

ارزیابی کارایی ماشین‌ها با بازدیدهای تصادفی

سید کریم علی محمدیⁱ؛ اسماعیل خرمⁱⁱ

چکیده

این مقاله کارایی N ماشین را که به صورت خطی در فواصل مساوی کنار هم نصب شده‌اند، مورد بررسی قرار می‌دهد. بازرسی توسط یک اپراتور یا ربات صورت می‌گیرد. در این مقاله فرض می‌شود تعداد خرابی ماشین‌ها دارای توزیع پواسن است، زمان تعمیر آنها و زمان پیمودن دو ماشین متوالی ثابت است، و خط مشی تعمیر و نگهداری به صورت دوره‌ای تصادفی توسط اپراتور یا ربات صورت می‌گیرد. در این مقاله میزان کارایی ماشین‌ها در دو حالت همگن و ناهمگن به طور تحلیلی محاسبه شده است. در پایان با توجه به نتایج به دست آمده نتیجه گیری می‌شود که خط مشی تعمیر و نگهداری به شیوه جدید سبب افزایش کارایی می‌شود.

کلمات کلیدی

زنجیرهای مارکوف، کارایی، بازرسی تصادفی، تعمیر و نگهداری.

Evaluation of Machines Performance with Random Patrolling

K. Alimohamadi; E. Khorram

ABSTRACT

THIS PAPER SOLVES THE PROBLEM OF PERFORMANCE CALCULATION FOR A SET OF N MACHINES, WHICH ARE BI-DIRECTIONALLY PATROLLED BY ONE OPERATIVE WORKER OR ROBOT. THE TIME TAKEN TO WALK FROM ONE MACHINE TO THE NEXT AND INSPECT AND SERVICE THEM IS ASSUMED TO BE A CONSTANT, AND ALSO THE MACHINES ARE EQUALLY SPACED INSTALLED ON THE FLOOR OF FACTORY. IT IS SUPPOSED WHEN THE OPERATOR REACHES TO A STOPPED MACHINE HE SPENDS AN ADDITIONAL CONSTANT REPAIR TIME C PUTTING IT IN ORDER BEFORE PROCEEDING TO THE NEXT MACHINES, AND ALSO, THE OPERATOR GETS RANDOM CYCLES AS A NEW REPAIR POLICY PROPOSED IN THIS PAPER. IT IS ASSUMED THAT THE MACHINES BREAKDOWN OCCUR RANDOMLY WITH POISSON DISTRIBUTION. WE HAVE FORMULATED A PERFORMANCE RATE FOR EACH MACHINE IN BOTH HOMOGENOUS AND HETEROGENEOUS CASES AND NOTIFY NUMERICAL RESULTS. WE APPROVED THAT THE NEW REPAIR POLICY LEADS TO AN INCREASE IN THE PERFORMANCE RATE OF THE MACHINES.

KEYWORDS

Markov Chains; Performance; Random Patrolling; Repair Policy

ⁱ مربی دانشگاه مازندران؛ دانشکده فنی و مهندسی؛ بخش مهندسی صنایع.

ⁱⁱ استادیار دانشگاه صنعتی امیرکبیر؛ دانشکده ریاضی و علوم کامپیوتر: eskhor@aut.ac.ir

تعداد زیادی از پژوهشگران را جلب کرد، در چنین مسائلی ماشین i ام به عنوان ایستگاه i ام و پیام‌های دریافتی آن ایستگاه، فرآیند پواسن وبا مقدار متوسط γ (γ_i) در نظر گرفته می‌شود. در چنین سیستمی هر پیامی که به یک ایستگاه اشغال شده وارد می‌شود از دست رفته تلقی می‌شود و نیز زمان پردازش پیام در ایستگاه i ام در حالت همگن c (در حالت ناهمگن c_i) و زمان انتقال پیام مابین دو ایستگاه متوالی w فرض می‌شود. از جمله پژوهشگرانی که در این زمینه کار کرده‌اند Takagi [۱۱]-[۱۳]، Hofri و Coffma [۱۵]، Swartz [۱۰]، Coffman و Gilbert [۶] می‌توان نام برد.

