

مجموعه مقالات ۱

پش نه قالمات اعتماد سستم ها پچده کمک ماره ها ترمه

حسن بورانی^۱ و کتور وروج کاراوف^۲

۱ دانشگاه ترمه دانشکده را

۲ دانشگاه دولته مسکو دانشکده را ات محاسه ات و سه رنتک

چکده در این مقاله ه عنوان و زگی مهم قالمات اعتماد ک سستم سعی در رورد تعداد کل خاها انقصهای موجود ن سستم دارم دن من ور ماره فر های اوله ه فرایند زمون سستم جهت شکارسازی خاها پرداخته در ادامه ه ساخت مدل و رورد پارامتر کلادی ن عنی تعداد کل خاها موجود در سستم ا استفاده از روش راستنمای ماکزیم خواه پرداخت

واژه ها کلد قالمات اعتماد مدل رشد قالمات اعتماد سستم های من م

مقدمه

کی از ویژگهای مهم در بحث قالمات اعتماد سستم های مختلف ویژه سستم های برنامه ای نرم افزاری پش-نی تعداد کل خاها با انقصهای موجود در نها است تاکنون مقالات متعددی در این زمینه نوشته شده است که از این مسان می توان ه کارهای ملز (Mills, 1972) جلنیسکی و ماراندا (Jelinski, Moranda, 1972) نلسون 1973 (Nelson, 1973) مارز (Maerz, 1980) شانثیکومار (Shanthikumar, 1983) کارپوفسکی و چڑوف (Karpovski, Chijov, 1990) و کاراوف Karolev, 1992 اشاره کرد

ان مقاله روش پش نی تعداد کل خاها در سستم های اصلاح پذر و من م را اراه کرده است من ور از سستم اصلاح پذر سستمی است که خاها ن لافاصله پس از مشاهده قابل اصلاح است همچنین ک سستم من م سستمی است که در نفع و روی می دهد اگر وفه اگر خاها انقصی روی داده اشد

شرح مسنه لمه

در این خشن اتنا فر های اوله را جهت ساخت مدل ماری ان کرده سپس ه نحوه زمون سستم جهت شکارسازی خاها موجود پرداخته و در ادامه مدل ماری رای مسنه لمه معروفی می شود

..... هفتمن کنفرانس هادا دان

۱ فرها اوله

فرض کنم مجموعه مقادیر ورودی یک رنامه را توان $[N]$ نشان داد که هر نقطه از آن مجموعه ماقبلاً دنباله از دستورات اجرایی است همچنان فرض کنم که در آن رنامه n خانه وجود دارد که در صورت مشاهده قالب اصلاح هستند سیستم اصلاح پذیر متن I_1, I_2, \dots, I_n را پارهخانه‌ای جدا از هم متعلق به مجموعه $[N]$ در زمانی که هر کدام از آن پارهخانه‌ها مجموعه نقا ورودی هستند که تنها از کسی از n خانه موجود در سیستم می‌گذرند ول ان پارهخانه را به ترتیب X_1, X_2, \dots, X_n نشان می‌دهم فرض کرد مجموعه X_i ‌ها معنی $\sum_{i=1}^n X_i$ از آنها از N معنی ول پارهخانه $[N]$ کوچکتر است فرض کنم متغیرهای X_1, X_2, \dots, X_n مستقل و همتوتز اتابا توزیع $F(x) = p(X \leq x)$ هستند

زمن سیستم

فرانز زمون سیستم به صورت زیر در زمان رگرفته می‌شود در لحاظ ... به تصادف نقطه‌ای از پارهخانه $[N]$ را انتخاب می‌کنم این فرض که انتخاب نقطه‌ها در هر از زمانش دارای توزیع کنواخت در آن پارهخانه و متن از زمانشها مستقل از هم می‌باشد این زمانش تا زمانی تکرار می‌شود که در کسی از پارهخانه‌ای I_i, \dots, I_n فتح شود به محض آن اولین خانه را اصلاح می‌کنم و به زمانش تصادفی روی پارهخانه $[N]$ ادامه می‌دهم تا در I_i دیگری فتح شد این اصلاح شود به این ترتیب تعداد پارهخانه‌ای شامل خانه کاهش می‌آید و در نتیجه قابل اعتماد سیستم افزایش خواهد داشت

