

پژوهش برای بهره‌برداری بهتر

Recherche Opérationnelle

نوشته :

مهندس ایرج شمش ملک آرا

استاد دانشکده فنی

چکیده :

یکی از رشته‌های جدید دانش که اطلاع از اصول آن برای تمام مدیران صنایع ضرورت دارد (پژوهش برای بهره‌برداری بهتر) است زیرا بطوریکه میدانیم مدل ریاضی پدیده‌های صنعتی و اجتماعی کاملاً با حقیقت وفق نمی‌دهند و در اکثر آن‌ها یک عامل یا ضریب اتفاقی موجود است که با زمان و مکان دستخوش تغییرات بوده و برای بهره‌برداری بهتر شناسایی مناسب‌ترین مقدار این ضریب (Valeur Optimale) ضرورت دارد .
مدیران و مهندسان مسئول صنایع و کارخانه‌های بزرگ دیگر نمیتوانند به گرداندن چرخ دستگاه صنعت خود اکتفا کنند بلکه باید پیوسته در جستجوی مناسب‌ترین روش برای بهترین بهره‌برداری و مناسب‌ترین بهای تمام شده فرآورده‌های خود باشند .

بطوریکه در این مقاله دیده میشود کلیه بررسی‌های پژوهشی به یک نتیجه نهائی ختم میگردد که مدیران صنایع باید در انتخاب و قبول آن تصمیم بگیرند و بهمین دلیل مسائل مربوط به این پژوهش‌ها (مسائل تصمیم) یا تصمیم‌گیری هم نامیده میشود (Problems de Decisions) بدیهی است حل این نوع مسائل بدلیل وجود معادلات اتفاقی یا ضریب‌های شانسی بدون استمداد از ماشین‌های حسابگر بسیار مشکل است و شاید بهمین دلیل است که مسائل مربوط به تصمیم‌گیری و پژوهش برای بهره‌برداری بهتر عملاً خیلی دیرتر از آنکه میبایست مورد توجه قرار گیرد در اداره امور صنایع راه یافت و بعبارت دیگر مانند سایر مسائل انفرماتیک (Problem informatique) پس از پیدایش ماشین‌های حسابگر (Computer) در پانزده سال اخیر جامه عمل پوشید البته نباید تصور کرد که این ماشین است که مسائل پژوهش را حل میکند بلکه وسیله‌ای است که در اختیار دانشمندان برای حل این نوع مسائل میباشد .

برای روشن شدن طرح این نوع مسائل خوب است مثال ساده زیر را در نظر بگیریم :

در یک کارخانه تعداد متوسط کارگرانی که برای ثبت نام یا تقاضای دیگری باید از مقابل یک باجه عبور کنند یک نفر در هر چهار دقیقه است و مأمور باجه میتواند بطور متوسط در هر ۳ دقیقه و ۱۸ ثانیه تقاضای یک نفر را رسیدگی نماید با توجه به مراتب فوق مأمور مزبور در یک روز با هشت ساعت کار باید $\frac{8 \times 60}{4} = 120$ نفر را جوابگو باشد ولی چون برای هر نفر فقط ۳ دقیقه و ۱۸ ثانیه وقت صرف می نماید

ثانیه دقیقه

لذا روی هم : مدت $120 \times 3 / 18 = 6$ ساعت و ۳۶ دقیقه وقت لازم دارد که از ۸ ساعت کار روزانه کمتر و بنابراین ظاهراً کافی است ولی این راه حل با وقت و تعداد متوسط صحیح نیست زیرا مراجعه کارگران ممکن است زیادتر از یک نفر در چهار دقیقه باشد و مأمور باجه هم نتواند تقاضای مراجعه کنندگان را در ۳ دقیقه و ۱۸ ثانیه رسیدگی نماید و در نتیجه ممکن است که کارگران مجبور شوند چندین ساعت در پشت باجه انتظار بکشند و مقدار زیادی از وقت آنها تلف شود و به این ترتیب بازده کارخانه کاهش یابد بدیهی است اگر زیان ناشی از این کاهش بیش از حقوق یک مأمور دوم و هزینه احداث یک باجه دیگر باشد صرفه در آن است که اقدام به تأسیس یک باجه اضافه بشود .

برای حل صحیح این مسئله بطوریکه بعداً خواهیم دید باید تابع اتفاقی که در حقیقت زمان متفاوت رسیدن کارگران در مقابل باجه و مدت جوابگوئی به هر کارگر را بطور صحیح با استفاده از ضرائبی که بکمک آمار تعیین میشود در نظر گرفت و بهترین جواب مسئله را بدست آورد .

مثال ساده دیگر در موضوع انتخاب مناسبترین روش ها یا (Optimisation) است فرض کنیم که یک کارخانه سه نوع فرآورده P_1 و P_2 و P_3 به مقدار x_1 و x_2 و x_3 تهیه مینماید ولی حجم فرآورده ها یا عبارت دیگر فضائی که اشغال مینمایند به ترتیب ۱ و ۲ و ۳ واحد حجم است حال اگر فرض کنیم ظرفیت کامل فضای انبار فرآورده ها هم ϵ واحد حجم باشد باید رابطه زیر را داشته باشیم .

$$x_1 + 2x_2 + 3x_3 \leq 4000$$

از طرف دیگر اگر سود فروش فرآورده های مزبور به ترتیب ϵ و ۱۲ و ۳ واحد پول باشد باید رابطه زیر را داشته باشیم :

$$\epsilon x_1 + 12x_2 + 3x_3 = M = (\text{حداکثر قابل قبول})$$

بطوریکه می بینیم دو معادله فوق تشکیل یک فضای ۳ بعدی محصور در بین دو سطح را میدهند که تمام نقاط داخل آن جوابهای مسئله هستند و باید بین تمام این نقاط بهترین جواب یا عبارت دیگر مناسبترین و پرمصرفترین مقدار x_1 و x_2 و x_3 را بدست آورد . (Valeur Optimale)

