

- ① ارسم البيان المتوافق لهذه المصفوفة .
- ② أوجد المسار الأصغر في هذه المصفوفة .
- ③ طبق خوارزمية السياحة الأصغرية (الخط Path)
- ④ طبق خوارزمية كراس لإيجاد دائرة هاملتون الأصغرية .
- ⑤ طبق خوارزمية السياحة الدائرية من إيجاد دائرة هاملتون الأصغرية .

انتهت المحاضرة التاسعة


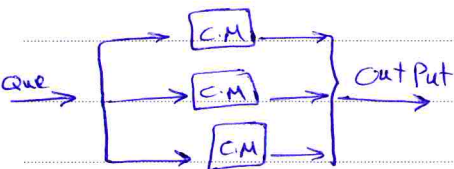
2015/11/16


المحاضرة العاشرة :

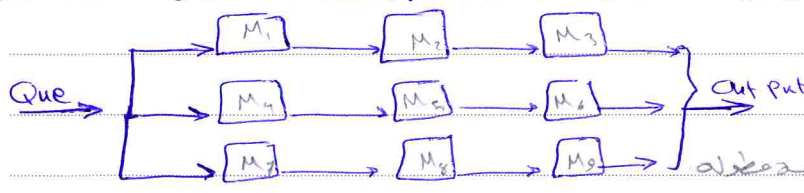
نظرية الأرتال (الطوابير) :

الزمن له زمن وبالتالي الانتظار في رتل معين يؤدي إلى تكلفة اقتصادية (ضارة)
الهدف من دراسة نظرية الأرتال هو جعل زمن الانتظار أقل ما يمكن .

أنواع الأرتال :

- (1) رتل وصيد ومركز خدمة واحد ويخرج ثم إلى الخارج

- (2) رتل وصيد وعدة مراكز خدمة ثم يخرج من مخرج واحد وهو من أصن الأنواع الأرتال


- (3) مركز خدمة واحد ورتل واحد ولكن من مركز الخدمة هناك عدة مراكز عمالية وفرض واحد


- (4) أنه يكون هناك رتل واحد وعدة مراكز خدمة وكل مركز خدمة بإفله عدة فاصل وخرج واحد


هذه الحالة يجب يتم توفير الوقت والجهد .
 يجب أن يتم تنظيم الأرتال بحيث يكون وقت الانتظار أقل ما يمكن وذلك لتوفير الوقت والتكلفة

كل آلة معينة لها سرعة في حال وصولها إلى هذه النقطة ثم، لذلك يجب التأكد من أن
 و ص 1/1 أن هذه النقطة

$$P_n(t)$$

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{P_n(t+h) - P_n(t)}{h} = \frac{dP_n(t)}{dt}$$

$$P_n(t+h) = \lambda h(1-uh) P_{n-1}(t) + (1-\lambda h)(1-uh) P_n(t) + uh(1-\lambda h) P_{n+1}(t) + H(h)$$

$H(h) \xrightarrow{h \rightarrow 0} 0$

$$P_n(t+h) = \lambda h P_{n-1}(t) - \lambda u h^2 P_{n-1}(t) + P_n(t) + \lambda u h^2 P_n(t) - \lambda h P_n(t) - u h P_n(t) + u h P_{n+1}(t) - \lambda u h^2 P_{n+1}(t)$$

$$P_n(t+h) = \lambda h P_{n-1}(t) + P_n(t) - (\lambda h + u h) P_n(t) + u h P_{n+1}(t)$$

المعادلة التفاضلية
للتغير بالنسبة للزمن

لعمل التحويل λ معدل الوصول و u معدل الخروج أي λ عدد متوسط وصول و u القيمة المتوسطة للخروج
 المعادلة $\lambda + u = 0$ تصبح المعادلة التفاضلية

$$P_n(t+h) = \lambda h P_{n-1}(t) + P_n(t) + u h P_{n+1}(t)$$

$$P_n(t+h) - P_n(t) = \lambda h P_{n-1}(t) + u h P_{n+1}(t)$$

$$\frac{dP_n(t)}{dt}$$

$$\frac{dP_n(t)}{dt} = \lambda P_{n-1}(t) - (\lambda + u) P_n(t) + u P_{n+1}(t)$$

هذه المعادلة تسمى بمعادلات

$$P_n'(t) = \frac{dn(t)}{dt} = \lambda P_{n+1}(t) - (\lambda + u)P_n(t) + uP_{n-1}(t)$$

هذه الحالة تعالج فقط عندما يكون لدينا كل واحد فقط.