مساله مورد بحث در سیستم‌های مخابراتی نیز بکار گرفته شده است و تاکنون مقالات زیادی در حالت‌های همگن و ناهمگن به چاپ رسیده است که در این جا تنها به Szrik و Bunday [۴] اشاره می‌کنیم.

در سالهای اخیر در بحث فرآیندهای صف غیر متمرکز این مساله مورد توجه قرار گرفته است که این نوع صف‌ها در اقتصاد از اهمیت زیادی برخوردارند، برای توضیح بیشتر مثالی می‌آوریم. فرض کنید شرکتی چندین نوع کالا، مثلا کامپیوتر، تولید می‌کند، فرض کنید تعداد نامعلومی مشتری که هر یک نوعی کالا به اندازه‌های مختلف سفارش می‌دهد وجود دارند، مثلا برخی از مشتریان تعدادی کامپیوتر نوع ۱ و برخی دیگر تعدادی کامپیوتر نوع ۲، و... سفارش می‌دهند از طرف دیگر تولید هر کامپیوتر نیاز به مواد و عناصر مختلفی دارد که برخی از آنها برای انواع کامپیوترها مشترک است. فرض کنید میزان تقاضا و زمان آماده سازی سفارشات توسط شرکت دارای توزیع نمایی است و توجه داریم که نرخ تقاضا به‌طور کامل به مشتریان بستگی دارد و نمی‌تواند تحت تاثیر بازار باشد در حالی که نرخ سرویس یا تأمین سفارشات متأثر از بازار است. افزایش نرخ سرویس یا تأمین سفارشات به معنی افزایش سرعت تحویل کالا است. روشهای متفاوتی برای افزایش نرخ سرویس وجود دارد که پژوهشگران زیادی در آن کار کرده‌اند و برای این کار سعی می‌شود صف‌های متمرکز را به صف‌های غیرمتمرکز تبدیل کنند. مشکلی که در این روش وجود دارد تعداد زیاد صف‌های غیرمتمرکز موازی است که به‌طور تحلیلی تا کنون حل نشده است و اغلب از شبیه سازی در حل آنها استفاده می‌شود. از جمله کسانی که از صف‌های غیرمتمرکز به‌روش الگوریتم‌های بازارمینا کار کرده‌اند می‌توان Voos و Litz [۱۶]، Falk و Spieckz [۷]، Runkier و [۹] اشاره کرد.

آنچه تاکنون در مورد کارایی ماشین‌ها مورد بحث قرار

مساله نگهداری یک مجموعه متشکل از N ماشین نساجی را که در کنارهم به‌طور خطی قرار گرفته‌اند، در نظر بگیرید ماشین‌ها با شماره‌های $1, 2, \dots, N$ از چپ به‌راست شماره گذاری شده‌اند. روش تعمیر و بازرسی ماشین‌ها به‌صورت دوره‌ای تصادفی است که توسط یک ربات یا اپراتور انجام می‌شود به‌این صورت که ماشین‌ها به وسیله اپراتور ابتدا از چپ به‌راست و سپس از راست به‌چپ مورد بازدید قرار می‌گیرند و این شامل بازرسی و سرویس نیز می‌شود. بازدید از چپ به‌راست از ماشین i ام شروع می‌شود و به ماشین $(i+k)$ ام می‌رسد و سپس دور می‌زند و در موقع بازدید از راست به‌چپ از ماشین $(i+k)$ ام شروع می‌کند و دوباره به ماشین i ام برمی‌گردد. در حالی که ماشین‌ها همگن هستند تابع توزیع خرابی ماشین‌ها پواسن با مقدار متوسط و درحالی که ماشین‌ها ناهمگن هستند، تابع توزیع خرابی ماشین i ام γ_i فرض می‌شود. زمان لازم برای اپراتور برای پیمودن فاصله بین دو ماشین متوالی، که شامل هر گونه بازرسی نیز می‌شود، برابر با w فرض می‌شود.

