



حل مسئله بزرگترین مجموعه مستقل توسط اتماتای یادگیر سلولی

سید علیرضا متولیان محمدرضا میدی

آزمایشگاه محاسبات نرم
دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات
دانشگاه صنعتی امیرکبیر، تهران، ایران

چکیده

مسئله بزرگترین مجموعه مستقل در یک گراف، عبارتست از یافتن بزرگترین زیرمجموعه‌ای از یک گراف بطوریکه هیچ دو رأسی از این مجموعه با یالی بهم متصل نباشد. این مسئله از جمله مسائل *NP-Complete* می‌باشد و بهمین دلیل الگوریتمهای مکاشفه‌ای و تقریبی متعددی از جمله تابکاری فلزات، شبکه‌های عصبی و الگوریتمهای ژنتیکی تاکنون برای آن ارائه شده‌اند. اتماتای یادگیر سلولی یک ابزار جستجوی تصادفی است که می‌توان از آن در حل مسائل *NP-Complete* استفاده نمود. در این مقاله یک الگوریتم مبتنی بر اتماتای یادگیر سلولی برای حل مسئله بزرگترین مجموعه مستقل ارائه شده و کارایی آن برروی تعدادی گراف نمونه استاندارد آزمایش شده است.

کلمات کلیدی: بزرگترین مجموعه مستقل، اتماتای یادگیر، اتماتای یادگیر سلولی.

۱ - مقدمه

مسئله بزرگترین مجموعه مستقل^۱، عبارتست از یافتن بزرگترین زیرمجموعه از رأسهای یک گراف بطوریکه هیچ دو رأسی از این مجموعه با یالی بهم متصل نباشد (به عبارت دیگر این رئوس از هم مستقل‌اند). به عبارت دقیق‌تر، مسئله بزرگترین مجموعه مستقل برای گراف $G = (V, E)$ عبارتست از یافتن مجموعه $S \subseteq V$ از رئوس گراف با شرط $|S| = \max\{|S'| \mid S' \subseteq V \wedge \forall u, v \in S' : \langle u, v \rangle \notin E\}$

^۱ Maximum Independent Set

این مسئله از کاربردهای فراوانی برخوردار است که اهم آنها عبارتند از انتخاب کد و تصحیح خطأ در ثوری کدینگ¹، حل بنست در مباحث شبکه، تشخیص خطأ در سیستم‌های چندپردازنهای و بینایی ماشین و شناسایی الگو^[1]. این مسئله از اولین مسائلی است که **NP-Complete** بودن آن ثابت گردید^[2]. در سال ۱۹۹۱، Feige و همکارانش^[3] نشان دادند که حتی تخمین این مسئله با یک ضریب ثابت نیز **NP-Hard** می‌باشد.

با توجه به عدم موقیت رهیافتهای قطعی در حل ابعاد بزرگ مسئله، توجه زیادی معطوف حل آن با استفاده از رهیافتهای مکاشفه‌ای² گردید. Korst و Aart^[4] و Peinado و Homer^[5] تابکاری فلزات را برای حل مسئله بزرگترین مجموعه مستقل بکار بردن و کارایی بالای این تکنیک را به اثبات رساندند. در سال ۱۹۹۳، Carter و Park^[6] با ارائه یک الگوریتم ژنتیکی بدین نتیجه رسیدند که این تکنیک از نظر بار پردازش بسیار سنگین بوده و در حالت کلی با روش‌های مکاشفه‌ای قدیمی‌تر قابل مقایسه نیستند. اما Back و Khuri^[7] برخلاف آنها به نتیجه‌ای متضاد رسیدند. الگوریتم ژنتیکی آنها که ازتابع جریمه برای نتایج غیر ممکن استفاده می‌کرد از کارایی خوبی برخوردار بود. برای مطالعه جامع انواع روش‌های بکار رفته در حل این مسئله به [1] مراجعه نمایید.

در این مقاله یک الگوریتم جدید مبتنی بر اتماتای یادگیر سلولی برای حل مسئله بزرگترین مجموعه مستقل ارائه می‌شود. اعمال این الگوریتم بر گرافهای DIMACS^[8]، نشان می‌دهد که الگوریتم پیشنهادی از کارایی خوبی برخوردار بوده و قادر به یافتن جوابهای بهینه یا بسیار نزدیک به بهینه مسئله می‌باشد. علاوه بر این، الگوریتم پیشنهادی با الگوریتم ارائه شده توسط Back و Khuri^[7] نیز مقایسه گردیده است. نتایج این مقایسه نشان دهنده کارایی، نوسان اندک کیفیت پاسخ در دفعات مختلف اجرا و به خصوص کیفیت خوب پاسخهای الگوریتم پیشنهادی می‌باشد.

