

اتوماتای سلولی فازی

ترگل انوزی نژاد^۱، محمد رضا میبدی^۲

آزمایشگاه محاسبات نرم، دانشکده مهندسی کامپیوتر، دانشگاه صنعتی امیرکبیر
meybodi@ce.aut.ac.ir

چکیده

از دهه هشتاد به بعد به جنبه پردازشی و تحلیلی اتماتای سلولی و استفاده از آن در مدلسازی سیستم‌های مبتنی بر جهان واقعی توجه بسیاری شده‌است. مشکل عمدۀ چنین مدلسازی‌هایی کمبود دانش کافی برای تعیین رابطه دقیق بین عمل و عکس‌العمل در رفتارهای طبیعی است. برای مقابله با این کمبود دانش از رفتار سیستم، مدل اتماتای سلولی فازی که حاصل ترکیب اتماتای سلولی و منطق فازی است پیشنهاد می‌شود. این مدل امکان مطالعه و بررسی کمیتهایی غیر دقیق و مبهم که در تصمیم‌گیری درباره قوانین انتقال و تغییر حالت‌های سیستم موثرند را فراهم می‌سازد. در این مقاله نوع جدیدی از اتماتای سلولی فازی (FCA) که در آن، حالت سلولها و توابع انتقال محلی اتماتای سلولی فازی هستند معرفی و رفتار آن مورد بررسی قرار می‌گیرد و یک طبقه‌بندی برای این اتماتاها ارایه می‌شود.

کلمات کلیدی: اتماتای سلولی، اتماتای سلولی فازی، منطق فازی

۱- مقدمه

اتوماتای سلولی در اوخر دهه ۱۹۴۰، به عنوان مدلی از رفتارهای خود-سازمانده و خود-مولد معرفی شد. تنوع و سادگی رفتار اتماتای سلولی، امکان استفاده از آن را در علوم مختلفی از اکولوژی و بیولوژی گرفته، تا کامپیوتر، ریاضی و فیزیک فراهم می‌سازد [۱]. در اتماتای سلولی هدف، مدلسازی سیستمی با معادلات پیچیده مشابه معادلات دیفرانسیل نیست. بلکه سعی در بیان سیستم با عناصری ساده و نمایش پیچیدگی آن با استفاده از تعامل این عناصر بر طبق قوانینی ساده است [۲][۳].

از دهه هشتاد به جنبه پردازشی و تحلیلی اتماتای سلولی توجه بسیار زیادی شده و توانایی اتماتای سلولی در مدلسازی و شبیه‌سازی سیستم‌های مبتنی بر دنیای واقعی مورد مطالعه و بررسی قرار گرفته است. مشکل عمدۀ در این گونه مدلسازی‌ها، این است که نمی‌توان رابطه دقیقی بین عمل و عکس‌العمل رفتارهای طبیعی تعریف کرد. تعریف دقیق رفتار سیستم مستلزم دانش دقیق از حالت‌های سیستم و تغییر حالت سیستم تحت ورودی‌های مختلف است. برای مقابله با این مشکل راهبرد منطق فازی را مورد استفاده قرار می‌دهند، که با استفاده از آن می‌توان کمیتهای غیر دقیق و مبهمی که در تصمیم‌گیری درباره قوانین انتقال و تغییر حالت‌های سیستم موثرند را تعریف کرد [۴][۵][۶]. به طور کلی دو توجیه زیر را برای فازی سازی مدل اتماتای سلولی می‌توان ارایه داد.

۱- دانشجوی کارشناسی ارشد مهندسی کامپیوتر، دانشگاه صنعتی امیرکبیر

۲- استاد گروه مهندسی کامپیوتر، دانشگاه صنعتی امیرکبیر

- دنیای واقعی بسیار پیچیده‌تر از آن است که بتوان یک توصیف و تعریف دقیق برای آن بدست آورد. بنابراین باید یک توصیف تقریبی بطور مثال توصیف فازی که قابل قبول و قابل تجزیه و تحلیل باشد، برای یک مدل معرفی شود.
- با حرکت بسوی عصر اطلاعات، دانش و شناخت بشری بسیار اهمیت پیدا می‌کند. بنابراین به فرضیه‌ای نیاز داریم که بتواند دانش بشری را به شکلی سیستماتیک فرموله کرده و آنرا به همراه سایر مدل‌های ریاضی در سیستم‌های مهندسی قرار دهد.