بطوریکه گفتیم در تمام مسائل فوق یک معادله اتفاقی موجود است که تابع زمان می باشد و در آن اتفاق یا شانس دخالت دارد و میتوان با تجربه و تهیه آمار از وقایع مشابه گذشته ضرائب آن را بدست آورد مثلاً میتوان مقدار فروش یک کالا در ماه های مختلف سال را با استفاده از آمار فروش سال های قبل تخمین زد در مورد مسائلی که ضریب انتظار در آن دخالت دارد مانند زمان مراجعه کارگران و مدت انتظار در مقابل یک باجه باید تعداد باجه ها را با اندازه ای گرفت که وقت یک کارگر بیش از مقدار معمولی مثلاً پنج دقیقه تلف نگردد و حل مسئله سوکول به این میشود که هزینه برقراری باجه های لازم و زبان اتلاف وقت کارگران که بعکس یکدیگر تغییر میکنند روی هم می نیم باشد ولی بطوریکه می بینیم هزینه برقراری باجه ها به نسبت تعداد آن ها است در صورتیکه زبان انتظار و اتلاف وقت یک تابع اتفاقی است که باید تعیین گردد. بهمین ترتیب در مورد مسئله انبارداری باید بین هزینه نگاهداری یک ذخیره کافی و پرخرج و خطر خالی شدن انبار در نتیجه یک درخواست خرید اتفاقی بیش از اندازه متوسط تعادل ایجاد کرد.

در مورد مسائل مربوط به تعمیرگاه های وسائل و ماشین آلات یک کارخانه هم باید بین هزینه آماده داشتن یدکی های لازم و ضرر متوقف شدن کارخانه در نتیجه فقدان یدکی تعادل برقرار نمود و بدیهی است. در این مسئله مدت فرسایش ماشین آلات مختلف جنبه اتفاقی دارد که باید از طریق آزمایش و آمارگیری بدست آید. کلیه این مسائل را بتدریج طبق اصولی که در کارخانه ها و کارگاه ها مورد بررسی و عمل قرار گرفته است در چند مقاله شرح خواهیم داد.

قسمت ۱ - مسائل مربوط به ورود و انتظار برای نوبت

بر میگردیم به مسئله اول یعنی رسیدن اتفاقی کارگران و مدت اتفاقی توقف یا انتظار در مقابل باجه که میتوان آن را با مسئله ظرفیت یک پارکینگ عمومی نیز مقایسه نمود که در آن رسیدن ماشین ها اتفاقی و مدت زمان توقف آنها در پارکینگ نیز اتفاقی می باشد و به بینیم که این مسئله بطور صحیح چگونه بررسی میشود.

تجربه نشان داده است که قانون ورود و انتظار در اکثر موارد بصورت یک تابع قوه ای (Exponentielle) و یا تصاعدی است و اینک میتوان اثبات آنرا هم به ترتیبی که دانشمند فرانسوی (Robert Faure) استاد دانشکده معدن پاریس بیان کرده است بررسی نمائیم.

بطوریکه میدانیم احتمال ورود یا بطور کلی بوجود آمدن یک واقعه در زمان Δt متناسب با زمان مزبور می باشد که بصورت $\lambda \cdot \Delta t$ نوشته میشود (که بعلاوه تابع مبدأ این زمان هم نیست) و λ را هم ضریب ورود مینامیم که تعداد وارد شدگان در واحد زمان می باشد حال اگر وضع وارد شوندگان را در زمان $t + \Delta t$

در نظر بگیریم و فرض کنیم که در این زمان (n) کارگر یا (n) ماشین وارد شده است یکی از دو حالت زیر ممکن است اتفاق افتاده باشد .

حالت ۱ - در زمان t $(n-1)$ کارگر یا ماشین و در زمان (Δt) جمعاً n

حالت ۲ - در زمان t (n) کارگر یا ماشین و در زمان (Δt) جمعاً n

بنابراین احتمال وارد شدن (n) کارگر یا ماشین در مدت زمان $(t+\Delta t)$ بصورت زیر است :

$$p_n(t+\Delta t) = p_{n-1}(t) \cdot \lambda \Delta t + p_n(t)(1 - \lambda \Delta t)$$

$(\lambda \Delta t)$ احتمال ورود یک کارگر یا ماشین در زمان Δt و $(1 - \lambda \Delta t)$ احتمال مخالف آن است (یعنی وارد نشدن) .

بدیهی است اگر تا زمان $(t+\Delta t)$ هیچ کارگر یا ماشین وارد نشده باشد در زمان (t) هم هیچ کارگر یا ماشینی وارد نشده است بنابراین خواهیم داشت :

$$p_0(t+\Delta t) = p_0(t) (1 - \lambda \Delta t)$$

و از آنجا :

$$\frac{p_0(t+\Delta t) - p_0(t)}{\Delta t} = -\lambda p_0(t)$$

و یا با توجه به تعریف مشتق :

$$(1) \quad p'_0(t) = -\lambda p_0(t)$$

و با استفاده از رابطه اول :

$$(2) \quad p'_n(t) = \lambda p_{n-1}(t) - \lambda p_n(t)$$

ولی از رابطه (۱) نتیجه میشود :

$$\frac{dp_0}{dt} = -\lambda p_0(t)$$

بنابراین :

$$\frac{dp_0}{p_0(t)} = -\lambda dt$$

و یا :

$$p_0(t) = e^{-\lambda t}$$

و از رابطه (۲) نتیجه میشود :

$$p'_1(t) = \lambda p_0(t) - \lambda p_1(t)$$

و با استفاده از مقدار $p_0(t)$

$$p'_1(t) + \lambda p_1(t) = \lambda e^{-\lambda t}$$

جواب معادله دیفرانسیل بالا بصورت :

$$p_1(t) = \frac{\lambda t}{1!} e^{-\lambda t}$$

میباشد

و بالنتیجه برای ضریب (n) خواهیم داشت :

$$p_n(t) = \frac{(\lambda t)^n}{n!} e^{-\lambda t}$$

و به این ترتیب تابع اتفاقی ورود بدست میآید .