در این مقاله مقدار کارایی ماشین‌ها را در حالت همگن و ناهمگن محاسبه می‌کنیم و نشان می‌دهیم با خط مشی دوره‌ای تصادفی کارایی افزایش می‌یابد و نتایج قبلی بهبود می‌یابد. این مساله به‌علت استفاده در زمینه‌های مختلف دارای تاریخچه ای طولانی است که ماسعی می‌کنیم برخی از آنها را که با زمینه کاری ما مربوط می‌شود، بیان کنیم. اولین بار Ashcroft [۱] در سال ۱۹۵۰ مساله $M/G/1/N$ را در نظر گرفت و آنرا فرمولبندی کرد. او در واقع همین مساله را وقتی زمان سرویس نمایی است در نظر گرفت و زمان لازم برای پیمودن ماشین‌ها یعنی w را صفر و زمان تعمیر همه ماشین‌ها را یکسان فرض نمود؛ اما در واقع زمان لازم جهت پیمودن دو ماشین متوالی صفر نیست، در سال ۱۹۵۷، Mack، Webb، و Murphy [۸]، و نیز در سال ۱۹۷۳ Mack و Bunday [۲] تلاش کردند زمان پیمودن بین ماشین‌ها به‌طریقی در محاسبات خود منظور کنند و به‌این منظور روشهای متفاوتی را بکار گرفتند، این پژوهشگران در یکی روشهای خود مدل $M/D/1$ را در نظر گرفتند که برای مقادیر کوچک N مناسب بود ولی وقتی تعداد ماشین‌ها از حدود ده بیشتر می‌شد حجم محاسبات تا اندازه‌ای طولانی می‌شد. در سال ۱۹۸۵، Spanekar، Bunday، و El.Badri [۳] کارایی ماشین‌ها را به‌طور تقریبی برای هر تعداد ماشین محاسبه کردند این مساله در زمینه بکارگیری مدل‌های کامپیوتری، که به اصطلاح Scan system گفته می‌شود، توجه

در بازدید یکطرفه راست به چپ را نشان می‌دهد، در حالت پایدار، واضح است که به علت تقارن سیستم

$$P(u_i | u_{i+1}, \dots, u_{i+k}) = P(u_{i+k}, \dots, u_{i+1} | u_i) \quad (3)$$

بنابراین در هر بازدید حداکثر 2N حالت ممکن احتمالی وجود دارد که باید به دست آورده شود. هر بازدید یکطرفه چپ به راست از یک بازدید یکطرفه راست به چپ نتیجه شده است، از این رو

$$P(A) = \sum_B P(A|B)P(B) \quad (4)$$

که در آن،

$$B = \{v_{N-i+1}, \dots, v_{N-i}, v_{N-i-k+2} | v_{N-i-k+1}\}$$

و نیز $P(A|B)$ احتمال آن که بازدید یک طرفه چپ به راست

$$(u_i | u_{i+1}, \dots, u_{i+k})$$

بلافاصله بعد از بازدید یک طرفه راست به چپ

$$(v_{N-i+1}, \dots, v_{N-i-k+2} | v_{N-i-k+1})$$

صورت گیرد، نشان می‌دهد.

این 2k+1 معادله همراه با شرط

$$\sum_A P(A) = 1 \quad (5)$$

احتمالات حالت‌های سیستم را به طور منحصر به فردی مشخص می‌کند.

محاسبه احتمالات حالت‌های سیستم به صورت زیر دنبال می‌شود: برای زمین ماشین $i+k \leq j \leq i$ ، زمان دو بازدید متوالی یک طرفه چپ به راست و بازدید یک طرفه راست به چپ عبارت است از

$$T_j = 2(i+k-j)\omega + c(u_{i+2} + \dots + u_{j-1}) + c(v_{N-i+2} + v_{N-i+3}), \quad j = i, \dots, i+k$$

$$N-k \geq i \geq 1 \quad (6)$$

اگر $P_{ij}(u_i | v_{N-j+1})$ احتمال یافتن ماشین زام در حالت u_j در یک بازدید یک طرفه چپ به راست باشد به شرط آن که حالت قبلی آن در بازدید راست به چپ بلافاصله قبل از آن v_{N-j+1} است، در این صورت

$$P_{ij}(0|0) = \exp(-\gamma T_j), P_{ij}(1|0) = 1 - \exp(-\gamma T_j)$$

$$P_{ij}(0|1) = Q \exp(-\gamma T_j), P_{ij}(1|1) = 1 - Q \exp(-\gamma T_j) \quad (7)$$

