

ابیات معین بودن تلاش پنجم ذکر برای مصاله ناچیر بحرانی

درین راستاد در ادامه سر نیاز عندر نیز راه حل معین بزر مصاله ناچیر بحرانی را بررسی می‌نمایم

= بررسی انعصار متعابل: این الگوریتم و تجزیه انعصار متعابل را رعایت می‌نماید. مبار این ادعاء کام های زیر را در نظر بگیرید:

= معرف کنند فرا کنند P (برابر با ۰,۱) در ناچیر بحرانی خود قرار داشت باشد

۲ در این سورت الگوریتم [اریم کرد] flag[i]=TRUE است و محسن

[زنده] تنها توسل می‌کنند P قابل تفسیر است

۳ در جین سرالطیز می‌فرمایند P-۱ هست هر مرور نزد امکان محفوظ

در ناچیر بحرانی را تلافی نمایند و در حلقه loop خارجی بخش ENS

باقی می‌ماند.

بنابراین میتوان یک ملعون صدمتی معرف کنند در ناچیر بحرانی خود عارف نموده و در نتیجه و تجزیه انعصار متعابل برقرار است.

۲ بررسی سرمه سیرفت: این الگوریتم و تجزیه سیرفت را رعایت می‌نماید. مبار این ادعاء کام های زیر را در نظر بگیرید

= معرف کنند فرا کنند P (برابر با ۰,۱) در ناچیر بحرانی خود حدمار دارد

۳ در این سورت الگوریتم [اریم کرد]

$flag[i]=\text{FALSE}$ and $turn=1$

است

۳ در جین سرالطیز می‌فرمایند P-۱ در loop خارجی بخش ENS خود

نحو اهد ماند (در سورت در حقیقت در ورود به ناچیر بحرانی) و تواند

دارد ناصیه بحراز خود سُوره

بنابراین فرآیند P_2 که دار ناصیه بحراز خود غردار دارد جلوی ورود بنا ناصیه بحراز نمایند
نیز رانی شود. در نتیجه ویرگزینش فوت در این الگوریتم برمراست.

۳ برشی و پرگرانشلا رموده: این الگوریتم و پرگرانشلا رموده را نزیر عالیتای لند می‌رساند
این منظور طبق مبادله عددیت فرنته در بخش هار قلنس، آرستان دهنیم که ترسنگی برای
محیج کیز از فرآیندهای حاره نفی سُوره می‌تلذ نشان داد که در پرگرانشلا رموده برمراست
برای اثبات این ادعای گام‌های زیر را در تصریف می‌بریم:

۱) فرقن لسید فرآیند P_2 ناصیه بحراز خود را سپس سرگذاشت و فوهد مجدرآ وار
ناصیه بحراز نمود (این تفاوت به صورت ممکن باشد که برای فرآیند P_1 ترسنگی
حاره سُوره). در اینصورت مقادیر متغیرها به عذر زیر خواهد بود:

turn=1 and flag[i]=TRUE

۲) در حین سرآمدی امکان پیش روی فرآیند P_1 و صدور نذاره از طرفی پس از
کاتر فرآیند P_2 ، متغیر turn=1 است (و مقارین متغیرها احتماً کبار فرآیند
حوالی).

۳) در ناصیه بحراز تغییر نخواهد کرد، در حالی تعارف تغییر فرنته در loop
گرفتاری سُوره کا انتیه فرآیند P_1 دار ناصیه بحراز نموده و از این نتیجه
سُوره.

منتسبه رسنگی برای محیج کیز از فرآیندهای حاره نشده ولذا در پرگرانشلا
نموده در این الگوریتم وجود ندارد.

۳۰

خلاصه از و معنی تلاش های در

در حدود زیر، هر چهار دستگاه رعایت کنی سواد باشد - ✓ صفات شد است رعایت خط تیره (-) بیانگر عدم رعایت دستگاه است.