أيضاً هذه المعادلة ونناقشها مع كل الحالات كل حالة على حدة كي نعرف أي حالة هي الأفضل.

انتهت المحاضرة العاشرة

2015/11/18

المحاضرة 11 :

المعادلة التفاضلية التي أوجدناها في المحاضرة السابقة هي:

$$\frac{dn(t)}{dt} = \lambda P_{n+1}(t) - (\lambda + u)P_n(t) + uP_{n-1}(t)$$

وإذا أصبحنا نراقب هذا المعادلات

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{dn(t)}{dt} = 0$$

فتصبح المعادلة كما يلي:

$$\lambda P_{n+1}(t) - (\lambda + u)P_n(t) + uP_{n-1}(t) = 0$$

حيث: $t \rightarrow \infty$

والآن سنعالج الحالة التالية:

سنعالج فيما يلي حالة صفه انتظار واحد ومركز خدمة واحد:

أولاً نقول أن $n=0$ سيكون:

$$\lambda P_{-1} - (\lambda + u)P_0 + uP_1 = 0$$

غير موجود لأنه ليس

هناك حالة دالة صفرية

$$\Rightarrow uP_1 = (\lambda + u)P_0 \Rightarrow P_1 = \left(1 + \frac{\lambda}{u}\right)P_0$$

لأن بداية العمل لا يوجد خروج
لذلك تكون النتيجة هي كما يلي

$$-uP_0 - \lambda P_0 + uP_1 = 0 \Rightarrow P_1 = \frac{\lambda}{u}P_0$$

والآن مع أجل $n=1$:

$$\lambda P_0 - (\lambda + u)P_1 + uP_2 = 0$$

بند P_1 بغير السابقة:

$$\lambda P_0 - (u + \lambda) \lambda P_0 + u P_2 = 0$$

$$\Rightarrow u P_2 = \frac{\lambda^2}{u} P_0 \Rightarrow P_2 = \frac{\lambda^2}{u^2} P_0$$

$$\Rightarrow P_n = \left(\frac{\lambda}{u}\right)^n P_0$$

نظام ما يلي: المجموع على $\sum_{i=0}^n P_i = 1$ لأن هذه عبارة عن مجموع قيم احتمالية
 $P_0, P_1 = \left(\frac{\lambda}{u}\right) P_0, P_2 = \left(\frac{\lambda}{u}\right)^2 P_0, \dots, P_n = \left(\frac{\lambda}{u}\right)^n P_0, \dots$

تكون

$$\sum_{i=0}^n \left(\frac{\lambda}{u}\right)^i P_0 = 1 \quad \text{if } n \rightarrow \infty$$

$$\sum_{i=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{u}\right)^i P_0 = 1$$

$$\Rightarrow P_0 \sum_{i=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{u}\right)^i = 1 \Rightarrow P_0 = \frac{1}{\sum_{i=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{u}\right)^i}$$

$$P_0 = \frac{1}{\sum_{i=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{u}\right)^i}$$

$$0 \leq \frac{\lambda}{u} = \varphi \leq 1$$

عدد الوصول أكبر من معدل الخروج $\lambda > u$ لا يمكنه
 وفي هذه الحالة يكون معدل الخروج u أكبر من معدل الوصول λ ويكون النظام مستقرًا
 معدل الوصول أصغر من معدل الخروج $\lambda < u$ لأن النظام يصبح مستقرًا ويكون معدل الوصول

$$\sum_{i=0}^{\infty} \varphi^i \Rightarrow S = \frac{1}{1-\varphi}$$

$$P_0 = \frac{1}{\frac{1}{1-\varphi}} \Rightarrow P_0 = 1 - \varphi = 1 - \frac{\lambda}{u}$$

حيث

λ تمثل معدل الوصول

u تمثل معدل الخروج

$\frac{\lambda}{u}$ تمثل عامل الاستفادة

تطبيقه: أصدر مكاتب الرواقف لديه هاتفه ضربة خارجية وصول الزبائن إلى المكتب

عشوائياً بعد كل ثمان دقائق يصل زبون

الفترة الزمنية المتوقعة ليدنجز وكالة هاتفية تصل إلى خمس دقائق بعدد راسطه

وضعت توزيع احتمالي أسّي .