ادامه مقاله بصورت زیر سازماندهی شده است. در بخش‌های ۲ و ۳ اتماتای یادگیر و اتماتای یادگیر سلولی بطور خلاصه معرفی می‌گردد. سپس در بخش‌های ۴ و ۵، الگوریتم پیشنهادی و نتایج شبیه‌سازی‌ها گزارش می‌شوند. در انتها نیز نتیجه گیری و مراجع مورد استفاده، ذکر شده‌اند.

۲- اتماتای یادگیر

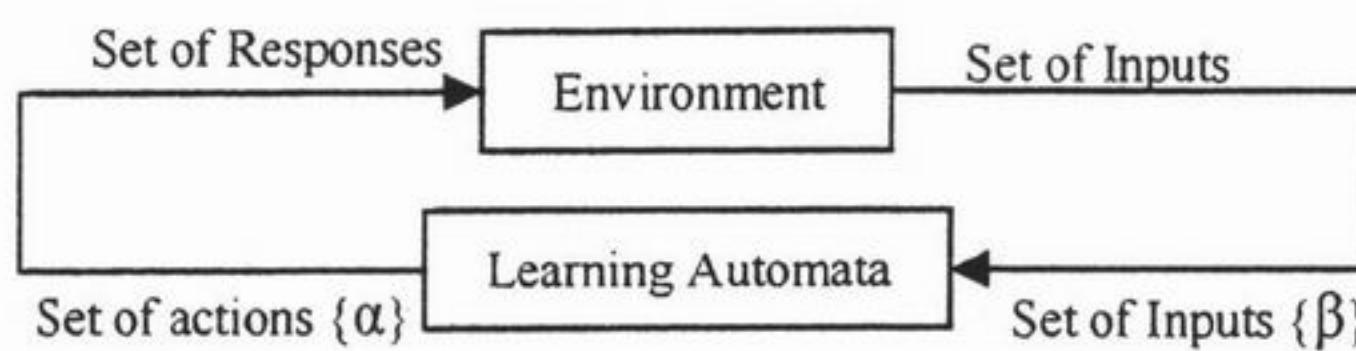
اتماتای یادگیر یک مدل انتزاعی است که تعداد محدودی عمل را می‌تواند انجام دهد. هر عمل انتخاب شده توسط محیطی احتمالی ارزیابی می‌گردد و پاسخی به اتماتای یادگیر داده می‌شود. اتماتای یادگیر از این پاسخ استفاده نموده و عمل خود را برای مرحله بعد انتخاب می‌کند. اتماتاهای یادگی به دو دسته عمده اتماتای یادگیر با ساختار ثابت و اتماتای یادگیر با ساختار متغیر تقسیم می‌شوند.

۲-۱- محیط

محیط را می‌توان توسط سه تابی $E \equiv \{\alpha, \beta, c\}$ تعریف نمود که در آن $\{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_r\}$ مجموعه ورودیها، $c \equiv \{c_1, c_2, \dots, c_r\}$ مجموعه احتمالهای خروجیها و $\beta \equiv \{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_r\}$ دو مقداری

² Heuristic

باشد، محیط از نوع P می‌باشد. در چنین محیطی $\beta_i = \beta$ به عنوان جریمه و $\beta_i = 0$ به عنوان پاداش در نظر گرفته می‌شود. در محیط از نوع Q ، $\beta_i(n)$ می‌تواند بطور گستره از مقادیر محدود در فاصله $[0,1]$ را اختیار کند و در محیط از نوع S ، $\beta_i(n)$ متغیر تصادفی در فاصله $[0,1]$ است، یعنی $\beta_i(n) \in [0,1]$.



شکل ۱) ارتباط بین اتوماتای یادگیر و محیط

احتمال اینکه عمل α نتیجه نامطلوب داشته باشد می‌باشد. در یک محیط پایدار مقادیر c_i بدون تغییر باقی می‌ماند. حال آنکه در یک محیط ناپایدار این مقادیر در طی زمان تغییر می‌کنند. شکل ۱ ارتباط بین اتوماتای یادگیر و محیط را نشان می‌دهد. برای بحث کامل در مورد انواع اتوماتاهای یادگیر به [9] رجوع کنید.

۲-۲- اتوماتای یادگیر با ساختار متغیر

اتوماتای یادگیر با ساختار متغیر توسط ۵ تایی $\alpha \equiv \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_r\}$ مجموعه عمل‌های اتوماتا، $p \equiv \{p_1, p_2, \dots, p_r\}$ بردار احتمال انتخاب عمل، $\beta \equiv \{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_r\}$ مجموعه ورودی‌های اتوماتا، $T \equiv T[\alpha(n), \beta(n), p(n)]$ الگوریتم یادگیری و $c \equiv \{c_1, c_2, \dots, c_r\}$ مجموعه احتمالهای جریمه شدن می‌باشند. در این نوع از اتوماتاهای، اگر عمل α_i در مرحله n انتخاب شود و پاسخ مطلوب از محیط دریافت نماید، احتمال $p_i(n)$ افزایش و سایر احتمالها کاهش می‌یابند. برای پاسخ نامطلوب $p_j(n)$ کاهش و سایر احتمالها افزایش می‌یابند. در هر حال، تغییرات بگونه‌ای صورت می‌پذیرد که حاصل جمع $p_i(n)$ همواره ثابت و مساوی یک باقی بماند. الگوریتم زیر یک نمونه از الگوریتم‌های یادگیری خطی می‌باشد:

$$\begin{aligned} p_i(n+1) &= p_i(n) + a[1 - p_i(n)] \\ p_j(n+1) &= (1-a)p_j(n) \quad \forall j, j \neq i \end{aligned} \quad \text{الف- پاسخ مطلوب: (1)}$$

$$\begin{aligned} p_i(n+1) &= (1-b)p_i(n) \\ p_j(n+1) &= \frac{b}{r-1} + (1-b)p_j(n) \quad \forall j, j \neq i \end{aligned} \quad \text{ب- پاسخ نامطلوب: (2)}$$

در روابط فوق، a پارامتر پاداش و b پارامتر جریمه می‌باشد. با توجه به مقادیر a و b سه حالت را می‌توان در نظر گرفت. اگر a و b با هم برابر باشند، الگوریتم را L_{RP} ، چنانچه b از a خیلی کوچکتر باشد، الگوریتم را L_{REP} و اگر b صفر باشد، الگوریتم را L_{RI} می‌گویند. برای مطالعه بیشتر در مورد این اتوماتاهای به [9] رجوع کنید.

۳- اتوماتای یادگیر سلولی^۳ (CLA)

³ Cellular Learning Automata

اتوماتای یادگیر سلولی، مدلی ریاضی برای سیستم‌هایی است که از اجزاء ساده‌ای تشکیل شده‌اند و رفتار هر جزء براساس رفتار همسایگانش و نیز تجربیات گذشته‌اش تعیین و اصلاح می‌شود. اجزاء ساده تشکیل دهنده این مدل، از طریق تعامل با یکدیگر می‌توانند رفتار پیچیده‌ای را از خود نشان دهند. هر اتماتای یادگیر سلولی، از یک اتماتای سلولی تشکیل شده است که هر سلول در آن به یک اتماتای یادگیر مجهز می‌باشد که حالت فعلی این سلول را مشخص می‌کند. مانند اتماتای سلولی، قانونی محلی در محیط حاکم است که تعیین می‌کند که آیا عمل انتخاب شده توسط یک اتماتا در یک سلول بایستی پاداش داده شود و یا جریمه گردد. عمل جریمه کردن و یا پاداش دادن منجر به بروز درآوردن ساختار CLA به منظور نیل به یک هدف مشخص می‌شود. این مدل برای اولین بار در [10] معرفی گردید. این مدل جدید دارای کاربردهای گوناگونی نظری حل مسایل مشکل، پردازش تصاویر و ... می‌باشد [11]. بیگی و میدی در [12] این مدل را بطور مفصل مورد مطالعه قرار داده و برخی قضایای مهم درباره همگرایی آن به پاسخ بهینه را اثبات نموده‌اند.

یک CLA بصورت پنج تایی $\langle \Delta, A, \Omega, R, L \rangle$ نشان داده می‌شود. $\{\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n\} = \Delta$ مجموعه سلوهای موجود در CLA می‌باشد که در یک شبکه کارترین قرار گرفته‌اند. $\{a_1, a_2, \dots, a_k\} = A$ مجموعه اعمال مجاز یک سلول است. $A'(\lambda_i)$ عمل انجام گرفته در سلول λ_i در زمان t را نشان می‌دهد و R قانون حاکم بر سیستم می‌باشد. $\{\Omega_1, \Omega_2, \dots, \Omega_n\} = \Omega$ مجموعه سلوهای همسایه یک سلول در A بوده و L اتماتای یادگیری است که هر سلول به آن مجهز است. $\Omega(\lambda_i)$ سلوهای همسایه سلول λ_i بوده که دارای دو خصوصیت زیر می‌باشد:

$$\begin{aligned} 1) \lambda_i \notin \Omega(\lambda_i) & \quad \forall \lambda_i \in \Delta \\ 2) \lambda_i \in \Omega(\lambda_j) & \quad \text{iff } \lambda_j \in \Omega(\lambda_i) \quad \forall \lambda_i, \lambda_j \in \Delta \end{aligned} \tag{3}$$

فرض می‌کنیم که $\{\lambda_i\} \cup \Omega(\lambda_i) = \Omega$ باشد. در این صورت، قانون حاکم بر سیستم می‌تواند بصورت تابعی به شکل $A'^{i+1}(\lambda_i) = R\{A'(x) \mid x \in W(\lambda_i)\}$ تعریف گردد.