برای حالت $j=i+k$ احتمال یافتن ماشین $(i+k)$ ام در حالت u_{i+k} به شرط آن که حالت قبلی آن در بازدید یک طرفه

راست به چپ بلافاصله قبل از آن $v_{N-i-k+1}$ بوده است، داریم

$$P_{i+k}(0|0) = \exp(-\gamma T_{i+k})$$

$$P_{i+k}(1|0) = 1 - \exp(-\gamma T_{i+k})$$

$$P_{i+k}(0|1) = 0, P_{i+k}(1|1) = 1 \quad (8)$$

اگر $j=i$ ، آنگاه احتمال ترک کردن ماشین i ام در حالت u_i که حالت قبلی آن در بازدید یک طرفه راست به چپ بلافاصله قبل از آن $v_{N-i-k+1}$ بوده باشد، را بررسی می‌کنیم:

$$P_i(0|0) = 1, P_i(1|0) = 0$$

$$P_i(0|1) = Q, P_i(1|1) = 1 - Q \quad (9)$$

اکنون با بکارگیری نتایج (8) و (9) احتمالات

$$P(A|B) = \prod_{j=1}^{i+k} P_j(u_j | v_{N-j+1}), \quad i = 1, 2, \dots, N-k \quad (10)$$

را می‌توانیم محاسبه کنیم. بنابراین 2k+1 معادله از رابطه (4) به ازای $j=i, \dots, i+k$ و به ازای هر i می‌توانیم برقرار کنیم که همراه با شرایط (9) حل می‌شود. قابل ذکر است که در حالت ناهمگن در روابط (7) تا (9) به جای پارامتر γ از پارامتر γ_i استفاده می‌شود.

ع- محاسبه کارایی در حالت همگن

کارایی با رابطه بسیار ساده‌ای با متوسط زمان بازدید ارتباط پیدا می‌کند. متوسط زمان بازدید با معلوم بودن $P(u_i, \dots, u_{i+k})$ به نوبه خود قابل محاسبه است. اگر $\rho_{i,i+k}$ کارایی ماشین‌ها در دراز مدت T در بازدید تصادفی ماشین‌ها تا ماشین $i+k$ باشد، آنگاه جمعاً $(k+1)\rho_{i,i+k}T$ ساعت کار وجود خواهد داشت. از این رو زمانی که صرف سرویس و راه اندازی می‌شود برابر است با $\gamma c(k+1)\rho_{i,i+k}T$ و زمانی که صرف قدم زدن شده است برابر با $T - \gamma c(k+1)\rho_{i,i+k}T$. بنابراین تعداد ماشین بازدید شده در زمان T برابر است با

$$\frac{T(1 - \gamma c(k+1)\rho_{i,i+k})}{\omega} \quad (11)$$

بنابراین متوسط زمان یک بازدید عبارت است از

$$\tau_{i,i+k} = \frac{k\omega}{1 - \gamma c(k+1)\rho_{i,i+k}c} \quad (12)$$

که در آن،

$$\rho_{i,i+k} = \frac{\tau_{i,i+k} - k\omega}{\gamma c(k+1)\tau_{i,i+k}c} \quad (13)$$

اکنون اگر تعداد سرویس انجام شده در یک بازدید (u_i, \dots, u_{i+k}) را به صورت:

حرکت اپراتور از ماشین m تا ماشین m از طریق i تعریف می‌کنیم. دورچپ به‌راست ماشین m شامل زمان تعمیر آن ماشین‌هایی که در دو بازدید متوالی ماشین m متوقف بوده اند (در صورت وجود) نمی‌شود. دور راست به‌چپ ماشین m به‌طریق مشابه به‌صورت زمان سپری شده بین حرکت اپراتور از ماشین m تا ماشین m از طریق ماشین $i+k$ تعریف می‌کنیم. تقارن سیستم ایجاب می‌کند که دور چپ به‌راست ماشین m و دور راست به‌چپ ماشین $N-m+1$ در حالت پایدار هم توزیع یکسان داشته باشند. اکنون متغیرهای تصادفی T_{jm} را به‌صورت

