اصلی مهندسی قابلیت اطمینان بهبود قابلیت اطمینان سیستم است. برای بهبود قابلیت اطمینان سیستم راه‌های متفاوتی همچون کاهش پیچیدگی سیستم، تعمیرات

تاریخ وصول: ۹۰/۶/۹

تاریخ تصویب: ۹۰/۱۲/۱

^{*}نویسنده مسئول مقاله: دکتر میرمهدي سيد اصفهاني، دانشیار دانشکده مهندسی صنایع دانشگاه صنعتی امیرکبیر، msesfahani@aut.ac.ir
مجتبى حاجيان حيدري، دانشجوی کارشناسی ارشد مهندسی صنایع دانشگاه صنعتی امیرکبیر، mojtabahajian@aut.ac.ir
سعید جابری، دانشجوی کارشناسی ارشد مهندسی صنایع دانشگاه صنعتی امیرکبیر، s_jaberi@aut.ac.ir

برنامه‌ریزی ریاضی و الگوریتم ژنتیک حل نمودند. با توجه به مطالعات بسیاری که در زمینه بهینه‌سازی قابلیت اطمینان انجام شده است مقالات محدودی مسئله را در حالت فازی بررسی نموده‌اند که اغلب آن‌ها با استفاده از روش‌های حل دقیق به دنبال حل مسئله در ابعاد کوچک هستند. (ماهapatra، ۲۰۱۱) از آنجا که استفاده کاربردی از روش‌های دقیق در چنین مسائلی محدود به حجم مسئله است لذا روش‌های فرا ابتکاری می‌تواند جایگزینی برای روش‌های دقیق باشد. همچنین یکی از پرکاربردترین ساختارهای سیستمی در صنعت، سیستم‌های چند مرحله‌ای هستند.

این سیستم‌ها شامل اجزای چندگانه یا مراحلی هستند که برای خروجی مناسب سیستم مورد نیازند. (شی و ژو، ۲۰۰۹). در این مقاله مسئله حداکثرسازی قابلیت اطمینان فازی با توجه به محدودیت‌های هزینه و وزن برای انواع سیستم‌های چند مرحله‌ای سری-موازی، k -از- n و جانشینی (به عنوان پرکاربردترین سیستم‌ها) و با استفاده از روش‌های مختلف غیرفازی کردن مدل‌سازی گردیده و با استفاده از الگوریتم فرا ابتکاری شبیه‌سازی تبرید حل شده است. ساختار مقاله بدین صورت است که پس از ارائه مدل ریاضی برای انواع ساختارهادر بخش دوم، در بخش سوم به مفاهیم فازی و روش‌های غیر فازی کردن پرداخته می‌شود و در قسمت چهارم مدل‌های ارائه شده در بخش دوم برای یک مثال عددی آورده شده و سپس مسئله با استفاده از الگوریتم شبیه‌سازی تبرید حل و نتایج ارائه شده است. در بخش پنجم به نتیجه‌گیری و پیشنهادات برای مطالعات آتی پرداخته شده است.

۲. مدل ریاضی

مسائل بهینه‌سازی قابلیت اطمینان در سیستم‌های چند مرحله‌ای در حالت کلی به دو صورت بررسی می‌شوند. گروه اول مسائلی هستند که قابلیت اطمینان اجزای موجود در سیستم را بهینه می‌کنند و گروه دوم به دنبال بهینه سازی تعداد اجزای تخصیصی به هر مرحله از سیستم هستند در حالیکه فرض می‌شود که قابلیت اطمینان اجزای سیستم مشخص است. مدل‌های ارائه شده در این مقاله جزء گروه دوم هستند.

برای یک سیستم n مرحله‌ای که مراحل به صورت سری قرار گرفته‌اند می‌توان قابلیت اطمینان را از طریق اختصاص قطعات یکی (در حالت جانشینی) و یا از طریق اختصاص قطعات مشابه به صورت موازی (در حالت سری-موازی و k -از- n) به هر یک از مراحل افزایش داد. در هر مرحله فرض می‌شود که اجزای یکی و قطعات اصلی سیستم کارکرد یکسان دارند. همچنین فرض می‌شود که عملکرد سیستم در طول دوره عمر مفید مد نظر است، بنابراین طبق منحنی میرایی ارائه شده در شکل ۱، نرخ خرابی در

استفاده از برنامه‌ریزی تصادفی مطالعه کردند. چارلز الگبد و همکاران (۲۰۰۳) یک مسئله بهینه‌سازی قابلیت اطمینان را جهت دستیابی به یک سطح قابلیت اطمینان آرمانی با هدف کمترین هزینه بررسی نمودند. تیلمون و همکاران (۱۹۸۰) مروری جامع بر روی سیستم‌های با قطعات مزاد انجام دادند. پراساد و همکاران (۱۹۹۹) تخصیص بهینه قطعات یکی چند حالت را برای سیستم سری بررسی کردند. کو و پراساد (۲۰۰۰) مروری بر بهینه‌سازی قابلیت اطمینان انجام دادند.

قابلیت اطمینان یک سیستم می‌تواند بر اساس آزمایش و دسترسی به اطلاعات عملیاتی تعیین شود. به طور کلی مسئله بهینه سازی قابلیت اطمینان با این فرض حل می‌شود که قابلیت اطمینان، وزن و هزینه اجزا به صورت قطعی تعیین می‌شوند. گاهی اوقات به علت عدم قطعیت و عدم دقت در تعیین این پارامترها، تخمین مقدار دقیق قابلیت اطمینان در بسیاری از سیستم‌ها مشکل است. (الهواری ۲۰۰۰) لذا به این دلیل مفهوم قابلیت اطمینان فازی مطرح شده است.