عملکرد اتماتای یادگیر را می‌توان بصورت زیرشرح داد: در ابتدا هر اتماتای یادگیر در CLA یکی از اعمال خود را انتخاب می‌کند. این عمل می‌تواند براساس مشاهدات قبلی و یا بصورت تصادفی انتخاب شود. عمل انتخاب شده با توجه به اعمال انتخاب شده توسط سلوهای همسایه و قانون حاکم بر CLA جریمه و یا پاداش داده می‌شود. با توجه به اینکه عمل انتخاب شده پاداش گرفته و یا جریمه شده است، ساختار داخلی اتماتا بروز می‌شود. عمل بروزرسانی تماماً اتماتاها در CLA همزمان صورت می‌گیرد. بعد از بروزرسانی، هر اتماتا در CLA دوباره یک عمل از مجموعه عملهای خود را انتخاب و انجام می‌دهد. نتیجه عمل منجر به پاداش و یا جریمه آن عمل می‌گردد. فرآیند انتخاب عمل و دادن پاداش یا جریمه تا زمانیکه سیستم به یک حالت پایدار برسد و یا یک معیار از قبل تعریف شده‌ای برقرار گردد، ادامه می‌یابد. عمل بروزرسانی اتماتاها می‌تواند در سلوهای CLA توسط الگوریتم یادگیری انجام می‌گیرد.

۴- راه حل پیشنهادی

الگوریتم پیشنهادی سعی می‌کند یک مجموعه مستقل را با اندازه از پیش تعیین شده m در گراف مسئله پیدا نماید. به همین علت در این الگوریتم CLA دارای m اتماتای یادگیر است که هریک n (تعداد رئوس گراف) عمل دارند. هریک از این عملها متناظر است با یکی از نودهای گراف و انتخاب عمل آن توسط یک اتماتای یادگیر، معادل است با درج نod متناظر با آن عمل، در

مجموعه مستقل. اتماتاهای یادگیر همگی از نوع L_{RI} می‌باشند. همسایگی اتماتاهای یادگیر در CLA براساس همسایگی گره‌های گراف تعیین می‌شود. دو اتماتای یادگیر در CLA بایکدیگر همسایه‌اند اگر و فقط اگر میان گره‌های متاظر با عملهای انتخابی آنها در گراف، یالی وجود داشته باشد.

در طول اجرای برنامه هر اتماتای یادگیر مناسب با بردار احتمال انتخاب عمل خود، یکی از عملهایش (نودهای گراف) را انتخاب می‌نماید. سپس براساس قوانین تعریف شده برای CLA پاداش یا جریمه آن تعیین شده و اتماتای یادگیر، بردار احتمال انتخاب عمل خود را متناسبًا بروز می‌نماید. الگوریتم هنگامی خاتمه می‌یابد که همه اتماتاهای یادگیر پاداش بگیرند (بدین معنی که به جواب مطلوب رسیده‌ایم)، و یا تعداد تکرارهای الگوریتم از یک حد آستانه فراتر رود که در این صورت الگوریتم نتوانسته جوابی برای مسئله بیابد.

فرض کنید مجموعه A ، مجموعه اتماتاهای یادگیر $CLA = \{A_i\}_{i=1}^m$ تعداد آنها و $n = |V|$ تعداد عملهای آنها می‌باشد. اگر مجموعه عملهای هر اتماتای یادگیر را بصورت $\alpha = \{\alpha^1, \alpha^2, \dots, \alpha^n\}$ و مجموعه پادشهای محیط را بصورت دو حالت $\beta = \{0, 1\}$ در نظر بگیریم (۱ به معنی جریمه و ۰ به معنی پاداش)، آنگاه قانون بروزرسانی CLA بصورت زیر خواهد بود:

$$\forall i \in A, \beta_i(t) = \begin{cases} 1 & \text{if } \forall j \in A, j \neq i : (\alpha_i(t) = \alpha_j(t)) \vee (\langle \alpha_i(t), \alpha_j(t) \rangle \in E) \\ 0 & \text{Otherwise} \end{cases} \quad (4)$$

که $(t)_i \beta_i$ امتیاز (پاداش یا جریمه) و $(t)_i \alpha_i$ عمل انتخاب شده توسط اتماتای یادگیر نام در زمان t می‌باشد.