$$t_{jm} = 2(m-1) + \sum_k c_k, j=1,2,\dots,M_m, m \geq i \geq 2 \quad (19)$$

تعریف می‌کنیم، که در آن $\sum_k c_k$ کل زمان تعمیر آن ماشین‌هایی است که در دو بازدید متوالی متوقف بوده‌اند. با فرض این که در دور راست به‌چپ، ماشین m در حال کار دیده شود احتمال اینکه دور چپ به‌راست و راست به‌چپ مقدار t_{jm} زمان نیاز داشته باشد را به‌ترتیب با $v(t_{jm})$ و $\omega(t_{jm})$ نشان می‌دهیم. واضح است که:

$$\sum_{j=1}^{M_m} v(t_{jm}) = \sum_{j=1}^{M_m} \omega(t_{jm}) = 1 \quad (20)$$

احتمال اینکه دور چپ به‌راست ماشین m مقدار t_{jm} را بگیرد، عبارت است از:

$$\begin{aligned} u(t_{jm}) &= p_{N-m+1} v(t_{jm}) + Q(1-p_{N-m+1}) \omega(t_{jm}) \\ &= p'_m v(t_{jm}) + Q(1-p'_m) \omega(t_{jm}) \end{aligned} \quad (21)$$

اکنون کارایی سیستم در n دور یعنی E_n عبارت است از نسبت تولید واقعی در n دور بر ماکزیمم تولید ممکن در n دور. آنگاه اگر T_i زمان دور i باشد داریم

$$E_n = \frac{\sum_{i=1}^n \sum_{\ell=1}^n \omega_{i\ell}}{k \sum_{i=1}^n T_i} \quad (22)$$

بنابراین کارایی در حالت پایدار عبارت است از

$$E = \lim_{n \rightarrow \infty} E_n = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \omega_{ij}}{\sum_{i=1}^n \frac{T_i}{n}} \quad (23)$$

حالا با استفاده از قانون اعداد بزرگ می‌دانیم که

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{\ell=1}^n \frac{\omega_{ij}}{n} = \omega_{av}(j) \quad (24)$$

که در آن $\omega_{av}(j)$ میانگین زمان کار از زمین ماشین در یک دور

$$S(u_1, \dots, u_{i+k}) = \sum_{j=i}^{i+k} u_j \quad (14)$$

تعریف کنیم، آنگاه

$$\tau_{i,i+k} = k\omega + c \sum_{(u_1, \dots, u_{i+k})} P(u_1, \dots, u_{i+k}) S(u_1, \dots, u_{i+k}) \quad (15)$$

از این رو $\tau_{i,i+k}$ و از آنجا $p_{i,i+k}$ قابل محاسبه است. اما $p_{i,i+k}$ کارایی ماشین در طول یک بازدید u_i, \dots, u_{i+k} است. با توجه به اینکه تعداد بازدیدهای تصادفی مختلف است، طبیعتاً در هر بازدید تعداد ماشین‌ها هم متفاوت است. با در نظر گرفتن انتخاب تصادفی بازدیدهای با توزیع یکسان داریم،

$$\rho = \frac{1}{N-1} \sum_{i=1}^{N-1} (N-i)^{-1} \sum_{k=1}^{N-i} \rho_{i,i+k} \quad (16)$$

که در آن به‌ازای هر $i, 1 \leq i \leq N-1$ تعداد دورهایی را نشان می‌دهد که از i شروع می‌شود به $N-i$ ختم می‌شود و نیز $N-1$ تعداد متوسط مجموعه دورها را بیان می‌کند.

۵- محاسبه کارایی در حالت نا همگن

همانطور که در ابتدای بحث آمد هر بازدید تصادفی وقتی شروع می‌شود که اپراتور قصد بازدید ماشین $(N-k-i+1)$ ام را دارد و وقتی پایان می‌یابد که به ماشین $(i+k)$ ام یا $(N-k-i+1)$ ام رسیده باشد. از این رو هر بازدید تصادفی شامل k ماشین می‌شود. اگر بازدید تصادفی از ماشین i ام شروع شود، بازدید تصادفی بعدی بلافاصله بعد از آن از ماشین $(i+k)$ ام شروع خواهد شد و این عمل ادامه خواهد یافت.