مبناً این روش بر اساس کارهای بنیادی بر روی تئوری فازی توسط زاده (۱۹۷۸) و زیمرمن (۲۰۰۱) بنا شده است. کای و همکاران (۱۹۹۱) مفاهیم و کاربردهای قابلیت اطمینان فازی را بیان نمودند. کویت و تکینر-موگلکوک (۲۰۱۱) بهینه‌سازی قابلیت اطمینان در شرایط عدم قطعیت را بررسی نمودند. یاگر (۱۹۸۱) و کافمن و گوبتا (۱۹۸۸) روش‌های مختلفی برای تبدیل اعداد فازی به اعداد قطعی بیان نمودند. ماهapatra و روی (۲۰۱۱) یک مسئله بهینه‌سازی قابلیت اطمینان فازی برای سیستم سری-موازی را با استفاده از الگوریتم برنامه‌ریزی هندسی حل نمودند. مسائل تخصیص قطعات مزاد (بهینه‌سازی قابلیت اطمینان) عموماً به صورت یک برنامه‌ریزی غیرخطی عدد صحیح فرموله می‌شوند که به خاطر مراحل محاسباتی و زمان حل طولانی جهت دستیابی به جواب دقیق جزء مسائل NP-hard می‌باشند. (چرن، ۱۹۹۲) سوب و وون (۱۹۹۹) مسئله بهینه سازی تخصیص مزاد برای یک سیستم سری با محدودیت انتخاب چندگانه را با استفاده از روش شاخه و کران حل نمودند. جن و یون (۲۰۰۶) یک روش مبتنی بر الگوریتم ژنتیک برای بهینه‌سازی قابلیت اطمینان سیستم‌های جانشینی در حالت وابسته به زمان حل نمودند.

کو و همکاران (۱۹۷۸) و ناکاگاوا و میازاکی (۱۹۸۱) مروری بر روش‌های حل مسائل بهینه‌سازی قابلیت اطمینان را انجام دادند. احمدی زر و سلطان پناه (۲۰۱۱) یک مسئله بهینه‌سازی قابلیت اطمینان سیستم سری با محدودیت بودجه و انتخاب‌های چندگانه را با استفاده از الگوریتم کلونی مورچگان حل نمودند. ابراهیم پور و شیخ علیشاهی (۲۰۱۱) یک مسئله بهینه سازی تخصیص قطعات مزاد در حالت فازی را برای یک سیستم k -از- n با استفاده از

t : دوره عملکرد سیستم

N : تعداد کل مراحل سیستم

λ_i : نرخ خرابی فازی هر قطعه

C_s : تابع هزینه سیستم

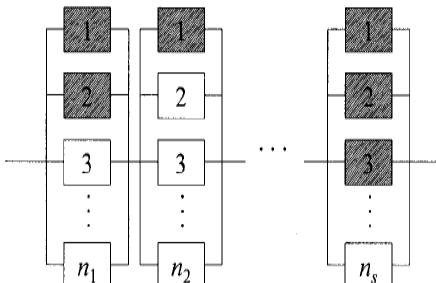
\tilde{C}_i : هزینه فازی هر قطعه در مرحله i ام

\tilde{C} : بودجه کل در دسترس در حالت فازی

در مدل بیان شده از آنجا که قابلیت اطمینان هر جزء در طول عمر مفید خود که نرخ خرابی ثابت است در نظر گرفته شده در نتیجه توزیع طول عمر نمایی می‌باشد. همانطور که قبلًا بیان شد در بسیاری از کاربردهای عملی دسترسی به اطلاعات دقیق ممکن نیست لذا در این مدل‌ها پارامترهای هزینه، وزن و نرخ خرابی فازی در نظر گرفته می‌شوند. همچنین همانطور که از مدل معلوم است متغیری که با حل این مدل بهینه می‌شود n_i ، یعنی تعداد قطعات مازاد در هر مرحله است.

۲-۲. حالت k -از- n

گاهی اوقات برای عملکرد مناسب سیستم در یک مرحله نیاز به عملکرد مطلوب حداقل k جزء از n جزء را داریم. شکل ۳ به صورت شماتیک این سیستم را نمایش می‌دهد.



شکل ۳. شمای کلی یک سیستم k -از- n

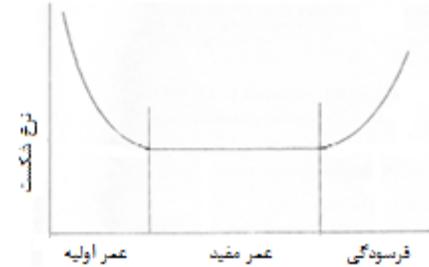
از طرفی سیستم سری-موازی یک حالت خاص از سیستم k -از- n است. از آنجا که سیستم k -از- n در بسیاری از کاربردهای عملی مورد استفاده قرار می‌گیرد لذا در ادامه به بررسی این سیستم می‌پردازیم. قابلیت اطمینان هر مرحله از سیستم برابر است با احتمال اینکه تعداد اجزای فعال بزرگتر یا مساوی k است.

$$R(k,n) = \sum_{i=k}^n \binom{n}{i} p^i q^{n-i} \quad (5)$$

که در آن p احتمال کارکرد سیستم بدون خرابی (قابلیت اطمینان سیستم) و q احتمال خرابی آن است. مدل ریاضی این ساختار در حالت فازی به صورت زیر در می‌آید:

$$\text{Max } \tilde{R}_s(t, n_1, n_2, \dots, n_N) =$$

این بازه زمانی ثابت است. در ادامه ساختارهای سیستم سری-موازی، k -از- n و جانشینی مورد بررسی قرار گرفته و مدل ریاضی آنها در حالت فازی ارائه می‌شود.