با توجه به توضیحات فوق شبه کد الگوریتم بدین شرح است:

```

Initialize a CLA with  $m$  LAs each has  $n$  actions
For each LA  $i$  in CLA Do In Parallel
    For  $j = 1$  To  $n$  Do
         $p_{ij} = 1/n$ 
    End For
    //  $\alpha_i$  is the current action of LA  $i$ 
    Select action  $\alpha_i$  according to the Action Probability Vector  $P_i$ 
End For
While(At Least some LA is penalized and MaxSteps has not been exceeded) Do
    For each LA  $i$  in CLA Do In Parallel
        If GetResponse( $i$ ) = Reward Then
             $p_{i\alpha_i}(t+1) = p_{i\alpha_i}(t) + a[1 - p_{i\alpha_i}(t)]$ 
        For  $j = 1$  To  $n$ ,  $j \neq \alpha_i$  Do
             $p_{ij}(t+1) = (1 - a)p_{ij}(t)$ 
        End For
    End If
End For
End While
If (MaxSteps has not been Exceeded) Then
    MIS =  $\{\alpha_i \mid \alpha_i$  is the current action of LA  $i\}$ 
End If

```

برای بدست آوردن بزرگترین مجموعه مستقل باید الگوریتم را برای مقادی مختلف m اجرا نماییم. برای این کار می‌توان از یک روش نصف کردن فاصله استفاده نمود. ابتدا $m = \frac{n}{2}$ را فرض کرده و الگوریتم CLA را روی آن اجرا می‌کنیم. اگر برای این مقدار m مجموعه مستقلی بدست آمد، $m = \frac{n+n/2}{2}$ و اگر بدست نیامد $m = \frac{1+n/2}{2}$ قرار داده و CLA را اجرا می‌کنیم. عمل

نصف کردن فاصله و تغییر حدود بالا و پایین جواب را آنقدر تکرار می کنیم تا فاصله به صفر برسد. در این صورت مجموعه مستقل متناظر با بیشترین مقدار m جواب مسئله خواهد بود.

۵- نتایج پیاده‌سازی

برای بررسی کارایی الگوریتم پیشنهادی، آن را بر تعدادی گراف نمونه از مجموعه گرافهای DIMACS [7] اعمال نمودیم. تعداد گرهای این گرافها توانی از عدد ۲ بوده و در انتهای نام آنها (بعد از علامت نقطه) ذکر شده‌اند. جداول ۱ و ۲ نتایج اجرای الگوریتم را بر روی گرافهای فوق الذکر نشان می‌دهد.

جدول ۱) نتایج اجرای الگوریتم برای گرافهای دسته‌های 1et و 1dc

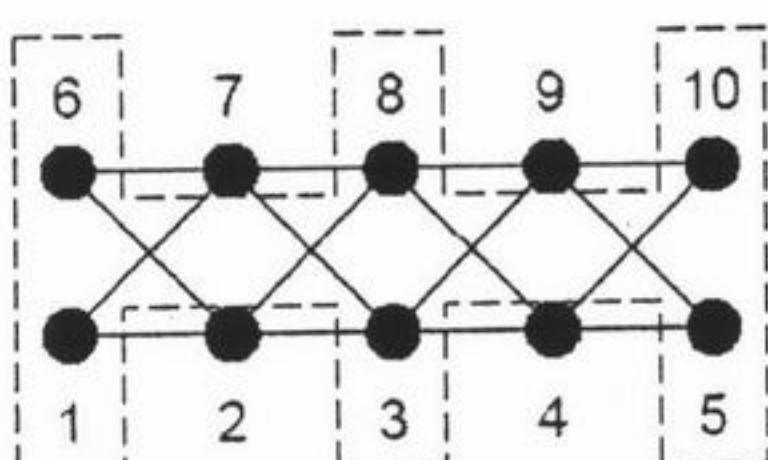
1et 1024	1et 512	1et 256	1et 128	1et 64	1dc 1024	1dc 512	1dc 256	1dc 128	1dc 64	گراف
۱۷۱	۱۰۰	۵۰	۲۸	۱۸	۹۴	۵۲	۳۰	۱۶	۱۰	بیشترین مقدار ممکن
۱۵۵/۶	۹۴/۴	۴۹/۶	۲۸	۱۸	۷۱	۳۸۸	۲۶/۲	۱۴/۷	۱۰	میانگین جواب
۱۵۷	۹۵	۵۰	۲۸	۱۸	۷۲	۴۱	۲۷	۱۵	۱۰	بیشترین جواب
۱۵۴	۹۴	۴۹	۲۸	۱۸	۶۹	۳۸	۲۶	۱۴	۱۰	کمترین جواب
۰/۰۰۶۰	۰/۰۰۲۸	۰/۰۰۵۴	۰	۰	۰/۰۱۵۶	۰/۰۳۳۲	۰/۰۰۶۸	۰/۰۱۵۹	۰	نرخ تغییرات
۰/۹۱۸۱	۰/۹۵	۱	۱	۱	۰/۷۶۶۰	۰/۷۸۸۵	۰/۹	۰/۹۳۷۵	۱	نسبت کارایی بیشینه
۰/۹۰۰۶	۰/۹۴	۰/۹۸	۱	۱	۰/۷۳۴۰	۰/۷۳۰۸	۰/۸۶۶۷	۰/۸۷۵	۱	نسبت کارایی کمینه
۰/۰۱۷۵	۰/۰۱	۰/۰۲	۰	۰	۰/۰۳۱۹	۰/۰۵۷۷	۰/۰۳۳۳	۰/۰۶۲۵	۰	تفاضل نسبتها