فرض می‌کنیم $p_m, i \leq m \leq i+k$ ، احتمال این باشد که در حالت پایدار ماشین m ام در یک بازدید تصادفی چپ به‌راست در حال کار دیده شود، با استفاده از تقارن سیستم احتمال این که ماشین m که در یک بازدید راست به‌چپ در حال کار دیده شود عبارت است از:

$$p'_m = p_{N+1-m}, m = i, i+1, \dots, i+k \quad (17)$$

که در آن،

$$p_m = \sum_{(m)} P(u_i | u_{i+1}, \dots, u_{i+k}) \quad (18)$$

در اینجا نماد $\sum_{(m)}$ کلیه حالت‌هایی را نشان می‌دهد که در آن ماشین m در کار است. به‌ازای $i \geq 2$ یک دور چپ به‌راست ماشین $m, (i \leq m \leq i+k)$ را به‌صورت زمان سپری شده بین

$$\tau_{i,i+k} = (k-1)\omega +$$

$$\sum_{(u_i|u_{i+1}, \dots, u_{i+k})} P(u_i | u_{i+1}, \dots, u_{i+k}) \times \sum_{j=i+1}^{i+k} c_j u_j$$

$$= (k-1)\omega + \sum_{j=i+1}^{i+k} c_j (1-p_j) \quad (28)$$

حال کارایی کل سیستم را بصورت زیر معرفی می‌کنیم:

$$E = \frac{1}{N-1} \sum_{i=1}^{N-1} \frac{1}{N-i} \sum_{k=1}^{N-i} E_{i,i+k} \quad (29)$$

۶- روش محاسبه

در محاسبه عددی، برای سهولت، حالت همگن را در نظر می‌گیریم و آن را در مورد بحث قرار می‌دهیم. حالت ناهمگن به مراتب مشکل‌تر و محاسباتی پیچیده‌تر دارد. با استفاده از فرمول (۴) به معادله‌ای به صورت $Ax=x$ می‌رسیم که باید آنرا حل کنیم، که در آن $x=P(u_1, \dots, u_N)$ و A ماتریس ضرایب است.

برای روشن‌تر شدن ماتریس A فرض کنید

$$Q \neq 1, b = e^{-\gamma c}, a = e^{-\gamma \omega}, N = 2 \quad (30)$$

در این صورت

$$A = \begin{bmatrix} a^2 & Qa^2b & 0 & 0 \\ 1-a^2 & Qa^2b & 0 & 0 \\ 0 & 0 & (1-Q)a^2b & 0 \\ 0 & (1-Q)(1-a^2b) & 0 & 1-Q \end{bmatrix} \quad (31)$$

که در این جا

$$x = (p(0|0), p(0|1), p(1|0), p(1|1))$$

مولفه‌های اول تا چهارم نظیر با ستون‌های اول تا چهارم

ماتریس A هستند. از این رو مسئله ما به حل معادله $Ax=x$

منجر می‌شود. برای حل معادله ابتدا $A^*x=0$ را در نظر

می‌گیریم که در آن $A^*=A-I$ ، در نتیجه

$$\dots, x_3 = \frac{|A^*_{13}|}{|A^*_{11}|} x_1, \quad x_2 = \frac{|A^*_{12}|}{|A^*_{11}|} x_1$$

با توجه به

$$\sum_{i=1}^N x_i = 1$$

بردار x مشخص می‌شود، پس از آن

$$S(u_1, u_2, \dots, u_N) = \sum_{j=1}^N u_j$$

را محاسبه می‌کنیم و با استفاده از فرمول

$$\rho_{1,N} = \frac{(N-1)\omega}{\gamma N c \tau_{1,N}} \quad (32)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{i=1}^n \frac{T_i}{n} = T_{av} \quad (25)$$

که در آن T_{av} میانگین زمان یک دور را نشان می‌دهد.