شکل ۱. منحنی میرایی

۲-۱. حالت سری-موازی

در این سیستم همه قطعات در هر مرحله به صورت موازی و همزمان در حال انجام کار هستند و خرابی سیستم زمانی اتفاق می‌افتد که همه اجزا در حداقل یک مرحله، دچار شکست شوند. مدل ریاضی فازی این حالت به صورت زیر است:

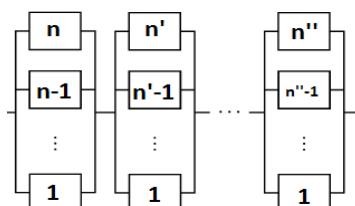
$$\begin{aligned} \text{Max } \tilde{R}_s(t, n_1, n_2, \dots, n_N) &= \prod_{i=1}^N \left\{ 1 - (1 - \tilde{R}_i)^{\frac{n_i}{\lambda_i t}} \right\} \\ &= \prod_{i=1}^N \left\{ 1 - (1 - e^{-\lambda_i t})^{\frac{n_i}{\lambda_i t}} \right\} \end{aligned} \quad (1)$$

$$\tilde{C}_s(t, n_1, n_2, \dots, n_N) = \sum_{i=1}^N \tilde{C}_i n_i \leq \tilde{C} \quad (2)$$

$$\tilde{W}_s(t, n_1, n_2, \dots, n_N) = \sum_{i=1}^N \tilde{W}_i n_i \leq \tilde{W} \quad (3)$$

$$n_i \geq 0, \text{integer} \quad \text{for } i = 1, 2, \dots, N \quad (4)$$

سیستم سری-موازی به عنوان یک ساختار رایج کاربرد زیادی در طراحی دارد. این سیستم به صورت شماتیک در شکل ۲ نشان داده شده است.



شکل ۲. شمای کلی یک سیستم سری-موازی

پارامترهای مدل به شرح زیر می‌باشند:
 R_s : تابع قابلیت اطمینان سیستم که تابعی از زمان و تعداد قطعات یدکی هر مرحله می‌باشد.

$$\begin{aligned} \text{Max } & \tilde{R}_s(t, n_1, n_2, \dots, n_N) = \\ & \prod_{i=1}^N \left(\sum_{j=0}^{n_i} \frac{\binom{n_i}{j} e^{-\lambda_i t} (\lambda_i t)^j}{j!} \right) \end{aligned} \quad (10)$$

Subject to:

$$\tilde{C}_s(t, n_1, n_2, \dots, n_N) = \sum_{i=1}^N \tilde{C}_i n_i \leq \tilde{C} \quad (11)$$

$$\tilde{W}_s(t, n_1, n_2, \dots, n_N) = \sum_{i=1}^N \tilde{W}_i n_i \leq \tilde{W} \quad (12)$$

$$n_i \geq 0, \text{integer} \quad \text{for } i = 1, 2, \dots, N \quad (13)$$

۳. مفاهیم فازی و روش‌های غیر فازی کردن

طبق تعریف زاده (۱۹۷۸) یک مجموعه فازی توسط یک تابع عضویت تعریف می‌شود که درجه تعلق هر عضو از مجموعه مرجع را به آن مجموعه نشان می‌دهد؛ یک عدد فازی تعمیم یافته به صورت $\tilde{A} = (a_1, a_2, a_3, a_4, w)$ تعریف می‌شود که در آن تابع عضویت به صورت زیر است:

$$\mu_{\tilde{A}}(x) = \begin{cases} 0 & x < a_1 \\ w & a_2 < x < a_3 \\ 0 & x > a_4 \end{cases} \quad (14)$$

که در آن $\mu_{\tilde{A}}$ تابع عضویت عددی فازی \tilde{A} و اعداد a_1, a_2, a_3, a_4 اعدادی حقیقی و w مقداری بین صفر و یک می‌باشد. از بین اعداد فازی تعمیم یافته دو دسته کاربردی تر آن یعنی اعداد تعمیم یافته مثلثی و ذوزنقه‌ای که تابع عضویت آنها به صورت زیر است در این مقاله به عنوان داده‌های ورودی در نظر گرفته می‌شود.

$$\mu_{\tilde{A}_{CTFN}}(x) = \begin{cases} w \frac{x-a_1}{a_2-a_1} & a_1 < x < a_3 \\ w \frac{a_4-x}{a_4-a_2} & a_2 < x < a_4 \\ 0 & \text{o.w.} \end{cases} \quad (15)$$

$$\mu_{\tilde{A}_{CTTFN}}(x) = \begin{cases} w \frac{x-a_1}{a_2-a_1} & a_1 < x < a_3 \\ w & a_2 < x < a_3 \\ w \frac{a_4-x}{a_3-a_2} & a_3 < x < a_4 \end{cases} \quad (16)$$

معادله (۱۵) تابع عضویت عمومی اعداد فازی مثلثی و معادله (۱۶) تابع عضویت عمومی اعداد فازی ذوزنقه‌ای را نشان می‌دهد. همچنین مقدار w درجه اطمینان تصمیم گیرنده را در مورد، نظر ارائه شده بیان می‌کند. از آنجا که کار کردن با اعداد فازی نامفهوم است پارامترهای فازی مدل ریاضی قابلیت اطمینان بیان شده در قسمت قبلی را با استفاده از روش‌های مختلف غیر فازی کردن تبدیل به اعداد دقیق می‌کنیم. دو روش از مجموعه روش‌های غیر فازی کردن که کاربرد بسیاری در مقالات دارند (یاگر (۱۹۸۱)

$$\begin{aligned} & \prod_{i=1}^N \sum_{j=k}^{n_i} \binom{n_i}{j} R_i^j (1-R_i)^{n_i-j} \\ & = \prod_{i=1}^N \sum_{j=k}^{n_i} \binom{n}{j} (e^{-\lambda_i t})^j (1 - e^{-\lambda_i t})^{n_i-j} \end{aligned} \quad (6)$$

Subject to:

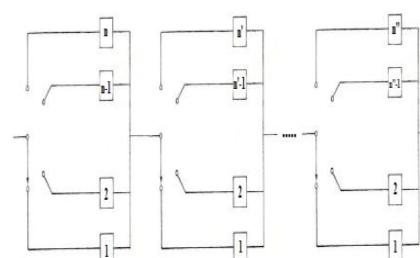
$$\begin{aligned} \tilde{C}_s(t, n_1, n_2, \dots, n_N) \\ = \sum_{i=1}^N \tilde{C}_i n_i \leq \tilde{C} \end{aligned} \quad (7)$$

$$\begin{aligned} \tilde{W}_s(t, n_1, n_2, \dots, n_N) \\ = \sum_{i=1}^N \tilde{W}_i n_i \leq \tilde{W} \end{aligned} \quad (8)$$

$$n_i \geq 0, \text{integer} \quad \text{for } i = 1, 2, \dots, N \quad (9)$$

۳-۲. حالت جانشینی

در بسیاری از سیستم‌ها برای ارتقای سطح قابلیت اطمینان می‌توان قطعات یدکی را به صورت آماده به کار در هر مرحله نگه داشت تا به محض خراب شدن قطعه اصلی، بلاfaciale قطعه یدکی وارد سیستم شود. شکل ۴ یک ساختار جانشینی را نشان می‌دهد. واضح است که در این نوع ساختار، دیگر نیازی به فرض استقلال قطعات اصلی و یدکی از یکدیگر نمی‌باشد. (اسمیت، ۱۹۰۰)



شکل ۴. شماتیکی از یک سیستم جانشینی چند مرحله‌ای

از آنجا که در این مدل، عملکرد سیستم در طول دوره عمر مفید اجزاء مدنظر می‌باشد، نرخ خرابی ثابت در نظر گرفته شده است و در نتیجه توزیع طول عمر هر قطعه از توزیع نمایی پیروی می‌کند. لذا توزیع طول عمر هر مرحله از سیستم از توزیع گاما پیروی می‌کند. در زیر مدل ریاضی این ساختار با فرض اینکه قابلیت اطمینان قطعات یدکی در زمان بیکاری خود و همچنین قابلیت اطمینان عمل سوئیچینگ ۱۰۰ درصد می‌باشد، ارائه شده است.

$$\hat{A}_{GFTN} = \frac{w}{4} (a_1 + 2a_2 + a_3) \quad (19)$$

$$\hat{A}_{GTrFN} = \frac{w}{4} (a_1 + a_2 + a_3 + a_4) \quad (20)$$

۴. مثال عددی

۱-۴. داده‌های ورودی

در این قسمت یک مثال عددی برای مدل ارائه شده در هر سه حالت سری-موازی، n -از- k و جانشینی را مورد بررسی قرار می‌دهیم. مقادیر پارامترهای فازی در نظر گرفته شده برای این مثال در جداول ۱ و ۲ ارائه شده است.

جدول ۱ مقادیر ورودی (وزن، هزینه و نرخ خرابی) برای مدل با استفاده از اعداد فازی مثلثی و جدول ۲ مقادیر ورودی مدل (وزن، هزینه و نرخ خرابی) با استفاده از اعداد فازی ذوزنقه‌ای را نشان می‌دهد.

و کافمن و گوپتا (۱۹۸۸) در زیر بطور مختصر توضیح داده شده است.

۱) روش مرکز ثقل: در این روش توسط روابط (۱۸) و (۱۷) مرکز ثقل عدد فازی (\tilde{A}) به عنوان عددی دقیق برای پارامتر در نظر گرفته می‌شود. در روش مرکز ثقل، غیر فازی کردن GTFN و GTrFN به مقدار w بستگی ندارد.

$$\hat{A}_{GFTN} = \frac{1}{3} (a_1 + a_2 + a_3) \quad (17)$$

$$\hat{A}_{GTrFN} = \frac{1}{3} \frac{a_4^2 + a_3^2 - a_2^2 - a_1^2 + a_4 a_3 - a_2 a_1}{a_4 + a_3 - a_2 - a_1} \quad (18)$$

۲) روش میانگین برش a : در این روش برای غیر فازی کردن اعداد فازی مثلثی و ذوزنقه‌ای از روابط (۲۰-۱۹) استفاده می‌گردد.

جدول ۱. مقادیر فازی (اعداد مثلثی) نرخ خرابی، وزن و هزینه اجزا و سیستم

	هزینه	وزن	نرخ خرابی
۱	(۱، ۱، ۱۵، ۱، ۳; w)	(۰، ۹۵، ۱، ۱، ۲; w)	(۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲۲، ۰، ۰۰۲۹; w)
۲	(۲، ۲، ۲، ۵; w)	(۰، ۹، ۰، ۹۵، ۱، ۵; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۲۹، ۰، ۰۰۵; w)
۳	(۳، ۳، ۳، ۶; w)	(۰، ۹، ۱، ۱، ۳; w)	(۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲۲، ۰، ۰۰۳۵; w)
۴	(۴، ۴، ۴، ۸; w)	(۰، ۹۵، ۱، ۲، ۱، ۵; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۲۲، ۰، ۰۰۲۹; w)
۵	(۱، ۱، ۴، ۱، ۸; w)	(۰، ۹، ۱، ۱۵، ۱، ۳; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۲۹، ۰، ۰۰۳۵; w)
۶	(۲، ۲، ۳۵، ۲، ۷; w)	(۰، ۹۵، ۱، ۱، ۴; w)	(۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲۲، ۰، ۰۰۴۳; w)
۷	(۳، ۳، ۱۵، ۳، ۳; w)	(۱، ۱، ۲، ۱، ۵; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲۹; w)
۸	(۴، ۴، ۲، ۴، ۶; w)	(۰، ۹، ۱، ۱، ۱، ۴; w)	(۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲۲، ۰، ۰۰۴۳; w)
۹	(۵، ۵، ۲، ۵، ۴; w)	(۰، ۹۵، ۱، ۱، ۱، ۳; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۲۹، ۰، ۰۰۳۵; w)
۱۰	(۵، ۵، ۳۵، ۵، ۷; w)	(۰، ۹، ۱، ۱، ۱، ۲; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۴۳; w)
سیستم	(۱۲۵، ۱۳۷، ۵، ۱۵۰; w)	(۶۵، ۸۰، ۹۵; w)	