حال برای تعیین قانون انتظار می بینیم که اگر در زمان $(t + \Delta t)$ (n) نفر در خط انتظار باشند

این وضع ممکن است به چهار حالت زیر اتفاق افتاده باشد :

حالت	عده منتظرین در زمان t	عده وارد شدگان در زمان Δt	عده خارج شدگان در زمان Δt	عده منتظرین در زمان $t + \Delta t$
۱	n-۱	۱	۰	n
۲	n	۰	۰	n
۳	n	۱	۱	n
۴	n+۱	۰	۱	n

و چون احتمال ورود و خروج در زمان Δt به ترتیب $\lambda \Delta t$ و $\mu \Delta t$ میباشد که در آن λ ضریب ورود و μ ضریب خروج است و همچنین احتمال مخالف آنها یعنی وارد نشدن و خارج نشدن هم به ترتیب $(1 - \lambda \Delta t)$ و $(1 - \mu \Delta t)$ میباشد لذا احتمال اینکه (n) نفر در خط انتظار باشند ، بصورت زیر خواهد بود :

$$p_n(t + \Delta t) = p_{n-1}(t) [\lambda \Delta t (1 - \mu \Delta t)] + p_n(t) [(1 - \lambda \Delta t) (1 - \mu \Delta t)] + p_n(t) \cdot \lambda \Delta t \cdot \mu \Delta t + p_{n+1}(t) [(1 - \lambda \Delta t) \cdot \mu \Delta t]$$

و از آنجا با حذف بینهایت کوچک درجه دوم :

$$p_n(t + \Delta t) = p_{n-1}(t) \lambda \Delta t + p_n(t) [1 - (\lambda + \mu) \Delta t] + p_{n+1}(t) \mu \Delta t$$

و یا :

$$\frac{p_n(t + \Delta t) - p_n(t)}{\Delta t} = \lambda p_{n-1}(t) - (\lambda + \mu) p_n(t) + \mu p_{n+1}(t)$$

و با توجه به تعریف مشتق :

$$(r) \quad p'_n(t) = \lambda p_{n-1}(t) - (\lambda + \mu) p_n(t) + \mu p_{n+1}(t)$$

بسهولت دیده میشود که برای $n=0$ فقط سه حالت زیر ممکن است اتفاق افتاده باشد :

حالت	تعداد منتظرین در زمان (t)	عده واردشدگان در زمان Δt	عده خارج شدگان در زمان Δt	تعداد منتظرین در زمان $(t + \Delta t)$
۱	۰	۰	۰	۰
۲	۰	۱	۱	۰
۳	۱	۰	۱	۰

و با توجه باینکه درحالت اول جدول بجای احتمال مخالف خروج که $(1 - \mu\Delta t)$ میباشد احتمال μ خواهیم داشت یعنی اگر کسی درخط انتظار نیست و کسی هم داخل نمیشود حتماً کسی خارج نخواهد شد و بعلاوه دراین حالت $p_{n-1}(t) = 0$ میباشد لذا خواهیم داشت :

$$p'_0(t) = -\lambda p_0(t) + \mu p_1(t)$$

و با توجه باینکه احتمالات ثابت هستند $p'(t) = 0$ میگردد و بنابراین خواهیم داشت :

$$(t) \quad p_1(t) = \frac{\lambda}{\mu} p_0(t)$$

و معادله ۳ هم بصورت زیر درخواهد آمد :

$$(e) \quad \lambda p_{n-1}(t) - (\lambda + \mu) p_n(t) + \mu p_{n+1}(t) = 0$$

بعلاوه از معادله (e) نتیجه میشود :

$$\lambda p_0(t) - (\lambda + \mu) p_1(t) + \mu p_2(t) = 0$$

و با استفاده از معادله (e) :

$$p_2(t) = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^2 p_0(t)$$

و از آنجا :

$$p_n(t) = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n p_0(t)$$

و از طرف دیگر چون مجموع احتمالات برابر واحد میباشد :

$$p_0(t) + p_1(t) + p_2(t) + \dots + p_n(t) = 1$$

بنابراین :

$$p_0(t) \left[1 + \left(\frac{\lambda}{\mu}\right) + \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^2 + \dots + \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \right] = 1$$

و یا :

$$p_0(t) \frac{1}{1 - \frac{\lambda}{\mu}} = 1 \quad p_0(t) = 1 - \frac{\lambda}{\mu}$$

و از آنجا خواهیم داشت :

$$(۲) \quad p_n(t) = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n p_0(t) = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right)$$

و به این ترتیب تابع اتفاقی انتظار هم بدست میآید و چون هیچگاه احتمال از یک تجاوز نمیکند لذا باید

$$\text{داشته باشیم } 0 < \frac{\lambda}{\mu} < 1$$

معنی این ناساوی این است که باید ضریب ورود همواره از ضریب خروج کوچکتر باشد که کاملاً

منطقی است

اکنون بموجب قانون توزیع احتمال و طبق فرمول اسپرانس یا محتمل ترین متوسط (Espérance)

میتوانیم تعداد متوسط منتظرین را که \bar{n} نامیده میشود بدست بیاوریم و با توجه به رابطه (۲) این تعداد

متوسط بصورت زیر نوشته خواهد شد :

$$\bar{n} = \sum_0^n n p_n(t) = 0 \cdot p_0(t) + 1 \cdot p_1(t) + 2 \cdot p_2(t) + \dots + n p_n(t)$$

$$\bar{n} = \left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right) \left[\left(\frac{\lambda}{\mu}\right) + 2 \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^2 + 3 \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^3 + \dots + n \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \right]$$

و یا :

$$\bar{n} = \frac{\lambda}{\mu} \left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right) \left[1 + 2 \left(\frac{\lambda}{\mu}\right) + 3 \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^2 + \dots + n \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{n-1} \right]$$

بطوریکه می بینیم جمله داخل کروشه مشتق جمله :

$$1 + \frac{\lambda}{\mu} + \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^2 + \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^3 + \dots + \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n = \frac{1}{1 - \frac{\lambda}{\mu}}$$

میباشد و این مشتق برابر $\frac{1}{\left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right)^2}$ است لذا خواهیم داشت :

$$(v) \quad \bar{n} = \frac{\lambda}{\mu} \left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right) \times \frac{1}{\left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right)^2} = \frac{\lambda}{\mu - \lambda}$$

به این ترتیب تعداد متوسط انتظار کشندگان نسبت با فرمول ساده بالا بدست میآید علاوه میتوانیم مدت متوسط انتظار هر نفر را در پشت باجه نیز تعیین کنیم زیرا ضریب خروج یعنی تعدادی که در واحد زمان از مقابل باجه میگذرند μ فرض کردیم بنابراین مدتی که هر نفر در مقابل باجه میگذراند برابر $\frac{1}{\mu}$ میشود و در نتیجه مدت لازم برای آنکه \bar{n} نفر از مقابل باجه بگذرند :

$$(A) \quad \bar{t} = \frac{\bar{n}}{\mu} = \frac{\lambda}{\mu(\mu - \lambda)}$$

خواهد شد و این همان مدتی است که بطور متوسط یک نفر باید انتظار بکشد تا نوبت به او برسد و بطوریکه قبلاً گفته شد مدتی است که برای محاسبه تلف شدن وقت لازم بود و چون با استفاده از آمار ورود میتوان مقدار :

$$p_n(t) = \frac{(\lambda t)^n}{n!} e^{-\lambda t}$$

را بدست آورد لذا ضریب λ تعیین خواهد شد و با استفاده از آمار مدت انتظار در پشت باجه هم میتوان احتمال

$$P_n(t) = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right)$$

را تعیین و با نتیجه ضریب μ را هم بدست آورد و سپس با محاسبه \bar{t} میتوانیم تعداد باجه‌های لازم را حساب کنیم .