المطلوب:

1. ما احتمال كون الخط مشغول .

2. ما هو متوسط طول صف الانتظار (عدد الأشخاص المتقيدين من هذه الخدمة).

الحل:

بشكل عام لدينا:

$$1) P_0 = 1 - \lambda$$

$$2) \varphi = \frac{\lambda}{\mu} \Rightarrow P_0 = 1 - \varphi$$

$$3) P_n = (\varphi)^n P_0$$

علماً أن المتسلسلة كانت بالشكل:

$$P_0, \varphi P_0, \varphi^2 P_0, \dots, \varphi^n P_0, \dots$$

$$\Rightarrow P_n = \varphi^n (1 - \varphi)$$

حساب عدد الزبائن في النظام بواسطة عملية: (ولكن L)

$$L = \sum_{n=0}^{\infty} n P_n$$

ومنه فإن:

$$L = \sum_{n=0}^{\infty} n \varphi^n (1 - \varphi), \quad \varphi < 1$$

$$L = (1 - \varphi) \sum_{n=0}^{\infty} n \varphi^n, \quad \varphi < 1$$

$$L = (1 - \varphi) \varphi \left(\frac{1}{(1 - \varphi)^2} \right)$$

$$\varphi + 2\varphi^2 + 3\varphi^3 + 4\varphi^4 + \dots$$

$$\varphi(1 + 2\varphi + 3\varphi^2 + \dots)$$

ومنه فإن عدد الزبائن في النظام عملية بواسطة:

$$L = \frac{\varphi}{1 - \varphi}$$

$$\Rightarrow L = \frac{\lambda}{\frac{\mu}{\lambda} - \frac{\lambda}{\lambda}} = \frac{\lambda}{\frac{\mu - \lambda}{\lambda}} = \frac{\lambda}{\mu - \lambda}$$

الوقت المتفرغ من النظام ياتي بعد الوصل المتوقع من النظام مقسومة على معدل الوصول الى النظام .

$$w = \frac{L}{\lambda} = \frac{\frac{1}{u-1}}{\lambda} = \frac{1}{u-1}$$

عدد الوصل المتوقع في صف الانتظار تاتي :

عامل التعة مضروباً بعدد الوصل المتوقع من النظام

$$Lq = \left(\frac{\lambda}{u}\right) \left(\frac{1}{u-1}\right) = \frac{\lambda^2}{u(u-1)}$$

الوقت المتوقع في صف الانتظار :

هو عملية صعب بعدد الوصل من النظام يعكس معدل الخروج

هذه القوانين تطبق على حال صف واحد ومرکز صف واحد

لكه المثال السابقة لدينا :

$$\lambda = \frac{1}{8}$$

الوصلة المنتجة المنتظمة هي صفعة

$$u = \frac{1}{5}$$

$$\rho = \frac{\lambda}{u} = \frac{\frac{1}{8}}{\frac{1}{5}} = \frac{5}{8} < 1$$

نسبة العاقد

في صف الانتظار $\rho = 0.77$

(ا) اصعب احتمال ان يكون الخط مشغول :

$$Lq = \frac{\lambda^2}{u(u-1)} = \frac{\frac{1}{64}}{\frac{1}{5}(\frac{1}{5} - \frac{1}{8})} = \frac{25}{24}$$

تقريباً عدد المتغيرين ياتي 1

مألة: ورشة لإصلاح السيارات (مركز تصليح واحد) معدل وصول السيارات

كل ساعة تصل سياراته وذلك وفقه توزيع بواسون

متوسط الخدمة تقريباً (الإصلاح) كل سيارة تستغرقه 20 دقيقة

علماً أن الخدمة تتم وفقه توزيع أسس عشوائية

علماً أن تكلفة كل سيارة من طال الانتظار هو 200 ليرة سورية.
المطلوب:

11 احس متوسط عدد السيارات الموجودة في ورشة الإصلاح.