جدول ۲. مقادیر فازی (اعداد ذوزنقه‌ای) نرخ خرابی، وزن و هزینه اجزا و سیستم

	هزینه	وزن	نرخ خرابی
۱	(۱، ۱، ۱۵، ۱، ۲، ۱، ۳; w)	(۰، ۹۲، ۰، ۹۸، ۱، ۱، ۳; w)	(۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲۲، ۰، ۰۰۲۹، ۰، ۰۰۳۵; w)
۲	(۲، ۲، ۲، ۴، ۲، ۶; w)	(۰، ۹۵، ۰، ۹۸، ۱، ۲، ۱، ۴; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۳۵، ۰، ۰۰۵; w)
۳	(۳، ۳، ۲، ۳، ۳۵، ۳، ۵; w)	(۰، ۹۴، ۱، ۱، ۲، ۱، ۳; w)	(۰، ۰۰۱۷، ۰، ۰۰۲۲، ۰، ۰۰۳۱، ۰، ۰۰۴۳; w)
۴	(۴، ۴، ۲۵، ۴، ۴، ۴، ۶; w)	(۰، ۹۵، ۰، ۹۸، ۱، ۱، ۲; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲۵، ۰، ۰۰۳۳; w)
۵	(۱، ۱، ۲، ۱، ۳، ۱، ۶; w)	(۰، ۹، ۱، ۱، ۲، ۱، ۴; w)	(۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲، ۰، ۰۰۳۳، ۰، ۰۰۳۸; w)
۶	(۲، ۲، ۱۵، ۲، ۳، ۲، ۴; w)	(۰، ۹۵، ۱، ۱، ۱، ۱، ۳; w)	(۰، ۰۰۱۵، ۰، ۰۰۲، ۰، ۰۰۳۰، ۰، ۰۰۳۵; w)
۷	(۳، ۳، ۱۵، ۳، ۲، ۳، ۳; w)	(۰، ۹، ۱، ۱، ۱، ۱، ۲; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۲، ۰، ۰۰۳۴، ۰، ۰۰۴۶; w)
۸	(۴، ۴، ۲، ۴، ۳۵، ۴، ۴; w)	(۰، ۹۵، ۱، ۱، ۱۵، ۱، ۳; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲۵، ۰، ۰۰۳۳; w)
۹	(۵، ۵، ۲، ۵، ۴، ۵، ۵; w)	(۰، ۹۵، ۱، ۱، ۱۵، ۱، ۲; w)	(۰، ۰۰۱۵، ۰، ۰۰۲۲، ۰، ۰۰۲۹، ۰، ۰۰۵; w)
۱۰	(۵، ۵، ۱، ۵، ۳، ۵، ۴; w)	(۰، ۹، ۰، ۹۸، ۱، ۱، ۳; w)	(۰، ۰۰۱، ۰، ۰۰۱۶، ۰، ۰۰۲۵، ۰، ۰۰۴۳; w)
سیستم	(۱۲۵، ۱۳۵، ۱۴۵، ۱۵۵; w)	(۶۵، ۷۵، ۸۰، ۹۵; w)	

جدول ۳. مقادير k در هر يك از زير سيسitemها

k	۱	۲	۳	۴	۵	۶	۷	۸	۹	۱۰
	۱	۲	۲	۳	۲	۲	۳	۲	۱	۲

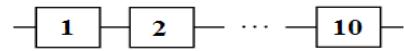
به دليل NP-hard بودن مسائل تخصيص قطعات مزاد (چرن، ۱۹۹۲) و به خاطر مراحل محاسباتي و زمان حل طولانيجهت دستيابي به جواب دقiq، با استفاده از روش‌های فرا ابتکاري به حل مسئله می‌پردازيم.

۴-۲. الگوريتم شبیه سازی تبرید پیشنهادی
 تاکنون روش‌های فرا ابتکاري بسياری با خصوصيات متفاوت به وجود آمدند. گاهی اوقات رسيدن به جواب دقiq به دليل محدوديت‌های زمانی و حافظه‌اي ممکن نیست. از اين رو برای جبران نقطه ضعف روش‌های ابتکاري، روش‌های فرا ابتکاري با استفاده از جستجوی هدایت شده فضای جواب برای رسيدن به جواب‌های نزديك به بهينه توسعه داده شده‌اند. در سال‌های اخير از اين روش‌ها برای حل مسائل طراحی قابلیت اطمینان استفاده زیادي شده است. شبیه‌سازی تبرید، توسط کرك پاتریک و همکاران، ۱۹۸۳ و سري، ۱۹۸۵ به عنوان جايگزيني برای جستجوی محلی، يك روش احتمالي کلى برای حل مسائل بهينه‌سازی است. تكنيك تبرید تدریجي، در عمل برای رسيدن به حالتی که در آن ماده جامد، به خوبی مرتب و انرژي آن کميته شده باشد، استفاده می‌شود. اين تكنيك شامل قرار دادن ماده در دمای بالا و سپس کم کردن تدریجي اين دماس است. در هر تکرار از اين روش به منظور جلوگيری از افتادن در دام بهينه محلی، احتمال رفتن به جواب بدتر نيز وجود دارد. در اين مقاله برای حل مسئله تخصيص قطعات مزاد، از يك الگوريتم شبیه‌سازی تبرید که جواب اوليه و پارامترهای دمایي آن (دمای اوليه، دمای نهايی، نرخ سرد کردن و معیار توقف) تعليم شده‌اند، استفاده شده است. در اين الگوريتم از يك بردar سطري ده تايی که هر ستون نشان دهندهٔ تعداد قطعات مزاد تخصيص داده شده به هر زير سيسitem است، برای نشان دادن ساختار جواب استفاده می‌گردد. همچنين برای ايجاد جواب‌های همسایه از بردارهای سطري که هر ستون آن يكی از اعداد صفر، يك و منهای است استفاده می‌گردد، به گونه‌اي که با ايجاد تصادفي يك بردar سطري آن را با بردar جواب فلی جمع نموده و به يك جواب جديد می‌رسیم که هر درایه آن حداکثر يك واحد با جواب قبلی تفاوت دارد. در اين الگوريتم از مکانیزم سرد کردن هندسى استفاده شده است.