اکنون میانگین زمان کار ماشین m ام در دور چپ به‌راست

عبارت است از:

$$R_m = p_{N+1-m} \times \sum_{j=1}^{M_m} \nu(t_{jm}) \left\{ \int_0^m \gamma_m t e^{-\gamma_m t} dt \right\}$$

$$+ t_{jm} \exp(-\gamma_m t_{jm}) + Q(1-p_{N+1-m}) \times \sum_{j=1}^{M_m} \omega(t_{jm}) \times$$

$$\left\{ \int_0^{t_{jm}} \gamma_m e^{-\gamma_m t} dt + t_{jm} \exp(-\gamma_m t_{jm}) \right\}$$

$$= p_{N+1-m} \sum_{j=1}^{M_m} \nu(t_{jm}) \times \left(\frac{1 - \exp(-\gamma_m t_{jm})}{\gamma_m} \right)$$

$$+ Q(1-p_{N+1-m}) \times \sum_{j=1}^{M_m} \omega(t_{jm}) \times \left(\frac{1 - \exp(-\gamma_m t_{jm})}{\gamma_m} \right)$$

$$= \frac{p_{N+1-m} + Q(1-p_{N+1-m}) - p_m}{\gamma_m}$$

$$= \frac{Q(1-p_{N+1-m})}{\gamma_m}$$

که در آن

$$p_m = p_{N+1-m} \times \sum_{j=1}^{M_m} \nu(t_{jm}) \exp(-\gamma_m t_{jm})$$

$$+ (1-p_{N+1-m}) \times Q \sum_{j=1}^{M_m} \omega(t_{jm}) e^{-\gamma_m t_{jm}}$$

بنا براین

$$\omega_{av}(m) = R_m + R_{N+1-m} \quad ; 1+i \leq m \leq i+k-1$$

اما،

$$\omega_{av}(i) = \omega_{av}(i+k) = R_{i+k}$$

در نتیجه

$$\sum_{m=1}^{i+k} \omega_{av}(m) = Q \sum_{m=1}^{i+k} \frac{(1-p_m)}{\gamma_m} \quad (26)$$

بنا براین

$$E_{i,i+k} = \frac{Q \sum_{m=1}^{i+k} (1-p_m)}{k \tau_{i,i+k}} \quad (27)$$

که در آن $E_{i,i+k}$ کارایی ماشین در دور k و $i-k$ میانگین زمان لازم برای اپراتور در دور مزبور است. از این رو

کارایی یک بازدید کامل به دست می آید. به طریق مشابه $p_{i,i+k}$ را به ازای بازدیدهای تصادفی با طولهای $k=2,3,\dots$ را به طور جداگانه برای هر کدام محاسبه می کنیم و سپس از فرمول (۱۶) کارایی کل سیستم محاسب می شود. نتایج عددی بر حسب $N \leq 8$ به صورت جدول (۱) حاصل می شود.

۷- نتیجه گیری

نتایج عددی نشان می دهد کارایی به دست آمده نسبت به آنچه تاکنون گزارش شده به مراتب بالاتر است؛ در حالی که سیستم با مدل های واقعی هماهنگی بیشتری دارد. آنچه تاکنون گزارش شده است فقط کارایی سیستم $p_{1,N}$ برای یک بازدید کامل است. پر واضح است که در صنایعی که صرفاً از کارگر استفاده می کنند لزوماً اپراتور تا انتهای خط به طور کامل حرکت نمی کند، بلکه به طور تصادفی از هر نقطه ای دلخواه دور می زند و بازرسی خود را ادامه می دهد.

در جدول (۱) کارایی ماشین در یک دور کامل با خط مشی جدید نشان داده شده است، ثابت شده است کارایی فقط

به عوامل N, γ, ω بستگی دارد [۳]. نکته دیگری که در نظر گرفته شده است عامل احتمال موفقیت ربات در هر بار تعمیر ماشین یعنی Q است، در حالی که کارگر مورد نظر باشد، $Q=1$ فرض شده است در این مقاله کارایی سیستم را در حالت کلی مورد بررسی قرار داده ایم به طوریکه $p_{1,N}$ ، تنها حالتی که تا کنون بررسی شده، حالت خاص آن است و کارایی سیستم را فقط در یک دور کامل محاسبه می کند در دنیای واقعی، وقتی دو اپراتور مسئول سرویس تعدادی ماشین که به طور خطی در کف کارخانه نصب شده اند می باشند و هر اپراتور مسئول بخشی از خط است، محاسبه کارایی از اهمیت ویژه ای برخوردار است. زیرا، هر اپراتور تعمیر و نگهداری تعداد کمتری ماشین نسبت به تعداد کل ماشین ها را به عهده دارد، در نتیجه گمان می رود این رویه سبب افزایش کارایی سیستم می شود. این مطلب موضوع تحقیق بعدی مولفین است که پیش بینی می شود، صرف نظر از محدودیت های مکانیکی که برای طراحی چنین سیستمی می توان تصور کرد، بسیار مفید باشد.