12 احس متوسط الوقت المستغرق لكل سيارة من النظام.

13 احس متوسط طول صف الانتظار.

14 احس التكلفة الكلية لكل السيارات من الورشة خلال عمل الورشة (8 ساعات) كل.

$$\lambda = 2, \quad u = \frac{60}{20} = 3$$
$$\rho = \frac{2}{3} < 1$$

1) عدد السيارات المتوقعة في النظام:

$$L = \frac{\lambda}{u - \lambda} = \frac{2}{3 - 2} = 2$$

2) الوقت المتوسط المتبق في النظام:

$$w = \frac{1}{u - \lambda} = 1$$

3) متوسط طول صف الانتظار:

$$Lq = \frac{\lambda^2}{u(u - \lambda)} = \frac{4}{3(3 - 2)} = \frac{4}{3}$$

4) التكلفة الكلية خلال 8 ساعات تأدية عدد السيارات الكلية في النظام ضرب تكلفة الانتظار لكل سيارة ضرب عدد ساعات العمل ضرب وقت الانتظار لكل سيارة.

$$\text{Cost} = 2 \times 200 \times 8 \times 1 = 3200$$

انتهت المحاضرة 11

2015/11/23

المحاضرة (12):

single queue

* 1 Channels الحالة التي سنناقشها رتل واحد و عدة قنوات خدمة

** Multiple Channels مع الأذن بعين الاعتبار أن جميع القنوات لها نفس القدرة على الخدمة

لذلك نعتبر هذه الحالة من الحالات المهمة في المجال التطبيقى :

منها (محطة الوقود ، سوق مركزية ، مكتبة مركزية ، ...)

ونصنف الحالة التطبيقية إلى نوعين :

(أ) وصلات (زائرين) قادمة من مجتمع غير معروف (غير محدود)

مثال على ذلك محطة وقود ، سوق مركزية

(ب) الوصلات قادمة من مجتمع (مصدر) محدد مثال : مكتبة مركزية ، مصنع

سعالج الحالة الأولى : أي وصلات قادمة من مجتمع غير محدود

علماً أن وصول الوصلات وفق توزيع احتمالي يحصل $\frac{1}{\lambda}$ بين وصول وحدة و وحدة

أخرى تليها

الخدمة المقدمة من كل قناة خدمة متطابقة مع الخدمات التي تقدمها القنوات الأخرى

من حيث الأداء والكفاءة علماً أن كل قناة خدمة تقم خدمة متوسطه زمنية طول $\frac{1}{\mu}$

وذلك وفق توزيع احتمالي موافق للم آلة المعطاة .

ملاحظة:

معدل الوصول (الوصلات إلى النظام) لمرابه علاقة بالوصلات الموجوده في النظام

سنفترض الآن أن قنوات الخدمة سيمرّفها بـ $1, 2, \dots, n$ ، و λ_0

عندئذ ستكون المعدلات :

$$\lambda_0 = \lambda$$

$$\lambda_1 = \lambda$$

⋮

حيث λ هي معدل الوصول

μ هي معدل الخدمة

بشكل عام يكون لدينا أول وحدة تصل إلى النظام تأخذ مباشرة الخدمة

فتذهب إلى إحدى قنوات الخدمة

وحيث حال وصول وصديقتي تحصل مباشرة على ضربة عندئذ يكون :

$$u_0 = u$$

$$u_1 = u$$

⋮

$$u_{n-1} = u$$

(الطالبون)

وبالتالي يبدأ الصف ¹ من لحظة إنشغال جميع القنوات وبالتالي يكون لدينا ما يلي :

$$P_1 = \frac{\lambda}{u} P_0$$

$$P_2 = \left(\frac{\lambda}{u}\right)^2 P_0$$

⋮

نعلم سلفاً أن هذه العلاقة محققة من أجل جميع احتمالية (هذه الحالة صحيحة من أجل رتل واحد وقناة ضربة واحدة)