۴-۳. نتائج

برای حل مسئله در نظر گرفته شده در اين مثال از دو روش غيرفازی کردن ميانه و برش آلفا (با مقادير ۰,۰,۵، ۰,۰,۸ و ۱

در تمامی مدل‌ها فرض می‌شود قابلیت اطمینان برای يك دوره ۱۰۰ ساعته بررسی می‌شود. ابتدا حالت سري-موازي را بررسی و فرض می‌کنيم يك سيسitem سري مانند شكل ۵ داريم:



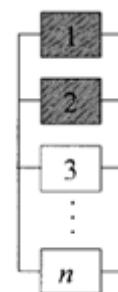
شكل ۵. سيسitem سري شامل ۱۰ جزء

برای تقويت قابلیت اطمینان هر يك از اجزای اين سيسitem، اجزايی را به صورت موازي با هر يك اجزاي موجود قرار می‌دهيم. بنابراین يك سيسitem سري-موازي چند مرحله‌اي به وجود می‌آيد که در هر مرحله تعداد اجزايی که به صورت موازي در کنار يكديگر قرار داده شده‌اند نامشخص است. مدل حاصل به صورت زير در می‌آيد:

$$\begin{aligned} \text{Max } R_s = & (1 - (1 - e^{\lambda_1 t})^{n_1})(1 \\ & - (1 - e^{\lambda_2 t})^{n_2})) \\ & \dots (1 - (1 - e^{\lambda_{10} t})^{n_{10}})) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{Subject to:} \\ \sum_{i=1}^{10} C_i n_i & \leq C \\ \sum_{i=1}^{10} W_i n_i & \leq W \\ n_i & \geq 0, \text{integer} \\ \text{for } i & = 1, 2, \dots, 10 \end{aligned} \quad (21)$$

ساختار k -از- n حالت کلى ترى از سيسitem سري-موازي است. سيسitem در اين حالت وقتی فعال است که حداقل k تا از n جزء عملکرد صحيح داشته باشند. بنابراین اگر k را برابر يك قرار دهيم، همان سيسitem سري-موازي بذست خواهد آمد. هر يك از زير سيسitem‌ها در حالت k -از- n به صورت شكل ۶ می‌باشد:



شكل ۶. يك زير سيسitem از سيسitem در حالت k -از-

مقادير k در نظر گرفته شده برای هر يك از زير سيسitem‌ها در جدول ۳ آمده است:

جدول ۵. تعداد اجزای تخصیصی به هر یک از زیرسیستم‌ها به

روش میانه برای سیستم n -از- k

زیر سیستم	داده‌های مثلثی	داده‌های ذوزنقه‌ای	داده‌های ذوزنقه‌ای
۱	۷	۵	۵
۲	۵	۷	۷
۳	۲	۳	۳
۴	۴	۴	۴
۵	۴	۵	۵
۶	۶	۵	۵
۷	۴	۵	۵
۸	۵	۵	۵
۹	۶	۵	۵
۱۰	۲	۲	۲
R	۰,۷۱۷	۰,۶۹	

جدول ۶. تعداد اجزای تخصیصی به هر یک از زیرسیستم‌ها به

روش میانه برای سیستم جانشینی

زیر سیستم	داده‌های مثلثی	داده‌های ذوزنقه‌ای	داده‌های ذوزنقه‌ای
۱	۵	۵	۵
۲	۴	۴	۴
۳	۴	۴	۴
۴	۴	۴	۴
۵	۱۱	۴	۴
۶	۴	۵	۵
۷	۳	۴	۴
۸	۵	۵	۵
۹	۴	۴	۴
۱۰	۳	۴	۴
R	۰,۹۹۶	۰,۹۹۸۸	

۰,۸۵ و ۱ برای W در نظر گرفته شده است. نتایج حاصل از حل مدل با استفاده از داده‌های ورودی فازی مثلثی و ذوزنقه‌ای برای ریک از سه ساختار سری-موازی، n -از- k و جانشینی در جداول ۷ و ۸ آورده شده است.

برای W استفاده می‌کنیم. بنابراین با توجه به اینکه داده‌های ورودی را نیز به دو صورت مثلثی و ذوزنقه‌ای در نظر گرفته‌ایم، نتایج حاصل از حل مدل یعنی تعداد اجزای تخصیصی به هر زیرسیستم (n_i) با استفاده از دو روش میانه و برش آلفا برای هر یک از حالات سری-موازی، n -از- k و جانشینی در زیر بیان شده است:

- ۱- داده‌های ورودی به صورت اعداد فازی مثلثی و ذوزنقه‌ای و روش غیر فازی کردن میانه. در این حالت مقادیر غیر فازی شده به W بستگی ندارد. نتایج حاصل از حل مدل با استفاده از این داده‌های ورودی برای هر یک از سه ساختار بیان شده (سری-موازی، n -از- k و جانشینی) در جداول ۴ و ۵ آورده شده است.
- ۲- داده‌های ورودی به صورت اعداد فازی مثلثی و ذوزنقه‌ای و روش غیر فازی کردن برش آلفا. این روش بر عکس روش میانه به مقدار W وابسته است. برای این منظور مقادیر ۰,۵, ۰,۴ و ۰,۳

جدول ۴. تعداد اجزای تخصیصی به هر یک از زیرسیستم‌ها به روش میانه برای سیستم سری-موازی