انتظار عدو	پیغام	انصراف و مقابله	تلاش های در
✓	-	✓	تلاش اول
-	✓	-	تلاش دوم
-	✓	✓	تلاش سوم
-	✓	✓	تلاش چهارم
✓	✓	✓	تلاش پنجم

۳۱

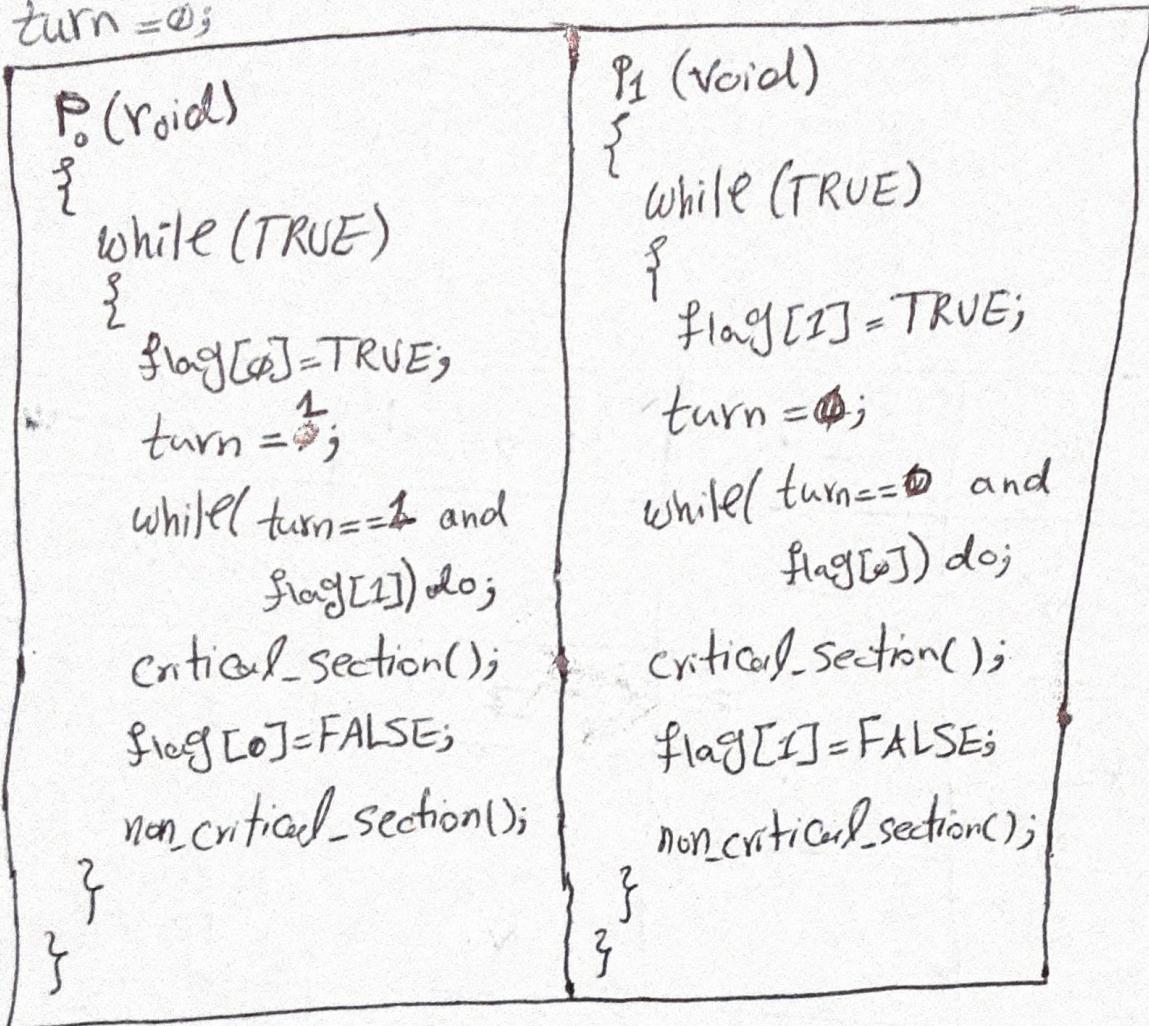
آلوریتم پترسون (Peterson)

یکی دیگر از راه حل های تلاشی معتبر برای فرار از حلقه مصاله تا خود بگیرن این است که در حین این مصاله بدارن تلاش های کمتر در آن رعایت نداشته باشند. در این تلاش، مصارف تلاش پنجم داشتند که در صفتی های معتبر (flag و turn) بهره وی نهادند.