تا آنجا که نگارندگان این مقاله اطلاع دارند، دو تحقیق درباره ترکیب اتماتای سلولی و تئوری فازی انجام گرفته است. کار اول توسط کاتانو و همکارانش در [۷] گزارش شده است. آنها برای مطالعه رفتار اتماتای سلولی فازی، اتماتای سلولی یک بعدی نامتناهی را در نظر گرفتند. در این اتماتا تعداد متناهی از سلولها را با مقادیر بولین ($\{0,1\}$) و سایر سلولها را با مقادیر فازی انتخاب کردند. یعنی پنجره‌ای متناهی از مقادیر بولین را در یک فضای نامتناهی از مقادیر فازی قرار دادند. با این انتخاب آنها تاثیر زمینه فازی را بر پنجره از مقادیر بولین مورد مطالعه قرار دادند. آنها به این نکته پی‌بردن که اگر اتماتای سلولی ولfram در یک زمینه فازی نامتناهی پیاده‌سازی شود، رفتاری متفاوت از خود نشان می‌دهد. آنها اتماتای سلولی پیشنهادی خود را بر اساس رفتارشان به سه کلاس دسته‌بندی کردند. اتماتاهای متعلق به یک کلاس، رفتاری مشابه از خود نشان می‌دهند.

در مطالعه‌ی دیگری که در [۴][۸][۹] توسط مراز و همکارانش گزارش شده است، تعریف دیگری برای اتماتای سلولی فازی ارایه شده است. اتماتای سلولی بنا به تعریف، متشکل از سلولهایی است که در هر گام حالت هر یک از آنها با توجه به حالات همسایه‌هایش در گام قبلی تعیین می‌شود. اما آنچه در اتماتای سلولی مراز و همکارانش قابل توجه است، وجود پارامترهای خارجی موثر بر حالت سلولها است. یعنی حالت سلول در هر گام به حالت‌های همسایه‌ها در گام قبل و یک ورودی خارجی به سلول بستگی دارد. گرچه در تعریف مراز و همکارانش شاع همسایگی فازی در نظر گرفته شده، ولی زمانی که از این اتماتا برای شبیه سازی آتش‌سوزی در جنگل استفاده شده است همسایگی غیر فازی با شاع همسایگی ۱ که برای کلیه سلولها یکسان است در نظر گرفته شده است.

در این مقاله تعریفی جدید برای اتماتای سلولی فازی ارایه و رفتار آن مورد بررسی قرار گرفته است. این تعریف با دو تعریفی که از اتماتای سلولی فازی گزارش شده تفاوت‌هایی دارد. کاتانو و همکارانش، رفتار اتماتای سلولی یک بعدی نامتناهی را در تعامل مزهایش با سلولهای فازی مطالعه کرده‌اند. در واقع رفتار یک اتماتای سلولی فازی، مستقل از مقادیر بولین مطالعه و دسته‌بندی نشده است. اتماتای سلولی فازی مراز و همکارانش برخلاف اتماتاهای سلولی کلاسیک، حالت هر سلول در هر مرحله نه تنها به حالت همسایگانش بستگی دارد، بلکه متأثر از محیط خارجی نیز می‌باشد. رفتار اتماتای سلولی فازی پیشنهادی با شروع از یک پیکربندی اولیه بررسی و دسته‌بندی شده است. مطالعه رفتار این اتماتا نشان داده است که می‌توان رفتار آنها را به پنج گروه رفتاری طبقه بندی کرد.

ادامه مقاله بصورت زیر سازماندهی شده است. در بخش ۲ اتماتای سلولی شرح داده می‌شود بخش ۳ به مطالعاتی که تاکنون درباره فازی‌سازی اتماتای سلولی صورت گرفته است می‌پردازیم. در بخش ۴ اتماتای سلولی فازی پیشنهادی ارایه می‌گردد و رفتار آن مورد بررسی قرار می‌گیرد. بخش نهایی نتیجه گیری می‌باشد.

۲- اتماتای سلولی

اتوماتای سلولی شبکه‌ای از سلولها است که هر کدام آنها می‌تواند k حالت (وضعیت) متفاوت را اختیار کند. در هر سلول یک اتماتا با حالات محدود (Finite State Automaton) قرار دارد. در حالت یک بعدی، هر سلول دو همسایه نزدیک به خود دارد. در این حالت، وضعیت سلول i در زمان $t+1$ یعنی $a_i^{(t+1)}$ مطابق فرمول زیر بدست می‌آید:

$$(1) \quad a_i^{(t+1)} = \phi(a_{i-1}^{(t)}, a_i^{(t)}, a_{i+1}^{(t)})$$

تابع ϕ را قانون اتماتای سلولی می‌نامیم. همسایگی در اتماتای سلولی یک بعدی را می‌توان به گونه‌ای بسط داد که از دو همسایه بیشتر را نیز شامل شود. یعنی می‌توان شاع z را برای همسایگی در نظر گرفت.