مثال - برای تهیه آمار ورود و خروج تعداد واردین یا خارج شدگان را در فاصله‌های زمانی h دقیقه شمارش مینمایند فرض کنیم که نتیجه این شمارش یا آمارگیری به ترتیب جدول صفحه بعد باشد :

اولاً بطوریکه دیده میشود بسآمد یا تعداد دفعات بشدت کاهنده است عبارت دیگر احتمال یک تابع قوه‌ای میباشد که از لحاظ نظری هم اثبات شد و ثانیاً میتوانیم با استفاده از این جدول متوسط تعداد واردین را در هر h دقیقه طبق فرمول \bar{n} که قبلاً گفتیم حساب کنیم بنابراین خواهیم داشت :

تعداد دفعات در مدت آمارگیری یا بسامد f_n	تعداد وارد شدگان در مدت هر t دقیقه (n)
مرتبۀ ۲۹	تعداد . نفر
» ۳۴	» ۱ »
» ۲۴	» ۲ »
» ۹	» ۳ »
» ۳	» ۴ »
» ۱	» ۵ »
» ۰	» ۶ »

$$\bar{n} = \sum_0^7 n \cdot \frac{f_n}{100} = \frac{1}{100} \left[0 \times 29 + 1 \times 34 + 2 \times 24 + 3 \times 9 + 4 \times 3 + 5 \times 1 + 6 \times 0 = 1726 \text{ نفر} \right]$$

از طرف دیگر طبق تعریف ضریب λ که قبلاً گفته شد خواهیم داشت: $\lambda t = 1726$ که مقدار t همان فاصله زمانی t دقیقه است.

حال میتوانیم از فرمول توزیع احتمال که قبلاً بدست آوردیم یعنی:

$$P_n = \frac{(\lambda t)^n}{n!} e^{-\lambda t}$$

احتمالات نظری زمان‌های مختلف آمارگیری را حساب کنیم و با مقدار تجربی آن که در جدول بالا ذکر شده است مقایسه کنیم.

و به این ترتیب خواهیم داشت:

$$P_0(t) = e^{-\lambda t} = e^{-1726} = 0.28 = 28. / \%$$

$$P_1(t) = \frac{\lambda t}{1} e^{-\lambda t} = 1726 \times e^{-1726} = 0.26 = 26. / \%$$

$$P_2(t) = \frac{(\lambda t)^2}{2} e^{-\lambda t} = \frac{(1726)^2}{2} e^{-1726} = 0.22 = 22. / \%$$

$$P_3(t) = \frac{(\lambda t)^3}{3!} e^{-\lambda t} = \frac{(1726)^3}{6} e^{-1726} = 0.09 = 9. / \%$$

$$P_{\xi}(t) = \frac{(\lambda t)^{\xi}}{\xi!} e^{-\lambda t} = \frac{(1.226)^{\xi}}{24} e^{-1.226} = 0.03 = 3\% \text{ درصد}$$

$$P_0(t) = \frac{(\lambda t)^0}{0!} e^{-\lambda t} = \frac{(1.226)^0}{120} e^{-1.226} = 0.01 = 1\% \text{ درصد}$$

بطوریکه میبینیم احتمالات نظری بالا با احتمالات تجربی مذکور در جدول اختلاف زیادی ندارند و این دلیل دقت فرمول توزیع احتمالات میباشد که با استدلال بدست آوردیم بدیهی است مقدار λ یعنی ضریب ورود

یا عبارت دیگر تعداد واردین در هر دقیقه برابر نفر $\frac{1.226}{0} = 0.25$ خواهد شد. ($\lambda = 0.25$)

حال برای محاسبه ضریب μ میپردازیم به محاسبه زمان متوسط توقف هر نفر در پشت باجه فرض

کنیم که نتیجه آمارگیری زمانی این توقف به ترتیب جدول زیر باشد.

تعداد سرویس شدگان در مدت آمارگیری n_0	مدت توقف هر نفر در پشت باجه θ
۲۳ نفر	دقیقه $1 <$
» ۲۰	» ۱ - ۲ دقیقه
» ۱۴	» ۲ - ۳ »
» ۱۲	» ۳ - ۴ »
» ۹	» ۴ - ۵ »
» ۵	» ۵ - ۶ »
» ۴	» ۶ - ۷ »
» ۵	» ۷ - ۸ »
» ۳	» ۸ - ۹ »
» ۲	» ۹ - ۱۰ »
» ۲	» ۱۰ - ۱۱ »
» ۱	» ۱۱ - ۱۲ »
» ۰	» ۱۲ - ۱۳ »

۱۰۰ جمع سرویس شدگان

بازهم با استفاده از فرمول اسپرانس مدت t زمان متوسط توقف در پشت باجه را حساب میکنیم و خواهیم داشت:

$$\sum_{n=0}^{110} \theta \cdot \frac{n\theta}{100} = \frac{1}{100} \left[0.25 \times 23 + 1.0 \times 20 + 2.0 \times 14 + 3.0 \times 12 + 4.0 \times 9 + 5.0 \times 5 + \right. \\ \left. + 6.0 \times 4 + 7.0 \times 3 + 8.0 \times 2 + 9.0 \times 2 + 10.0 \times 2 + 11.0 \times 1 = 327 \right] \text{ دقیقه}$$

و بالنتیجه ضریب خروج μ یعنی تعداد سرویس شدگان در هر دقیقه که همان تعداد خارج شدگان میباشد برابر

$$\mu = \frac{1}{327} = 0.30 \text{ نفر}$$

خواهد شد .