زیر سیستم	داده‌های مثلثی	داده‌های ذوزنقه‌ای	داده‌های ذوزنقه‌ای
۱	۴	۴	۴
۲	۵	۵	۵
۳	۴	۴	۵
۴	۴	۴	۴
۵	۶	۶	۵
۶	۵	۵	۴
۷	۴	۴	۴
۸	۴	۴	۴
۹	۴	۴	۴
۱۰	۴	۴	۴
R	۰,۹۸۵۳	۰,۹۸۲۷	

جدول ۷. تعداد اجزای تخصیصی به هر یک از زیرسیستم‌ها به روش برش آلفا برای سیستم سری-موازی

زیر سیستم	نوع داده ورودی				داده‌های ذوزنقه‌ای			
	$w=0,2$	$w=0,5$	$w=0,8$	$w=1$	$w=0,2$	$w=0,5$	$w=0,8$	$w=1$
۱	۷	۶	۴	۵	۶	۵	۶	۷
۲	۵	۵	۶	۵	۵	۵	۴	۵
۳	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴
۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴
۵	۵	۵	۴	۶	۶	۶	۸	۵
۶	۴	۴	۴	۵	۵	۵	۵	۴
۷	۴	۳	۴	۴	۴	۴	۴	۵
۸	۴	۵	۴	۵	۴	۴	۴	۴
۹	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴
۱۰	۴	۴	۴	۳	۴	۴	۴	۴
R	۰,۹۸۴۱	۰,۹۸۲۷	۰,۹۹۲۱	۰,۹۸۳۸	۰,۹۸۶۸	۰,۹۸۶۵	۰,۹۸۳۶	۰,۹۸۴۷

جدول ۸. تعداد اجزای تخصیصی به هر یک از زیرسیستم‌ها به روش برش آلفا برای سیستم $k-n$ -از- n

زیر سیستم	نوع داده ورودی				داده‌های مثالی				داده‌های ذوزنقه‌ای			
	$0.2w=$	$0.5w=$	$0.8w=$	$1w=$	$0.2w=$	$0.5w=$	$0.8w=$	$1w=$	$0.2w=$	$0.5w=$	$0.8w=$	$1w=$
۱	۱۱	۴	۵	۵	۴	۴	۶	۶	۶	۵	۵	۴
۲	۶	۵	۵	۵	۷	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵
۳	۳	۴	۳	۲	۳	۳	۳	۳	۳	۳	۳	۳
۴	۳	۳	۴	۳	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۳
۵	۴	۶	۶	۶	۴	۸	۴	۷	۷	۷	۷	۷
۶	۶	۷	۷	۸	۸	۷	۶	۶	۶	۶	۶	۶
۷	۳	۳	۲	۴	۴	۳	۴	۵	۵	۵	۵	۵
۸	۵	۶	۶	۶	۴	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵
۹	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۶
۱۰	۲	۲	۲	۲	۲	۲	۳	۳	۳	۳	۳	۲
R	۰.۹۸۶۹	۰.۹۲۰۹	۰.۸۶۱۶	۰.۷۱۵	۰.۹۸۴۷	۰.۹۵۱۹	۰.۸۲۴۹	۰.۷۱۰۹				

جدول ۹. تعداد اجزای تخصیصی به هر یک از زیرسیستم‌ها به روش برش آلفا برای سیستم جانشینی

زیر سیستم	نوع داده ورودی				داده‌های مثالی				داده‌های ذوزنقه‌ای			
	$w=0.2$	$w=0.5$	$w=0.8$	$w=1$	$w=0.2$	$w=0.5$	$w=0.8$	$w=1$	$w=0.2$	$w=0.5$	$w=0.8$	$w=1$
۱	۴	۵	۴	۶	۵	۴	۵	۴	۵	۵	۵	۴
۲	۴	۵	۴	۴	۴	۶	۴	۴	۴	۴	۴	۴
۳	۴	۴	۵	۵	۴	۵	۵	۴	۴	۴	۵	۵
۴	۳	۴	۴	۴	۴	۴	۳	۳	۳	۳	۴	۴
۵	۵	۴	۶	۶	۹	۶	۷	۶	۷	۷	۶	۴
۶	۵	۷	۴	۵	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴
۷	۵	۳	۳	۳	۴	۴	۵	۵	۵	۵	۴	۴
۸	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵	۵
۹	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴
۱۰	۴	۳	۴	۳	۳	۴	۴	۴	۴	۴	۴	۴
R	۱	۰.۹۹۹۷	۰.۹۹۹۲	۰.۹۹۷۴	۱	۰.۹۹۹۸	۰.۹۹۸۹	۰.۹۹۸۷				

گردید در حالیکه در مطالعات آتی می‌توان این تخصیص را با استفاده از رویکرد برنامه‌ریزی ریاضی فازی که توسط زیمرمن مطرح گردیده، بهینه سازی نمود.

مراجع

- [1] Smith, C.O., "Introduction to Reliability in Design", first edition, McGraw-Hill, New York. 1976.
- [2] Yun, W.Y., Kim, J.W., Multi-Level Redundancy Optimization in Series Systems. Computers & Industrial Engineering, Vol. 46, No. 2, 2004. pp. 337-346.
- [3] Utkin, L.V., "Redundancy Optimization by Fuzzy Reliability and Cost of System Components." Microelectronics and reliability, Vol. 34, No. 1, 1994. pp. 53-59.
- [4] Kim, J.H., Yum, B.J., "A Heuristic Method for Solving Redundancy Optimization Problems in