جدول ۱) نتایج اجرای الگوریتم برای گرافهای دسته‌های 1zc و 1tc

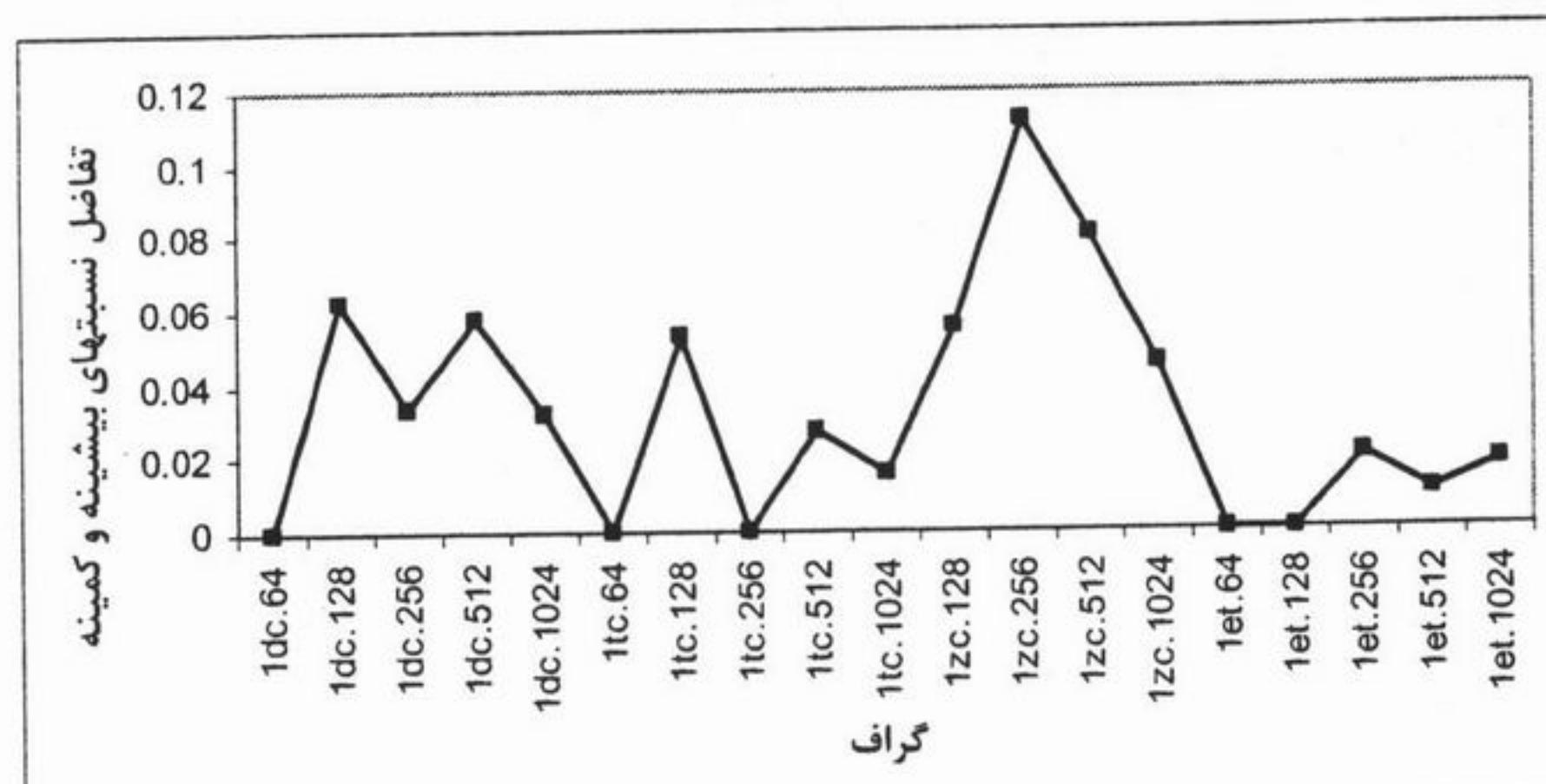
1zc 1024	1zc 512	1zc 256	1zc 128	1tc 1024	1tc 512	1tc 256	1tc 128	1tc 64	گراف
۱۱۰	۶۲	۳۶	۱۸	۱۹۶	۱۱۰	۶۳	۳۸	۲۰	بیشترین مقدار ممکن
۸۸/۲	۵۰/۱	۲۸/۹	۱۶/۳	۱۸۱/۸	۱۰۷/۵	۶۰	۳۴/۷	۲۰	میانگین جواب
۹۱	۵۳	۳۱	۱۷	۱۸۳	۱۰۸	۶۰	۳۶	۲۰	بیشترین جواب
۸۶	۴۸	۲۷	۱۶	۱۸۰	۱۰۶	۶۰	۳۴	۲۰	کمترین جواب
۰/۰۲۲۲	۰/۰۳۷۵	۰/۰۴۹۶	۰/۰۱۴۳	۰/۰۰۷۱	۰/۰۰۸۸	۰	۰/۰۱۳۱	۰	نرخ تغییرات
۰/۸۲۷۳	۰/۸۵۴۸	۰/۸۱۱	۰/۹۴۴۴	۰/۹۳۳۷	۰/۹۹۰۹	۰/۹۵۲۴	۰/۹۴۷۴	۱	نسبت کارایی بیشینه
۰/۷۸۱۸	۰/۷۷۴۲	۰/۷۵	۰/۸۸۸۹	۰/۹۱۸۴	۰/۹۶۳۶	۰/۹۵۲۴	۰/۸۹۴۷	۱	نسبت کارایی کمینه
۰/۰۴۵۵	۰/۰۸۰۶	۰/۱۱۱۱	۰/۰۵۵۶	۰/۰۱۵۳	۰/۰۲۷۲	۰	۰/۰۵۲۶	۰	تفاضل نسبتها