اکنون میتوانیم تعداد متوسط منتظرین یا انتظار کشندگان نوبت را هم حساب کنیم و طبق فرمول

(۷) که قبلاً ثابت کردیم خواهیم داشت :

$$\bar{n} = \frac{\lambda}{\mu - \lambda} = \frac{0.25}{0.30 - 0.25} = 5 \text{ نفر}$$

و همچنین مدت انتظار یک نفر برای نوبت و سرویس طبق فرمول (۸) که قبلاً ثابت کردیم برابر:

$$\bar{t} = \frac{\bar{n}}{\mu} = \frac{5}{0.30} = 16 \frac{2}{3} \text{ دقیقه}$$

خواهد شد .

(تفسیر) - باید توجه کرد که مدت انتظار یا توقف در پشت باجه که ۳۲۷ دقیقه میباشد با مدت

انتظار یا توقف در صف انتظار کشندگان که $16 \frac{2}{3}$ دقیقه میباشد اشتباه نشود .

اکنون میتوان وقت تلف شده مراجعه کنندگان به باجه مورد بحث را بسهولت حساب نمود .

زیرا بطوریکه دیدیم ۲۵ نفر در هر دقیقه مراجعه میکنند و هر یک بطور متوسط $16 \frac{2}{3}$ دقیقه

در صف انتظار و در پشت باجه میمانند و به این ترتیب در مدت ۸ ساعت کار روزانه وقت تلف شده مراجعه

کنندگان به باجه مورد بحث جمعاً برابر :

$$8 \times 60 \times 0.25 \times 16 \frac{2}{3} = 23 \frac{1}{3} \text{ ساعت}$$

خواهد شد در صورتیکه متصدی باجه فقط :

$$8 \times 60 \times 0.25 \times 327 = 6 \frac{1}{2}$$

ساعت در روز کار خواهد کرد . که هر دو به زیان کارخانه میباشد .

اکنون برای محاسبه مناسب‌ترین یا پصرفه‌ترین تعداد باجه (Optimisation) بطوریکه دیدیم باید ضرر زیاد کردن باجه را با استفاده از کاهش وقت تلف شده کارگران جبران نمود و مخصوصاً نباید تصور کرد که در صورت زیاد شدن تعداد باجه بهمان نسبت از تعداد منتظرین نوبت کاسته میشود زیرا محاسبه میزان کاهش مدت انتظار مانند محاسباتی که قبلاً شرح داده شد دارای یک ضریب احتمال است و اینک در زیر نحوه این محاسبات شرح داده میشود :

فرض کنیم که m تعداد باجه‌هاست و برای سهولت نوشتن معادلات ضریب $\frac{\lambda}{\mu}$ را هم r مینامیم که در مسئله مورد نظر برابر :

$$\frac{0.25}{0.30} = 0.833$$

میباشد برای تعیین مناسب‌ترین و با صرفه‌ترین راه حل ابتدا احتمال آنکه حتی یک نفر هم در پشت باجه‌ها در انتظار نماند حساب میکنند این احتمال بصورت جمله :

$$P_0 = \frac{1}{\frac{r^m}{m! \left(1 - \frac{r}{m}\right)} + 1 + \frac{r}{1} + \frac{r^2}{2!} + \dots + \frac{r^{m-1}}{(m-1)!}}$$

میباشد .

و مدت تلف شده در حال انتظار هم بطور متوسط :

$$\bar{t}_r = \frac{r^m}{\mu m! \left(1 - \frac{r}{m}\right)^2} P_0$$

میباشد .

(تبصره - برای اثبات فرمول‌های بالا مراجعه شود به کتاب پژوهش (Rob. Faure) .
مثلاً برای دو باجه یعنی $m=2$ احتمال مزبور برابر :

$$P_{0,2} = \frac{1}{\frac{(0.833)^2}{2! \left(1 - \frac{0.833}{2}\right)} + 1 + \frac{0.833}{1}} = 0.411 = 41.1\%$$

و برای سه باجه یعنی $m=3$:

$$P_{0,3} = \frac{1}{\frac{(0.833)^3}{3! \left(1 - \frac{0.833}{3}\right)} + 1 + \frac{0.833}{1} + \frac{0.833^2}{2}} = 0.422 = 42.2\%$$

میباشد .

و بهمین ترتیب مدت‌های انتظار هم طبق فرمول‌های بالا برای :

$$\bar{t}_{f_1} = 16 \frac{2}{3} \quad (m=1) \quad \text{دقیقه}$$

$$\bar{t}_{f_2} = 0.70 \quad (m=2) \quad \text{دقیقه} \quad \text{و برای} \quad \bar{t}_{f_3} = 0.09 \quad (m=3) \quad \text{دقیقه}$$

خواهد شد بطوریکه می‌بینیم با زیاد شدن تدریجی بوجه‌ها مدت انتظار بمقدار فوق‌العاده قابل ملاحظه‌ای کاهش مییابد که بطور عادی قابل پیش‌بینی نبود .

ولی درمقابل بدلیل زیاد شدن بوجه کار متصدیان آن کاهش مییابد که البته اهمیت آن کمتر مییابد

و این کاهش کار را بنام ضریب عدم فعالیت به علامت \bar{p} نشان میدهند که مقدار آن برای :

$$\bar{p}_1 = 0.167 \quad (m=1)$$

بوده و بنابراین برای یک بوجه اضافی یعنی :

$$\bar{p}_2 = 1.167 \quad (m=2)$$

و برای دو بوجه اضافی یعنی : $\bar{p}_3 = 2.167 \quad (m=3)$ مییابد .

ضریب‌های بالا به این معنی است که مثلاً در مورد دو بوجه فعالیت آن‌ها در ۸ ساعت کار روزانه

روی هم از یک بوجه تمام وقت باندازه ۱۶۷٪ یعنی ۱۶۷٪ هم کمتر مییابد . زیرا بطوریکه قبلاً دیدیم

با یک بوجه هم فعالیت تمام وقت وجود نداشت .