* عندها يكون لدينا رتل واحد وعدة قنوات ضربة يصبح لدينا ما يلي محققة :

$$P_n = \left(\frac{\lambda}{u}\right)^n P_0$$

من أجل قناة ضربة واحدة

كان لدينا القانون العام

فيصبح من أجل عدة قنوات ضربة كالتالي :

$$P_n = \frac{\lambda_0}{u_0} \frac{\lambda_1}{u_1} \dots \frac{\lambda_{n-1}}{u_{n-1}} P_0$$

نفترض أن معدلات الوصول متساوية

$$\lambda_0 = \lambda_1 = \dots = \lambda_{n-1} = \lambda$$

لكل قناة من القنوات

$$u_0 = u$$

فيكون لدينا :

$$u_1 = 2u$$

$$u_2 = 3u$$

⋮

عندئذ يصبح القانون السابق كما يلي :

$$P_n = \left(\frac{\lambda}{u}\right) \left(\frac{\lambda}{2u}\right) \left(\frac{\lambda}{3u}\right) \dots \left(\frac{\lambda}{nu}\right) P_0$$

$$\Rightarrow P_n = \frac{\lambda^n}{u(2u)(3u)\dots(nu)} P_0$$

$$P_n = \frac{1}{1.2.3.\dots.n} \left(\frac{\lambda}{u}\right)^n P_0 \Rightarrow P_n = \frac{1}{n!} \left(\frac{\lambda}{u}\right)^n P_0$$

نحن نعلم من قوانين الاحتمالات أن: $\sum_{n=0}^{\infty} P_n = 1$ عن طريق إذا أضنا خاصية

عدد قنوات الختمه الموجوده لدينا فيكون:

$$\sum_{n=0}^{\infty} P_n = 1 \Rightarrow P_0 + P_1 + \dots + P_n + \dots = 1$$

هذه هي المتقارب
تكون متقاربه طالما ان
متقاربه لا يوجد على

$$\Rightarrow P_0 + \psi P_0 + \dots + \frac{1}{n!} \psi^n P_0 + \frac{1}{(n+1)!} \psi^{n+1} P_0 + \dots$$

نستعمل جميع هذه المقادير $n!$ وذلك لان عدد قنوات الختمه n فكل

$$\Rightarrow P_0 + \psi P_0 + \dots + \frac{1}{n!} \psi^n P_0 + \dots = 1$$

$$(n+1)! = (n+1) n!$$

$$(n+2)! = (n+2)(n+1) n!$$

$$\frac{1}{(n+1)!} \psi^{n+1} P_0 \approx \frac{1}{(n+1)n!} \psi^{n+1} P_0 \approx \frac{\psi^{n+1}}{n!} \frac{1}{(n+1)} P_0 \stackrel{\text{تطبيقا}}{\approx} \frac{\psi^{n+1}}{n \cdot n!} P_0$$

$$\frac{1}{(n+2)!} \psi^{n+2} P_0 \approx \frac{1}{n!} \psi^{n+2} \frac{1}{(n+1)(n+2)} P_0 \approx \frac{1}{n^2 \cdot n!} \psi^{n+2} P_0$$

⋮

$$\Rightarrow P_0 + \psi P_0 + \dots + \frac{1}{n!} \psi^n P_0 + \frac{1}{n \cdot n!} \psi^{n+1} P_0 + \frac{\psi^{n+2}}{n^2 \cdot n!} P_0 + \dots = 1$$

$$\Rightarrow P_0 \left[1 + \frac{\psi}{1!} + \frac{\psi^2}{2!} + \dots + \frac{\psi^n}{n!} + \frac{\psi^{n+1}}{n \cdot n!} + \frac{\psi^{n+2}}{n^2 \cdot n!} + \dots \right] = 1 \quad (*)$$