۳ ساخت مدل

فرض کنم S_k مجموعه اول پارهخانه‌ای است که تا به حال k خانه‌ای نهایاً اصلاح نشده است رای مثال $S_1 = \sum_{i=1}^n X_i$ و اگر اولن خانه در زمان سیستم در پارهخانه زمان شکار و اصلاح شده اشد نگاه x_j باشد

اگر ν_k را تعداد زمانهایی که بعد از آفتن $(k-1)$ امن خانه شکار شدن خانه k از آن انجام می‌شود فرض کنم نگاه شرط معلوم و دن مقدار S_k دارای توزیع هندسی اپارامتر s_k/N است که البته می‌توان نرا بكمک توزیع نمای اپارامتر s_k/N تقریباً 2001

Gnedenko

ناران متغیر تصادفی ζ_k را فرض $\zeta_k = \nu_k/N$ دارای توزیع نمای اپارامتر s_k خواهد داشت و عبارتی $P(\zeta_k \geq t) = e^{-s_k t}$ همچنان می‌توان ζ_k را مانند فاصله زمانی t ($k-1$)امن و k امن شکار شدن خانه افراحت کرد

مجموعه مقالات ۳

اگر متغیر تصادفی Y_k را صورت $\zeta_j = \sum_{j=1}^k Y_k$ نشان دهیم نگاه زمان لازم رای افتن و اصلاح k خای اول در سیستم است و در نتیجه Y_n زمان لازم رای افتن و اصلاح تمامی خاها میشود در سیستم خواهد داشت که مسله افتن توزیع توام (Y_1, Y_2, \dots, Y_n) است این توجه خصوصیت مارههای تربیی ثابت میشود که توزیع توام (Y_1, Y_2, \dots, Y_n) همانند توزیع توام مارههای مرتبه از نمونه تصادفی مستقل و همتوزیع $(V_{(1)}, V_{(2)}, \dots, V_{(n)})$ که اینها V_1, V_2, \dots, V_n ای توزیع $H(x)$ فرم زر استخراج شده اند Galtsov,Solovev 1991

$$H(t) = \int_0^\infty (-e^{-tx}) dF(x), \quad t \geq 0 \quad (1)$$

ناران اگر تا چگالی V را v نشان دهیم نگاه تا چگالی توام لجه های زمانی (Y_1, Y_2, \dots, Y_n) صورت زر خواهد داشت

$$g(y_1, y_2, \dots, y_n) = n! h(y_1)h(y_2) \dots h(y_n) \quad (2)$$

رورد تعداد کل خاها

مالذکر شده در بخش قبلی تنها در صورتی امکانپذیر است که n عینی تعداد کل خاها در سیستم معلوم باشد اینکه رای شکارسازی تمام خاها زمون را تا نهایت ادامه دهیم که در عمل امکان پذربنست پس رورد n عنوان پارامتر و همچنین مشخصه قابل اعتماد سیستم کاری روری نرمی رساند

۱۳ روش راستنمای ماکزیمم

حال فرض کنید که تا لجه های زمانی t m خاها شکار شده است پس m لجه های زمانی $Y_1 \leq Y_2 \leq \dots \leq Y_m$ معلوم هستند که در نزد i زمان وقوف آمن خاها در سیستم است این توجه را و خواص مارههای تربیی تا چگالی توام (Y_1, Y_2, \dots, Y_m) را میتوان صورت زر نوشت

$$g(y_1, y_2, \dots, y_m) = \frac{n!}{(n-m)!} (-H(y_m))^{(n-m)} \prod_{j=1}^m h(y_j) \quad (3)$$

اکنون پارامتر n را کمک روش راستنمای ماکزیمم رورد میکنیم داریم

$$\ell(n; y_1, y_2, \dots, y_m, m) \propto U(n; y_m, m)$$

..... هفتمن کنفرانس مادا دان

که در نتا ℓ لگارتم تا راستنمای ماکرزم است و

$$U(n; y_m, m) = \sum_{j=n-m+1}^n \log j + n \log(-H(y_m))$$

در نتیجه خواه م داشت

$$\hat{n}_{MLE} = \max(m, \hat{n}_I) \quad ()$$

که

$$\hat{n}_I = \begin{cases} [\hat{n}] & , if U([\hat{n}]; Y_m, m) \geq U([\hat{n}] + 1; Y_m, m), \hat{n} > \hat{n} \\ [\hat{n}] + 1 & , if U([\hat{n}]; Y_m, m) < U([\hat{n}] + 1; Y_m, m), \end{cases}$$