حال اگر فرض کنیم که زیان ناشی از وقت تلف شده کارگران که در گردش چرخ کارخانه تأثیر

میگذارد برای هر ساعت ۱۲ فرانک و ضرر عدم فعالیت مأمورین که فقط اثر انفرادی دارد برای هر ساعت ۵

فرانک تعیین گردد با توجه باینکه مدت خدمت روزانه یک مأمور بوجه در ۸ ساعت کار :

$$8 \times 60 = 480 \quad \text{دقیقه}$$

و تعداد کارگران مراجعه کننده در هر روز از قرار ۲۵۰ نفر در دقیقه برابر :

$$480 \times 0.25 = 120 \quad \text{نفر}$$

میباشد لذا مبلغ کل زیان کارخانه در سه حالت فوق‌الذکر برای یک بوجه $m=1$ و دو بوجه $m=2$ و سه

بوجه $m=3$ به ترتیب بشرح زیر خواهد بود :

$$Q_1 = 120 \times 16 \frac{2}{3} \times \frac{12}{60} + 480 \times 0.167 \times \frac{5}{60} = 40670 \quad \text{فرانک}$$

$$Q_2 = 120 \times 0.70 \times \frac{12}{60} + 480 \times 1.167 \times \frac{5}{60} = 61000 \quad \text{فرانک}$$

$$Q_p = 120 \times 0.90 \times \frac{12}{60} + 480 \times 2.167 \times \frac{5}{60} = 888.0 \quad \text{فرانک}$$

و بطوریکه دیده میشود مناسبترین راهحل تأسیس دو باجه خواهد بود که زیان مربوط به آن حداقل میباشد.

قسمت ۲ - مسائل مربوط به انبارداری و فرسایش ویدکی ماشین آلات .

در کلیه مسائل انبارداری کاهش تدریجی یک مقدار کالای Q را که آنرا ذخیره یا (Stocks)

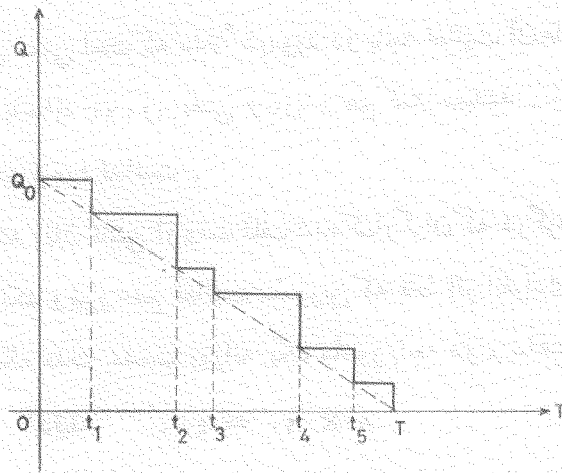
مینامند مورد مطالعه قرار میدهند این کاهش تدریجی بمقادیر مختلف q_1, q_2, \dots, q_n در زمانهای

t_1 و t_2 و t_3 صورت میگیرد و نمایش ترسیمی این کاهش بصورت یک خط پلکانی است بدیهی است

در صورتیکه کاهش یکنواخت باشد منحنی نمایش بصورت یک خط با شیب ثابت :

$$C = \frac{Q_0}{T}$$

در خواهد آمد . (مانند خارج شدن تدریجی آب یا نفت از یک مخزن) .



شکل ۱

در انبارداری مهمترین موضوع این است که قبل از تمام شدن ذخیره و بموقع مناسب مقدار کافی

کالا به انبار برسانند و بعبارت دیگر ذخیره را تجدید نمایند البته چون از یک طرف تجدید ذخیره زودتر از

موقع مستلزم هزینه اضافی ناشی از اجاره محل و زیان سرمایه گذاری زودتر از موقع است و از طرف دیگر

تأخیر در رساندن کالا به انبار هم ممکن است باعث تمام شدن ذخیره شود که نتیجه آن ازدست دادن مشتری

و در مورد معاملات تعهدآور و قراردادی مستلزم پرداخت جریمه و خسارت هم باشد لذا بطوریکه قبلاً گفته

شد مسئله انبارداری هم از نوع مسائلی است که باید بهترین و مناسب‌ترین راه حل آن را پژوهش و جستجو نمود .

این نوع مسائل در سال‌های قبل از پیدایش حسابگرها بروش ویلسون (Wilson) حل میشد که کاملاً نظری و فرضی میباشد ولی بطوریکه خواهیم دید این راه حل بهیچوجه مطابق با حقیقت نیست و بدلیل وجود ضریب‌های اتفاقی باید بروش توابع احتمالی و بر مبنای تجربه و آمار مورد بررسی و مطالعه قرار گیرد که بطور خلاصه بعداً به ترتیبی که دانشمند فرانسوی (Robert Faure) اثبات نموده است شرح داده خواهد شد .

الف - روش ویلسون (Model de Wilson) در این روش برای سهولت محاسبه یک مقدار متوسط مصرف در واحد زمان بصورت ضریب C در نظر میگیرند .

بعلاوه برای نگاهداری ذخیره در انبار هم یک ضریب هزینه انبارداری برای واحد کالا در واحد زمان در نظر گرفته میشود که γ_s نامیده میشود و همچنین برای تجدید ذخیره نیز یک ضریب هزینه γ_i در نظر میگیرند که برای سهولت محاسبه آنرا ثابت فرض میکنند در صورتیکه در حقیقت این ضریب تابع مقدار کالائی است که برای تجدید ذخیره ضرورت دارد .

فرض کنیم که مسئله انبارداری برای مدت زمان θ بررسی میشود البته ذخیره مربوطه هم برابر $Q = \theta \cdot C$ خواهد بود بدیهی است بدلیل هزینه‌های زیاد انبارداری :

$$M = \gamma_s \frac{\theta \cdot C}{2} \cdot \theta$$

تأمین این ذخیره در یک نوبت مقرون بصرفه نمی‌باشد و بهتر است آن را به n ذخیره کوچکتر تقسیم کنیم بطوریکه مقدار هر ذخیره کوچک برابر :

$$q = \frac{Q}{n} = \frac{\theta \cdot C}{n} = tc$$

گردد $(\theta = nt)$ مدت زمان مصرف ذخیره q میباشد برای محاسبه بهترین مقدار q می‌بینیم که در مدت زمان t ذخیره متوسط برابر $\frac{q}{2}$ است و هزینه انبارداری آن هم برابر $\frac{q}{2} \gamma_s t$ میباشد و برای ذخیره کامل Q این هزینه برابر $n \frac{q}{2} \gamma_s t$ خواهد شد .

از طرف دیگر هزینه کامل تجدید ذخیره که در n نوبت انجام میشود برابر $n \gamma_i$ میباشد بنابراین هزینه کامل انبارداری و تجدید ذخیره برابر :

(۱)

$$P = n \cdot \frac{q}{r} \gamma_s t + n \gamma_l$$

خواهد شد .