جدول (۱): کارایی ماشین ها در یک دور کامل

N	$\begin{matrix} N\gamma \\ \omega \rightarrow \\ \gamma \\ \downarrow \end{matrix}$.00	.05	.10	.15	.20	.25
		2	100	97.45	95.16	92.86	90.66
3	100	97.45	94.99	92.62	90.23	88.12	
4	100	97.39	94.86	92.44	90.1	87.85	
5	100	97.34	97.77	92.30	89.92	87.64	
6	100	97.29	94.69	92.18	89.77	87.4	
7	100	97.25	94.60	92.11	89.65	87.32	
8	100	97.22	94.56	92.00	89.55	87.19	
2	.05	95.13	79.92	90.54	88.36	86.26	84.25
3	95.09	92.63	90.26	87.99	85.80	83.7	
4	95.04	92.48	90.02	87.67	85.41	83.25	
5	95.00	92.34	89.80	87.38	85.06	82.84	
6	94.95	92.20	89.59	87.10	84.72	82.45	
7	94.90	92.93	86.40	86.83	84.41	82.09	
8	94.85	91.93	89.21	86.57	84.09	81.74	

- [1] Ashcroft, H; "Productivity of several machines *under the care of a operator*", Journal of the Royal Stistical Society, B12, 1950(145-151)
- [2] Bunday B.D; Mack, C; "The efficiency of bi-statistical *directionally traversed machines*", Journal of Royal society 22, 74-81, (1973).
- [3] Bunday B.D.; Spankar R.E; El-Badri, "The efficiency of *bi-directionally machines when repairs are not always successful*", Eur.J.op.Res. 19 324-330, 1985.]
- [4] Bunday, B.D; Sztrik, J; "The maintenance of *bi-directionally patrolled machines*", IMA Journal of Mathematics applied in business industry (1992) 3, 337-386
- [5] Coffman E.G; Hofri, M; "On the expected performance of *scanning disks*", SIAM Journal of computation, (1982), 60.
- [6] Coffman.E.G; Gilbert; "polling and greedy services", queuing systems/2/115-145, 1987.
- [7] Falk, J; Spieckz; "Weigelt, M., Mertens, p. "Cooperative and competitive approaches with agents in logistics and production", Thirteenth International conference. Artificial Intelligence, Expert systems Natural language proceedings, France p-519-528 (1993)
- [8] Mack.C; Murphy.T; Webb.N.L, "The efficiency of *N machines uni-directionally patrolled by one operative when walking times and repair times are constants*", Journal of Royal statistical society B19(1957)166-1720.
- [9] Rainer, P; Runkier, T; "Multi-agent control of *Queuing processes.*", 15th triennial world congress, Barcelona, Spain, (2002).
- [10] Swartz, G.B; "Analsis of a scan policy in *aged loop System*", In applied Probability computer science, meferfac, Vol.2 (R.L.Disney, T.J.oth.Eds) Birkhauser Boston, pp.241-52.1982.
- [11] Takagi, H; "Analysis of *polling systems*", The Mit.Press.cambridge Massachusets, 1986.
- [12] Takagi, H; "Analysis of *single-buffer polling systems*", TR.L Research Report, TR87-0043, IBM.Research Laboratory, Tokyo, 1988.
- [13] Takagi, H; "Queuing analysis of polling models: *An update. In stochastic analysis of computer and communication systems*, Ed.Takagi H.North-Holland, Amsterdam, 1990.
- [14] Voos, H; Litz, L.A; "new approach for *optimal control u sing market-control*", conference of European, Karlsruhe, (1999).