در جداول فوق نسبت کارایی بیشینه عبارت است از نسبت بهترین جواب بدست آمده توسط الگوریتم به بهترین جواب ممکن برای آن گراف. بهمین ترتیب، نسبت کارایی کمینه عبارت است از نسبت بدترین جواب بدست آمده، به بهترین جواب. با توجه به داده‌های جدول، میانگین نسبت کارایی بیشینه $92/5\%$ و میانگین نسبت کارایی کمینه $89/2\%$ می‌باشد که نشان دهنده کارایی بالای الگوریتم در رسیدن به جوابهای نزدیک بهینه می‌باشد. علاوه براین، نرخ تغییرات که عبارت است از نسبت واریانس به میانگین نیز بسیار اندک بوده و بطور میانگین $1/2\%$ می‌باشد. این مقادیر علاوه بر کارایی بالای الگوریتم، نشان دهنده یک ویژگی مهم دیگر الگوریتم نیز می‌باشد و آن تغییرات اندک پاسخ الگوریتم در اجراهای مختلف برنامه می‌باشد. برای مشاهده بهتر، نمودار ۱ فاصله نسبی میان بهترین جواب و بدترین جواب بدست آمده برای گرافهای گوناگون را نشان می‌دهد. همانطور که از نمودار پیداست متوسط تغییرات نسبت، $3/27\%$ می‌باشد که مقدار بسیار اندکی است. با توجه به این مشاهدات می‌توانیم نتیجه بگیریم که الگوریتم پیشنهادی دارای قابلیت اطمینان بالایی بوده و همیشه به جوابهایی در حدود 90% (میانگین کارایی) جواب بهینه می‌رسد.

برای بررسی بیشتر کارکرد الگوریتم پیشنهادی، این الگوریتم را برروی گرافهای نمونه مطرح شده در [7] نیز آزمایش می‌نماییم. گراف معیار در [7] یک گراف قابل تعیین به اندازه‌های بزرگتر و با تعداد گرهای زوج می‌باشد. مثلاً به ازاء $n = 10$ گراف شکل ۲ را خواهیم داشت:



شکل ۲) گراف منظم مطرح در [7] برای $n=10$



نمودار ۱) تفاضل نسبت کارایی بیشینه و کمینه برای گرافهای مختلف

همان‌گونه که از ساختار گراف پیداست، اگر n (تعداد گره‌های گراف) بر 4 بخش‌پذیر نباشد، بزرگترین مجموعه مستقل آن $\frac{n}{2} + 1$ عضو داشته و اگر n بر 4 بخش‌پذیر باشد، $\frac{n}{2}$ عضو خواهد داشت.

جدول ۳ مقایسه‌ایست میان نتایج بدست آمده در [7] و الگوریتم پیشنهادی مبتنی بر اوتوماتای یادگیر سلوی برای گرافهایی از نوع فوق و با اندازه‌های 102 (misp102) و 202 (misp202). همان‌گونه که از جدول ۵ مشخص است، میانگین جوابهای بدست آمده توسط الگوریتم مبتنی بر CLA از مقادیر بدست آمده توسط الگوریتم ژنتیکی بهتر می‌باشد و به نظر می‌رسد این برتری با افزایش تعداد گره‌های گراف، فزونی می‌یابد. علاوه براین، تفاضل نسبت‌ها برای پاسخهای بدست آمده در الگوریتم CLA بسیار کوچکتر بوده و برای misp102 کمتر از 40% و برای misp202 کمتر از 22% تفاضل نسبت‌ها الگوریتم ژنتیکی است. با مقایسه نرخ تغییرات نیز در می‌یابیم که نرخ تغییرات بدست آمده در الگوریتم CLA بسیار کوچکتر بوده و برای misp102 کمتر از 40% و برای misp202 کمتر از 17% نرخ تغییرات در الگوریتم ژنتیکی است. در نهایت مشاهده می‌شود که بهترین پاسخهای CLA با بهترین پاسخهای الگوریتم ژنتیکی برابر است.