ولی چون :

$$n = \frac{\theta \cdot C}{q} \quad \text{و} \quad \theta = nt$$

لذا معادله (۱) بصورت زیر نوشته خواهد شد:

$$p = \theta \frac{q}{r} \gamma_s + \frac{\theta C}{q} \gamma_l$$

در معادله فوق که یک منحنی هندلولی میباشد فقط مقدار q متغیر است و برای بدست آوردن حداقل p که پائین ترین نقطه منحنی است کافی است مشتق p را برابر صفر بگیریم بنابراین خواهیم داشت :

$$\frac{\partial p}{\partial q} = \frac{\theta}{r} \gamma_s - \frac{\theta C}{q^2} \gamma_l = 0$$

و از آنجا :

$$q^2 = \frac{r C \gamma_l}{\gamma_s}$$

و بالنتیجه :

$$\bar{q} = \sqrt{r C \frac{\gamma_l}{\gamma_s}}$$

که میتوان آنرا با توجه به رابطه $Q = \theta \cdot C$ بصورت :

$$\bar{q} = \sqrt{\frac{r Q}{\theta} \frac{\gamma_l}{\gamma_s}}$$

هم نوشت که بهترین مقدار q میباشد و حداقل هزینه p انبارداری هم برای $q = \bar{q}$ برابر :

$$\bar{p} = \theta \sqrt{r C \gamma_l \gamma_s}$$

خواهد شد و همچنین بهترین مقدار n هم برابر :

$$\bar{n} = \frac{\theta C}{q} = \theta \sqrt{\frac{C \gamma_s}{r \gamma_l}}$$

میگردد . بدیهی است باید همواره $n > 1$ باشد یعنی $\frac{\gamma_l}{\gamma_s} < \frac{\theta^2 C}{r}$

و یا :

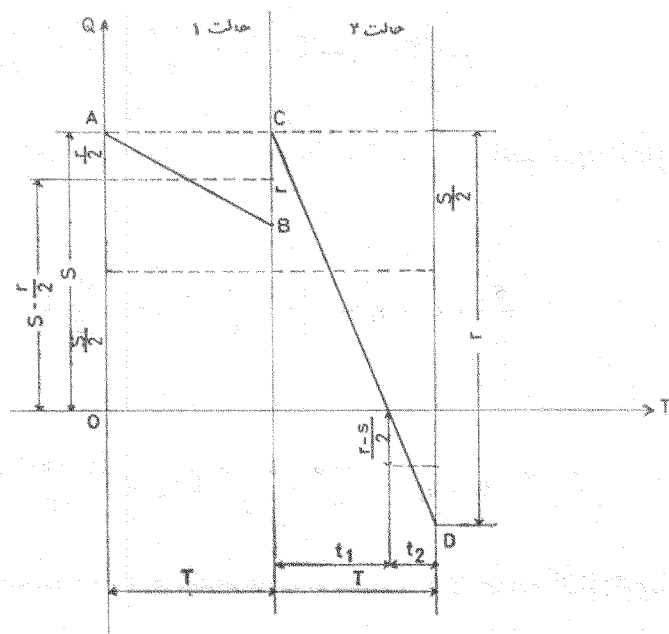
$$\gamma_l = < \gamma_s \frac{\theta^2 C}{r} < \gamma_s \frac{Q \theta}{r}$$

یعنی هزینه تجدید ذخیره کمتر از هزینه کامل انبارداری در مدت زمان θ باشد و این شرط همواره عملی می باشد .
 ب - روش احتمالی . **Modèle Probabiliste** - در مسئله قبل فرض شد که میزان مصرف در واحد زمان ثابت است و علاوه فرض کردیم هزینه تجدید ذخیره تابع مقدار آن نمی باشد و هزینه انبارداری هم متناسب با زمان و مقدار ذخیره اولیه است و در حقیقت هیچیک از این سه فرض کاملاً صحیح نیست زیرا میزان مصرف وابسته به تقاضا است که یک تابع احتمالی است و باید با تجربه تعیین شود و با توجه به سهلت لازم برای تجدید ذخیره هم ملاحظه میشود که روش ویلسون که درست در انتهای زمان های t ذخیره های \bar{q} را تجدید مینماید بسیار خطرناک و ممکن است همراه با تمام شدن ذخیره باشد که بسیار خسارت آمیز است لذا باید روش مطمئن تری که اشکالات فوق را برطرف نماید در نظر گرفت برای این منظور می بینیم که دو حالت ممکن است اتفاق افتد .

حالت ۱ - موقعی که مصرف برابر یا کمتر از ذخیره است که البته هیچ خطر و اشکالی همراه نخواهد داشت .

حالت ۲ - موقعی که مصرف زیادتر از ذخیره است که البته خطرناک و همراه با پرداخت خسارت میباشد .

حال اگر مقدار ذخیره را s و مقدار مصرف را r بنامیم و $P_t(r)$ هم احتمال مصرف r در مدت زمان t باشد و ذخیره را هم به تعداد یا کیلو گرم تعیین کنیم که بصورت اعداد صحیح ۱ و ۲ و ۳ ... منظور شوند . دو حالت مذکور فوق را میتوان بوسیله شکل زیر نمایش داد .



شکل ۲

در حالت اول شکل طرف چپ ذخیره متوسط پس از گذشت زمان T برابر $(s - \frac{r}{\gamma})$ است .
 حال اگر هزینه انبارداری را برای واحد زمان و واحد کالا γ_s فرض کنیم مخارج انبارداری ذخیره
 متوسط بالا برابر $(s - \frac{r}{\gamma}) T \cdot \gamma_s$ خواهد شد و با در نظر گرفتن $P_t(r)$ یعنی احتمال مصرف r در زمان
 t و تعداد (n) دوره مصرف کالای مورد نظر هزینه انبارداری مربوطه برابر :

$$P_1 = n \sum_{r=0}^s \left(s - \frac{r}{\gamma} \right) \gamma_s \cdot T \cdot p_t(r)$$

خواهد شد .