مرا کنید هر P_0 و P_1 در این تلاش به صورت زیر باز تعریف می شوند:

boolean flag[2] = {FALSE, FALSE}

turn = 0;



اللوگیک فوق، ساره ترین و برگاهترین راه حل زمانی ارجحیت مخصوص بر این مساله ناچیر بجزئی
تکنولوژی است که هر سرور و پرداز اخشار ممکن است، سیستم را استغفار خود را دارای باشد
لیکن آنچه باید فرازند P_i اینها با معذرت دهن flag[i] = TRUE که از خود مستلزم وارد بباشد
بجزئی را اعطا کند.

۲) سیستم با عایتدادب، به فرآیند سیمی تقدیم اجراء (زمانی) را اعطای کند

(turn = 1 - i)

۳) اگر هر دو فرآیند در زمان تقریباً متسان ملائش باشند و در بجا ناچیر بجزئی کند،
هر دو flag[i] و flag[j] را معتبر دهیم که نهاده با این حال

متغیر turn مقدار را بمحضی تقدیم اجراء فرآیند F_i و F_j دهد.

دیرتر استاب را انجام داره است. بنابراین در نهایت مقدار turn تغییر کند تا بتوانیم از فرآیندهای مسوانند را بدینهای دار نماییم بجز این خود سکون نداشته باشیم.

در ادامه، سریعاً فندر بگیر راه حل عقیق بررسی می‌کند که turn را بخار آنور یعنی پرسون برسی می‌کنیم.

= برسی و تأثیر انصهار صفت‌قابل: این آنور یعنی و تأثیر انصهار صفت‌قابل را بر عالیتی می‌لذت برسی این دادعاء گام‌های زیر را در تظریه پیش‌برده:

① اگر مردوفر آندر آندر نیز بخواهد بخار می‌نماید در نهایت بجز این خود خوار داشتربا اینجا باشد، رانبه زیر برقرار باشد

$$\text{flag}[i] = \text{Flag}[i-1] = \text{TRUE}$$

۲) مُروهه در درود به نهایت بجز این فندر آن است که $\text{flag}[i-1]$ باشد برابر FALSE باشد یا turn برابر آن باشد، از آن‌جا به

[i-1] فناوری در صورت هر چهار کارهای در نهایت بجز این با TRUE باشد برسی

مگر از این صفت turn است،

۳) از آن‌جا به که turn تهای مقدار را بخود خوارد و کن در واقع اخراج انتصاف است سپس تنها باید از فرآیندهای را که فندر استاب را انجام ندارد) می‌شوند و از نهایت بجز این خود خوار نهایت بجز این سه را در حلقه استهلهای می‌سازند.

۴) برسی و تأثیر سیرفت: این آنور سیرفت را بر عالیتی می‌لذت بگزین این دادعاء گام‌های زیر را در تظریه پیش‌برده:

= خوف لذت‌فر آندر آندر در نهایت غیر بجز این خود خوار دارد.

۵) در این صورت اهمین دلایل استاد در حین $\text{Flag}[i] = \text{FALSE}$ استاد در حین

سازمان اسناد و کتابخانه ملی جمهوری اسلامی ایران
پیشنهاد شده به شورای امنیت ملل متحد در ۱۰ دسامبر ۱۹۷۴

در نتیجه مذاکره امکانی که در خارج از این حوزه قرار دارد و مجبو وارد پیشنهاد مذکور
ترکانت نیز این را این تصریح می‌نماید که در این حوزه مذکور این رسانیده باشد.

۳) پرسی و پیشنهاد انتظار محدود: این رسانیده باید در این حوزه محدود باشد و این رسانیده می‌گذرد.
درین وقت مذکور می‌باشد که استدلال آنکه نفعیم که سعی در یافتن آنها باشد دلایل عدم وجود
آنها در این حوزه محدود باشد و این رسانیده باید در این حوزه محدود باشد و این رسانیده می‌گذرد.

کمال اینجا است این ادعای کام های زیر را در نظر بگیرید:

۱) فرض کنید مذاکره امکانی که در حلقه انتظار بفرود نایاب مذکور این رسانیده باشد و این رسانیده
آن را در این حوزه محدود و محدود ندارد.

۲) فرض کنید مذاکره امکانی که در زمانی محدود باشد و همچنان دلایل عدم وجود آنها باشد
مذکور می‌گذرد و این رسانیده می‌گذرد.

۳) در حین مذاکره این در حلقه انتظار ماهیت مذکور این رسانیده و ترا فرکانت نیز
وارد نایاب می‌گذرد و این رسانیده می‌گذرد.