$$\hat{n} = \frac{m}{H(Y_m)} \quad ()$$

رای اثبات از را

$$U(n; y_m, m) - U(n-1; y_m, m) = \log \frac{n(-H(y_m))}{n-m}$$

استفاده نموده و n_i را می‌آم که ن را مشبّت نماید
همان‌ورکه ملاحه می‌شود رای رورددعداد کل خاهای موجود در سیستم کافی است
مقدار m و $H(y_m)$ را داشته باشیم در ادامه توز راوردگر \hat{n} را معرفی و خواص ن را دررسی
می‌کنیم

۳ خواص برورد بدست مده برای n

نماه و زگهای ماره‌های تربی ذرنوش معلوم ودن تا توز H ماره \hat{n} همتوز
است ا $mW_{(n-m+1)}$ که در ن $(n-m+1)$ $W_{(n-m+1)}$ ام ن ماره تربی ساخته شده از
نمونه‌ای ه حجم n از توز پارتوما ا است عینی دارم

$$\hat{n} = d = mW_{(n-m+1)}$$

$$p_n(\hat{n} < x) = \left(\frac{m}{x}\right)^n \sum_{i=n-m+1}^n C_n^i \left(\frac{x}{m} - 1\right)^i ; \quad x \geq m \quad ()$$

مجموعه مقالات

از را ام درای وارانس \hat{n} راحتی دست می دارد

$$E(\hat{n}) = \frac{mn}{m - } \quad ()$$

$$Var(\hat{n}) = \frac{m^2 n(n - m +)}{(m -)^2 (m -)} \quad ()$$

و ا توجه را که راورد نار رای n عبارت است از

$$\hat{n}_1 = \frac{(m -)}{m} \cdot \hat{n} = \frac{m - }{H(Y_m)} \quad ()$$

که راوردگر جدد کاهش وارانس را هم مبنای دارد مبنای تووز ن ا توجه را دارد صورت زر خواهد داد

$$p_n(\hat{n}_1 < x) = \left(\frac{m - }{x}\right)^n \sum_{i=n-m+1}^n C_n^i \left(\frac{x}{m - }\right)^i ; \quad x \geq m - \quad ()$$

نئه جمهگر

اگر تا لحه زمانی t تعداد m خواه کمک زمون تصادفی در سیستم شکار شده اشد نگاه اداشتن تا تووز $F(x)$ ایندا کمک را $H(t)$ را محاسبه و سپس ml و $H(y_m)$ می توان که رورد نار رای تعداد کل خاهای موجود در سیستم دست ورد مبنای چون تووز این راوردگر معلوم است محاسبه فاصله اینان $(\alpha -)$ رای \hat{n} امکان پذیر است

مراج

- [1] Mills, H. D. (1972), On the statistical validation of computer programs, Report 72-615, IBM Federal Systems Division. Gaithesburg, MD.
- [2] Jelinski, Z. and Moranda, P. B. (1972) Software reliability research, Statistical Computer performance Evaluation, New York, 1972, p. 465-484.
- [3] Nelson, E. C. (1973), A statistical basis for software reliability assessment, Report TRW-SS-73-03. TRW Software Series, Redondo Beach, CA.

هفتمین کنفرانس ماده‌دان

- [4] Maerz, G. J. (1980), Software reliability, M. (in Russian).
- [5] Shanthikumar, J. G. (1983), Software reliability models: a review, Microelectronics Reliability, Vol. 23, No. 5, p. 903-943.
- [6] Karpovski, E. Ya. , Chijov C. A. (1990) Software reliability package, Kiev, (in Russian).
- [7] Galtsov, M. V. , Solovev A. D. (1991), An elementary model of complex software testing, Vechik Mockobckova yhiversiteta, Cer. Matematika, Mexahika, No 5, p. 74-76, (in Russian).
- [8] Korolev, V. Yu. (1992), Probabilistic and statistical methods for software reliability, Vechik Mockobckova yhiversiteta, Cer. VMEK, No. 3, p. 3-12, (in Russian).
- [9] Gnedenko, B. V. (2001), A course in probability theory, M. ORSS (in Russian).

نخستین درس ماره‌های تربیتی

رنولد الکرشنان نگاراجا ترجمه ذریوش ح

انتشارات دانشگاه فردوسی مشهد