در حالت دوم شکل طرف راست تا زمان t_1 ذخیره متوسط برابر $\frac{s}{\gamma}$ است و در مدت زمان t_2 هم
 که ذخیره تمام شده است کسر ذخیره متوسط که موجب زیان و پرداخت خسارت است برابر $\frac{r-s}{\gamma}$ میباشد
 زمان های t_1 و t_2 را میتوانیم از روی شکل طرف راست به سهولت حساب کنیم زیرا :

$$\frac{r-s}{t_2} = \frac{r}{T}$$

و از آنجا :

$$t_2 = T \frac{r-s}{r}$$

و :

$$t_1 = T - t_2 = T - T \cdot \frac{r-s}{r} = T \cdot \frac{s}{r}$$

حال اگر خسارت کسر ذخیره را هم برای واحد زمان و واحد کالا γ_p فرض کنیم هزینه انبارداری در حالت
 دوم برابر :

$$\frac{s}{\gamma} \cdot t_1 \cdot \gamma_s = \frac{s}{\gamma} \cdot \frac{s}{r} T \gamma_s = \frac{s^2}{\gamma r} T \cdot \gamma_s$$

و خسارت کسر ذخیره هم برابر :

$$\frac{r-s}{\gamma} \cdot t_2 \cdot \gamma_p = \frac{r-s}{\gamma} \cdot \frac{r-s}{r} T \gamma_p = \frac{(r-s)^2}{\gamma r} T \cdot \gamma_p$$

خواهد شد که با در نظر گرفتن احتمال $P_t(r)$ و تعداد n دوره مصرف کالا هزینه انبارداری و خسارت کسر
 ذخیره مربوطه برای هر دو حالت روی هم :

$$P = nT \left[\gamma_s \sum_{r=0}^s \left(s - \frac{r}{\gamma} \right) P_t(r) + \gamma_s \sum_{r=s+1}^{\infty} \frac{s^r}{\gamma r} P_t(r) + \gamma_p \sum_{r=s+1}^{\infty} \frac{(r-s)^r}{\gamma r} P_t(r) \right]$$

خواهد شد .

به جمله P فوق الذکر باید هزینه تجدید ذخیره را هم اضافه نمود که برای هر واحد کالا γ_1 میباشد بنابراین هزینه کامل انبارداری و خسارت کسر ذخیره و تجدید ذخیره مربوط به مسئله فوق برای هر دو حالت برابر :

$$P = nT \left[\gamma_s \sum_{r=0}^s \left(s - \frac{r}{\gamma} \right) P_{(t)}(r) + \gamma_s \sum_{r=s+1}^{\infty} \frac{s^r}{\gamma r} P_t(r) + \gamma_p \sum_{r=s+1}^{\infty} \frac{(r-s)^r}{\gamma r} P_t(r) + \frac{\gamma_1}{T} \right]$$

خواهد شد .

بدیهی است با تعیین می نیمم جمله فوق مقدار (S) جواب مسئله یعنی بهترین مقدار ذخیره بدست

خواهد آمد .

مثال - فرض کنیم که کالای مورد انبارداری قطعات یدکی یک ماشین است و آمار تابع احتمالی

$P_t(r)$ برای یک دوره تهیه یدکی طبق جدول زیر بدست آمده است .

مصرف یا تعداد درخواست یدکی	۰	۱	۲	۳	۴	۵	۶	> ۶
احتمال $P_t(r)$	۰٫۰۵	۰٫۱۰	۰٫۲۰	۰٫۳۰	۰٫۱۵	۰٫۱۵	۰٫۰۵	۰

بعلاوه فرض کنیم که برای این دوره هزینه انبارداری هر قطعه یدکی ۵ فرانک برای هر عدد

یدکی و خسارت کسر ذخیره هم ۴ فرانک برای هر عدد باشد . بنابراین هزینه کامل انبارداری و خسارت

کسر ذخیره یدکی مربوط برای یک دوره برابر :

$$P = 5.0 \sum_{r=0}^s \left(s - \frac{r}{\gamma} \right) p(r) + 5.0 \sum_{r=s+1}^{\infty} \frac{s^r}{\gamma r} p(r) + 4.0 \sum_{r=s+1}^{\infty} \frac{(r-s)^r}{\gamma r} p(r)$$

خواهد شد .

برای حل مسئله یعنی برای تعیین بهترین مقدار (S) که جمله فوق را می نیمم میسازد ثابت میکنند

که اگر تابع $L(s)$ زیر را در نظر بگیریم :

$$L(s) = \sum p(r) + \left(s + \frac{1}{\gamma} \right) \sum_{r=s+1}^{\infty} \frac{p(r)}{r}$$

و اگر نسبت $\frac{4.0}{5.0+5.0}$ را هم p نام بگذاریم .

بهترین ذخیره یعنی مقدار (\bar{S}) که جمله P را می نیمم میسازد از رابطه زیر بدست میآید :

$$L(\bar{S}-1) < \rho < L\bar{S}$$

برای انجام محاسبات لازم با توجه به نتیجه آمارگیری جدول زیر را تهیه میکنیم :

s	r	p(r)	$\frac{P(r)}{r}$	$\sum_{s+1}^7 \frac{p(r)}{r}$	$(s + \frac{1}{2}) \sum_{s+1}^7 \frac{p(r)}{r}$	$\sum p(r)$	L(s)
0	0	0.05	—	0.3758	0.18790	0.05	0.23790
1	1	0.10	0.10	0.2758	0.41370	0.15	0.56270
2	2	0.20	0.10	0.1758	0.43950	0.35	0.78950
3	3	0.30	0.10	0.0758	0.26530	0.65	0.91530
4	4	0.15	0.0375	0.0383	0.17235	0.80	0.97235
5	5	0.15	0.03	0.0083	0.04565	0.95	0.99565
6	6	0.05	0.0083	0	0	1	1
> 6	> 6	0	0	0	0	1	1

و چون $\rho = \frac{400}{400+50} = 0.888$ لذا با توجه به نامساوی بالا می بینیم که رقم ۸۸۸ بین دو مقدار

$L(s)_3 = 0.91530$ و $L(s)_2 = 0.78950$ ستون آخر جدول قرار گرفته است

بنابراین $\bar{S} = 2$ میباشد .

یعنی بهترین تعداد یدکی لازم ۳ عدد برای هر دوره مصرف میباشد که پس از مصرف عیناً تجدید

خواهد شد .

تبصره - در شماره بعد از روش (Simulation) یا (شبیه سازی) که در حل مسائل پژوهش

برای بهره برداری بهتر مورد استعمال زیاد دارد با ذکر مثال بحث خواهد شد .