جدول ۳) مقایسه الگوریتم مبتنی بر CLA با الگوریتم ژنتیکی Back

الگوریتم Back		الگوریتم پیشنهادی		گراف
Misp202	Misp102	Misp202	Misp102	
۱۰۲	۵۲	۱۰۲	۵۲	بیشترین مقدار ممکن
۸۸/۹	۴۴/۹۴	۹۴/۵	۴۷/۹	میانگین جواب بدست آمده
۹۶	۵۰	۹۶	۵۰	بهترین جواب بدست آمده
۸۲	۴۰	۹۳	۴۶	بدترین جواب بدست آمده
۰/۹۴۱۲	۰/۹۶۱۵	۰/۹۴۱۲	۰/۹۶۱۵	نسبت کارایی بیشینه
۰/۸۰۴۰	۰/۷۶۹۲	۰/۹۱۱۸	۰/۸۸۴۶	نسبت کارایی کمینه
۰/۱۳۷۲	۰/۱۹۲۳	۰/۰۲۹۴	۰/۰۷۶۹	تفاضل نسبتها
۰/۰۸۶۷	۰/۰۸۷۱	۰/۰۱۴۷	۰/۰۳۴۶	نرخ تغییرات

۶- نتیجه‌گیری

در این مقاله یک الگوریتم جدید مبتنی بر اتوamatای یادگیر سلوالی برای حل مسئله بزرگترین مجموعه مستقل ارائه گردید. نتایج شبیه‌سازیها و آزمایش الگوریتم بر روی گرافهای نمونه DIMACS [8] و نیز مقایسه آن با الگوریتم ارائه شده در با الگوریتم ارائه شده توسط Back و Khuri [7] نشان می‌دهند که الگوریتم پیشنهادی از کارایی و قابلیت اطمینان بالایی برخوردار است.

۷- مراجع

- [1] I. M. Bomze, M. Budinich, P. M. Pardalos, M. Pelillo; "The Maximum Clique Problem"; *Handbook of Combinatorial Optimization (Supplement Volume A)*, Kluwer Academic Publishers, Boston, MA, 1999.
- [2] R. M. Karp; "Reducibility among Combinatorial Problems"; *Complexity of Computer Computations*, p.p. 85-103, Plenum Press, New York, 1972.
- [3] U. Feige, S. Goldwasser, S. Safra L. Lovasz, M. Szegedy; "Approximating clique is almost NP-complete"; *In Proceeding of the 32nd Annual IEEE Symposium on the Foundations of Computer Science*, pages 2-12, 1991.
- [4] E. Aart, J. Korst; "Simulated annealing and Boltzmann Machines"; *J. Wiley & Sons, Chichester*, UK, 1989.
- [5] S. Homer, M. Peinado; "Experiments with polynomial-time CLIQUE approximation algorithms on very large graphs"; *Cliques, Coloring and Satisfiability: Second DIMACS Implementation Challenge*; Vol. DIMACS 26, p.p. 147-167, American Mathematical Society, 1996.
- [6] B. Carter, K. Park; "How good are genetic algorithms at finding large cliques: An experimental study"; *Tech. Rep. BU-CS-93-015*, Computer Science Dept., Boston University, 1993.
- [7] T. Back, S. Khuri; "An evolutionary heuristic for the maximum independent set problem"; *Proc 1st IEEE Conf. Evolutionary Comput.*, p.p. 531-535, 1994.
- [8] DIMACS Challenge Problems: "Independent Sets in Graphs", 2000; Refer to: <http://www.research.att.com/~njas/doc/graphs.html>.
- [9] K. S. Narendra, M. A. L. Thathachar; "Learning automata: an introduction"; Prentice-Hall, Englewood Cliffs, 1989.
- [10] M. R. Meybodi, H. Beigy and M. Taherkhani, i Cellular Learning Automata and Its Applications", Journal of Science and Technology, University of Sharif, No. 25, pp.54-77, Autumn/Winter 2003-2004.
- [11] M. R. Meybodi and M. R. Kharazmi i Cellular Learning Automata and Its Application to Image Processingi , Journal of Amirkabir, Vol. 14, No. 56A, pp. 1101-1126, 2004.
- [12] H. Beigy and M. R. Meybodi, i A Mathematical Framework for Cellular Learning Automatai , *Advances on Complex Systems*, Vol. 7, No. 3, pp. 1-25, 2004.