نجز ما بين قوسين إلى جزئين:

$$\text{Part}_1 = P_0 \left\{ 1 + \frac{\psi}{1!} + \frac{\psi^2}{2!} + \dots + \frac{\psi^n}{n!} \right\}$$

$$\text{Part}_2 = P_0 \left\{ \frac{\psi^{n+1}}{n \cdot n!} + \dots \right\} = P_0 \left(\frac{\psi^{n+1}}{n \cdot n!} \right) \left\{ 1 + \frac{\psi}{n} + \frac{\psi^2}{n^2} + \dots \right\}$$

هذا الكلام صحيح طال كانت المتقاربه. أيه: بعض $0 \leq \psi = \lambda \leq 1$

$$Part 2 = P_0 \frac{\varphi^{n+1}}{n n!} \left(\frac{k}{1 - \frac{\varphi}{n}} \right)$$

فيكون:

$$P_0 \left(\sum_{i=0}^n \frac{\varphi^i}{i!} \right) + P_0 \left(\frac{\varphi^{n+1}}{n n!} \right) \left(\frac{1}{1 - \frac{\varphi}{n}} \right) = 1$$

نحصل على (*) فيكون ما يليه محقق:

$$1 = P_0 \left[\sum_{i=0}^n \frac{\varphi^i}{i!} + \frac{\varphi^{n+1}}{n!(n-\varphi)} \right]$$

المحول هنا هو P_0 فيكون لدينا:

صاوي (1) وذلك لان مجموعهم متساوية

$$\Rightarrow P_0 = \frac{1}{\sum_{i=0}^n \frac{\varphi^i}{i!} + \frac{\varphi^{n+1}}{n!(n-\varphi)}}$$

هام للمفتر

مطلوب استنتاجه

من حساب P_0 نتكهن الآن من حساب بقية المتولات بنفس طريقة الحساب في حال وجود

قناة واحدة عندئذ يجب حساب:

عدد الوصلات الموجودة في النظام

عدد الوصلات الموجودة في صف الانتظار.

تمرين:

مكتب خدمة هواتف لديهم خطوط هاتف معدل الوصول إلى مكتب الخدمة وطفة توزيع

بواسون يصل 24 زبون في الساعة زمن المكالمة الإيجابية تختلف من زبون إلى الآخر

وهي وطفة توزيع اسي بمعدل 10 دقائق للمكالمة.

المطلوب ما يلي:

احص متوسط عدد الزبائن في النظام

احص متوسط زمن الانتظار.

احص احتمال وجود خط جاهز للاستخدام

احص احتمال وجود خط واحد على الأقل جاهز للاستخدام.

تعريف:

أصدرت الشركة المصدر للخط تدفق أجور إضافية لناقلات الخط والناقلين في حال الانتظار

طلبت الشركة من المستفيدين بيان النفقات المترتبة على الشركة نتيجة الانتظار فأرسلت المستفيدين على الطلب من الشركة الموزعة للخط وضع (إهداء) محطة صرخ جديدة أو تخصيص أسعار المنتجات النفطية بنسبة توازي النفقات المترتبة على المستفيدين

فقامت الشركة الموزعة للخط بدراسة هذا الاقتراح فتبين لديها ما يلي:
وصول الناقلات إلى المحطة تقريبا توفقت توزيع بواسون وبمعدل ناقلين في الساعة علماً أن مدة تعبئة الناظلة الواحدة 20 دقيقة (خلال ساعة تكمن تعبئة 3 ناقلات) (هذا يوافق توزيع أسين)
وبينت الدراسة أن 50% من الناقلات تصل إلى المحطة عشوائياً مدة عمل المحطة 8 ساعات.
المطلوب:

- أ- أصل احتمال انتظار الناظلة في المحطة
- ب- الوقت المتوقع لانتظار الناظلة
- ج- وقت الانتظار لكل الناقلات في اليوم الواحد

لدى الشركة تتوفر الإمكانيات التالية:

- أ) وضع مصنعين صغيرين
 - ب) وضع مصنع كبير
- (وذلك إما استئجاراً أو شراءً) علماً أن إدارة الشركة تفصل الاستئجار وضعت المعطيات التالية:

كل مصنع صغير تستطيع تعبئة 3 ناقلات في الساعة وتكلفة يومية 1500 ل.س
المصنع الكبير تعبئة 7 ناقلات في الساعة وتكلفة 3000 ل.س