۵. نتیجه گیری و مطالعات آتی

در مطالعات گذشته مسئله تخصیص قابلیت اطمینان برای قطعات با اطلاعات قطعی بسیار مورد توجه قرار گرفته است. همچنین در سال‌های اخیر مسئله قابلیت اطمینان فازی بیشتر برای سیستم‌های سری-موازی مورد توجه بوده است. در این مقاله بررسی برای سه ساختار مختلف از سیستم‌های مورد استفاده در صنعت (سری-موازی، $k-n$ -از- n و جانشینی) انجام گرفت و پس از مدلسازی تابع قابلیت اطمینان کل سیستم، تعداد بهینه قطعات مزاد برای هر زیر سیستم تعیین گردید و پس از حل مسئله به کمک یک الگوریتم شبیه سازی تبرید پیشنهادی، نتایج ارایه شد. نتایج نشان دهنده بالاتر بودن قابلیت اطمینان برای سیستم‌های جانشینی نسبت به سیستم‌های سری-موازی بود و این نتیجه به دلیل عدم قرارگیری همزمان قطعات یدکی با قطعات اصلی در سیستم، امری قابل پیش بینی می‌بود. در این مقاله مسئله بهینه-سازی قابلیت اطمینان از طریق غیر فازی کردن داده‌های فازی حل نشریه بین المللی مهندسی صنایع و مدیریت تولید، زمستان ۱۳۹۲-جلد ۲۴-شماره ۴

- [17] Gen, M., Yun, Y.S., "Soft Computing Approach for Reliability Optimization: State-of-the-art Survey". Reliability Engineering & System Safety, Vol. 91, No. 9, 2006. pp. 1008-1026.
- [18] Kuo, W., C.L. Hwang, Tillman, F.A., "A Note on Heuristic Methods in Optimal System Reliability". IEEE Transactions on Reliability, Vol. 27, No. 5, 1978. pp. 320-324.
- [19] Nakagawa, Y., Miyazaki, S., "An Experimental Comparison of the Heuristic Methods for Solving Reliability Optimization Problems". Reliability, IEEE Transactions on, Vol. 30, No. 2, 1981. pp. 181-184.
- [20] Ahmadizar, F., Soltanpanah, H., "Reliability Optimization of a Series System with Multiple-Choice and Budget Constraints using an Efficient ant Colony Approach". Expert Systems with Applications, Vol. 38, No. 4, 2011. pp. 3640-3646.
- [21] Ebrahimipour, V., "Reliability Optimization of Multi-State Weighted k -out-of- n Systems by Fuzzy Mathematical Programming and Genetic Algorithm", 2011.
- [22] Mahapatra, G., Roy, T., "Optimal Redundancy Allocation in Series-Parallel System using Generalized Fuzzy Number" Tamsui Oxford Journal of Mathematical Sciences, Vol. 27, No.1, 2011. pp. 1-20.
- [23] Shi, J., Zhou, S., "Quality Control and Improvement for Multistage Systems: A survey". IIE Transactions, Vol. 41, No. 9, 2009. pp. 744-753.
- [24] Yager, R.R., "A Procedure for Ordering Fuzzy Subsets of the Unit Interval" Information Sciences, Vol. 24, No. 2, 1981. pp. 143-161.
- [25] Kaufmann, A., Gupta, M.M., "Fuzzy Mathematical Models in Engineering and Management Science." Elsevier Science Inc.1988.
- [26] Kirkpatrick, S., Gelatt Jr, C.D., Vecchi, M.P., "Optimization by Simulated Annealing. science," Vol. 220, No. 4598, 1983. pp. 671-680.
- [27] Černý, V., "Thermodynamical Approach to the Traveling Salesman Problem: An Efficient Simulation Algorithm." Journal of optimization theory and applications, Vol. 45, No.1, 1985. pp. 41-51.
- [5] Zhao, R., Liu, B., "Stochastic Programming Models for General Redundancy-Optimization Problems". IEEE Transactions on Reliability, Vol. 52, No.2, 2003. pp. 181-191.
- [6] Elegbede, A.O.C., et al., "Reliability Allocation Through Cost Minimization". IEEE Transactions on Reliability, Vol. 52, No. 1, 2003. pp. 106-111.
- [7] Tillman, F.A., C.L. Hwang, Kuo, W., "Optimization of Systems Reliability." Marcel Dekker, New York First Edition. Vol. 4, 1980.
- [8] Prasad, V.R., Kuo, W., Oh Kim, K., "Optimal Allocation of s -Identical, Multi-Functional Spares in a Series System" IEEE Transactions on Reliability, Vol. 48, No. 2, 1999. pp. 118-126.
- [9] Kuo, W., Prasad, V.R., "An Annotated Overview of System-Reliability Optimization." IEEE Transactions on Reliability, Vol. 49, No. 2, 2000. pp. 176-187.
- [10] El-Hawary, M.E., "Electric Power Applications of Fuzzy Systems." Wiley-IEEE Press. 1998.
- [11] Zadeh, L.A., "Fuzzy Sets as a Basis for a Theory of Possibility". Fuzzy Sets and Systems, Vol.1, No. 1, 1978. pp. 3-28.
- [12] Zimmermann, H.J., "Fuzzy Set Theory and its Applications". Forth Edition ed., Boston: Springer. 2001.
- [13] Kai-Yuan, C., Chuan-Yuan, W., Ming-Lian, Z., "Fuzzy Variables as a Basis for a Theory of Fuzzy Reliability in the Possibility Context". Fuzzy Sets and Systems, Vol. 42, No.2, 1991. pp. 145-172.
- [14] Tekiner-Mogulkoc, H., Coit, D.W., "System Reliability Optimization Considering Uncertainty: Minimization of the Coefficient of Variation for Series-Parallel Systems". IEEE Transactions on Reliability, Vol. 99, 2011: pp. 1-1.
- [15] Chern, M.S., "On the Computational Complexity of Reliability Redundancy Allocation in a Series System." Operations Research Letters, Vol. 11, No. 5, 1992. pp. 309-315.
- [16] Sup, S.C., Kwon, C.Y., "Branch-and-Bound Redundancy Optimization for a Series System with Multiple-Choice Constraints". IEEE Transactions on Reliability, Vol. 48, No. 2, 1999. pp. 108-117.