بنابراین بر این میان از فرکانت های زیر این رسانیده از خواهد بود و این رسانیده می‌گذرد.
و پیشنهاد انتظار محدود در این این رسانیده از خواهد بود و این رسانیده می‌گذرد.

نکته: آن مقسیم P_1 برای فرازگیرها می‌باشد که در مرحله مقادیرهای P_1 در سرطان طبقه استخبار
برخاک مقادیرهای وست سود، مجرد آراهم مقسیم حاصل نیستند.
 $\text{boolean flag}[2] = \{\text{FALSE}, \text{FALSE}\};$
 $\text{turn} = \phi;$
 $P_0(\text{void})$
 $\{$
 \vdots
 $\text{turn} = \phi;$
 $\text{while}(\text{turn} = \phi \text{ and } \text{flag}[1]) \text{ do;}$
 \vdots
 $\}$
 $P_1(\text{void})$
 $\{$
 \vdots
 $\text{turn} = 1;$
 $\text{while}(\text{turn} = 1 \text{ and } \text{flag}[\phi]) \text{ do;}$
 \vdots
 $\}$

معایین در هر دوی از تلاش‌های دکتر و مهندس بیوکل تغییرات را و خود را زنده بخواهند تازه زنند.
 ۱) آنها از فرازگیرها در داخل تابع پرداخته از حوزه از کار بیفتد و فرازگیرها اید
 منتقل می‌نمایند.

۲) آنها از فرازگیرها می‌بینند بر انتقال مسکونی (وارتیفیت هدروپی CN) می‌سونند.

۳) به سبیل روکنرها برای ترمیم محاررهای کامپیوترا مای عذر برای اجرای

۴) دستور العمل های زبان ماشین به کار آفرینشی می‌شود (مثل دستورهای

...)، مهارتی برای این راه حل پیرسون (و سطح وسعتی که در مکانی معتبر برخواهد) بروزی چنین صحبت مهارها بعمل نماید وجود ندارد.

با تحلیل راه حل های قبیل پیرسون میتوان مسائل را با دیدگاهی راه حل الگوریتم خوبی را ارزیابی کند و بیشتر های زیر افزایش را نشان می دهند، حائز اهمیت هستند

۳۳) الگوریتم پیرسون برای بسیاری از دو فرآیند

این الگوریتم به آسوریتم فیلتر (Filter) معروف است و از سری های زیر برای همه این فرآیند که به قدر

۱) سکرینینگ: مجموع n کاری از فرآیند ها در نظر گیرید و متناسب (PID) آنها باز صفر تا n است ($P = P_0, P_1, \dots, P_{n-1}$)

۲) آزادی به لام Level از ایداره صنیع را در نظر گیرید و هر سول آن کو سد یک PID اندیس لذاری شود و هر فرآیندی ترازند تها سول مربوط به متناسب خود را تغییر مده (در واقع هر سول Single-Writer/multiple-Reader است).

هر فرآیند در ابتداء سطح معرف قرار دارد و سطح سرطانی سطح آن افزایش می یابد تا اینکه ممکن است هر سطح $n-1$ شده و مجوز فرودی ناصیح بخوانی را کسب کند.

۳) آزادی $n-1$ ععنیر last-to-enter از ایداره صنیع را در نظر

گذیرید که براساس سطح اندیس لذار شده و نشان می گردید که فرآیند آن بگذرد و سطح صورت نظر اتفاق شده دارای صفت متناسب ای است.

جعندیه: $\text{PID} \leftarrow \text{level} \leftarrow \text{last_to_itter}$
 جعندیه: $\text{PID} \leftarrow \text{level} \leftarrow \text{last_to_itter}$

(۴) علاوه بر توقیفیات بنا، دو تابع زیر را این‌در نظر بگیرید.

Lock (PID)

```

    {
        i = PID;
        for (int l = 0; l < n; i++)
    }

```

{ level [i] = l;

last_to_enter[ℓ] = i;

while (last_to_enter[ℓ] ~~ℓ~~ = i and nick[ℓ] ~~ℓ~~ > 0)

there exist $k \neq i$, such that $\text{level}[k] > l$) do;

3

3

UNLock(PID)

{ ~~ANSWER~~

level[PID] = \emptyset ;

三

P_i (void)

{

while (TRUE)

{

LOCK (P_i);

critical_section();

UNLOCK (P_i);

}

}