اتوماتاهای سلولی سیستم‌هایی گستته، غیر مرکز (decentralized) و خودسازمانده (self-organizing) هستند، که قادرند با شروع از وضعیتی کاملاً تصادفی، ساختاری کاملاً مرتب تولید کنند. به عبارت دیگر، این سیستم‌ها می‌توانند در طول زمان آنتروپی (entropy) را کاهش دهند [۱۰]. در اتماتاهای سلولی دو نوع گستگی مطرح است: گستگی فضا و گستگی زمان. گستگی فضا به مفهوم شبکه d -بعدی منظمی است که در آن هر جزء شبکه (سلول اتماتا) با یک مقدار ثابت (حالت سلول) از یک بازه محدود از مقادیر ممکن مقداردهی شده است. گستگی زمان به این معنی است، که حالت هر سلول در گامهای زمانی متوالی با تکرار قانون اتماتای سلولی، با توجه به حالات سلولهای همسایه اش تغییر می‌کند. به عبارت دیگر حالت جدید هر سلول در زمان t تابعی از حالت و موقعیت سلولهای همسایه اش در زمان $t-1$ است. بطور دقیق‌تر، همسایگی هر سلول از خود سلول و سلولهای مجاورش تشکیل می‌شود. الگوی حالت‌های اتماتای سلولی در کل شبکه را پیکربندی اتماتای سلولی در آن لحظه زمانی می‌گوییم. هر الگو در زمان t ، به عنوان حالت اولیه در نظر گرفته می‌شود. هر سلول به طور همزمان با سایر سلولهای شبکه، حالتش را بهنگام کرده و به پیکربندی اتماتای سلولی در زمان $t+1$ ، تکامل می‌یابد.

اتوماتاهای سلولی با معماری یکسان در یک دوره نسبتاً طولانی زمانی، با قوانین مختلف، رفتارهای متفاوتی تولید می‌کنند. از این‌رو برای بررسی هر اتماتای سلولی به مطالعه رفتار دینامیکی آن در یک دوره زمانی طولانی نیازمندیم. برای نمایش و مطالعه رفتار اتماتای سلولی در طول دوره تکاملش از نمودارهای فضای-زمان استفاده می‌شود. در این نمودار با شروع از یک پیکربندی اولی مفروض و با تخصیص رنگ یا یک الگوی خاص به هر حالت، تکامل اتماتای سلولی را در یک دوره زمانی مطالعه می‌کنند.

جدول زیر یکی از قوانین اتماتای سلولی یک بعدی با شعاع همسایگی ۱ که در آن هر سلولی میتواند یکی از مقادیر ۰ یا یک را اختیار کند نشان میدهد. چنین اتواتای سلولی، اتماتای سلولی یک بعدی ولfram نامیده می‌شود. این قانون توسط عدد ولfram ۳۰ نشان داده می‌شود. عدد ولfram برای هر قانون از عدد دودویی ستون آخر جدول قانون بدست می‌اید. برای مثال، عدد باینری ۸ بیتی ۰۰۰۱۱۱۱۰ که برابر با ۳۰ میباشد شماره قانون جدول داده شده در شکل ۱ می‌باشد

a'_{i-1}	a'_{i-1}	a'_{i-1}	a'_{i-1}	
0	0	0	→	0
0	0	1	→	1
0	1	0	→	1
0	1	1	→	1
1	0	0	→	1
1	0	1	→	0
1	1	0	→	0
1	1	1	→	0
				30

شکل ۱- قانون ۳۰

ولfram اتماتاهای سلولی یک بعدی باینری را به چهار دسته مجزا تقسیم کرده است. وی در مطالعاتش با شروع از پیکربندی‌های اولیه متفاوت، رفتار اتماتاهای سلولی مختلف را بررسی و نشان داد که پیکربندی اولیه در رفتار اتماتای سلولی تاثیری ندارد. این چهار دسته عبارتند از [۱۰][۱۱][۱۲][۱۳]:

I. کلاس ۱. اتماتاهای سلولی این دسته، کسل کننده‌ترین رفتار را نسبت به سایر اتماتاهای از خود نشان می‌دهند. در این دسته، حالت کلیه سلولهای اتماتای سلولی با شروع از یک پیکربندی اولیه دلخواه و پس از تعداد متناهی گام زمانی به مقدار ۰ (۱) تبدیل می‌شود. پس از این در شبکه تغییر حالتی مشاهده نخواهد شد. از این‌رو آنها را قانون limit point می‌نامند در واقع در این دسته شاهد تخریب اطلاعات پیکربندی اولیه اتماتای سلولی هستیم. به عنوان مثال قوانین ۱۴، ۲۵، ۵۷ و ۱۳۴ در این دسته قرار دارند.

II. کلاس ۲. در این دسته رفتار اتوماتاهای سلولی جالب‌تر از کلاس ۱ است. در این دسته که از آن با نام limit cycle یاد می‌شود، به رفتاری تناوبی می‌رسیم. به این ترتیب که رفتار اتوماتاهای سلولی به سمتی پیش می‌رود که پیکربندی آن در طول زندگی متناهی به صورت تناوبی تکرار می‌شود. از جمله قوانینی که در این دسته قرار دارند، می‌توان از ۱۵۶، ۹۴ و ۱۹۹ نام برد.

III. کلاس ۳. در این دسته بر خلاف دو دسته پیشین رفتار اتوماتاهای سلولی غیر قابل پیش‌بینی و روند حرکت اتوماتای سلولی به سوی یک الگوی نامتناوب است که این الگوها مستقل از پیکربندی اولیه تولید می‌شوند. این دسته را chaotic نیز می‌نامند. قوانین ۴۱، ۶۰، ۱۱۰ و ۱۵۴ در این دسته قرار دارند.

IV. کلاس ۴. در این دسته جالب‌ترین اتوماتاهای سلولی قرار دارند. این اتوماتاهای سلولی رفتاری ساخت‌نیافته، و پیچیده دارند. در این دسته با رفتاری منتشرشونده با عمر طولانی مواجه می‌شویم. قوانین ۴۲، ۲۰ و ۵۲ در این دسته قرار دارند.

نشان داده شده است که تصمیم‌گیری درباره اینکه اتوماتای سلولی به کدام از کلاسهای فوق متعلق است، غیرممکن است. [۷].

۳- اتوماتای سلولی فازی

موجودیت مهم هر اتوماتای سلولی، سلول است که به صورت مجرد آنرا می‌توان یک اتوماتان متناهی در نظر گرفت. نقطه ضعف اصلی این اتوماتاهای عدم توانایی آنها در پردازش ورودی‌های مبهم و ناتوانی‌شان در پردازش قوانین انتقال غیر دقیق (فازی) است. برای برطرف کردن این مشکل، نوع جدیدی از اتوماتای سلولی را با نام اتوماتای سلولی فازی معرفی می‌کنیم که در آن حالت اتوماتاهای و توابع انتقال آنها فازی هستند. در این بخش ابتدا به شرح مختصری از مطالعاتی که تا کنون در جهت فازی‌سازی اتوماتای سلولی انجام گرفته است می‌پردازیم. پس از آن اتوماتای سلولی فازی پیشنهادی را معرفی و رفتار آن را مورد بررسی قرار میدهیم.

۳-۱- کارهای گذشته

با وجود توانایی تغییر فازی در بیان ابهامها در سیستم‌های پیچیده و قابلیت اتوماتای سلولی در مدل‌سازی سیستم‌ها، هنوز کار زیادی در باره فازی‌سازی اتوماتای سلولی انجام نگرفته است. تا آنجا که نگارندگان این مقاله اطلاع دارند، دو تحقیق درباره ترکیب اتوماتای سلولی و تغییر فازی انجام گرفته‌است، که در این بخش به معرفی آنها می‌پردازیم. در [۷]، کاتانو و همکارانش (Cattano and et al) مدل جدیدی از اتوماتای سلولی را معرفی کردند. مدل معرفی شده توسط آنها یک اتوماتای سلولی یک بعدی نامتناهی است که در آن تعداد نامتناهی از سلولها مقادیر بولین ($\{0,1\}$) و سایر سلولها مقادیر فازی اختیار می‌کنند. در واقع آنها پنجره‌ای متناهی از مقادیر بولین را در یک فضای نامتناهی از مقادیر فازی قرار دادند. با این انتخاب آنها تاثیر زمینه فازی را بر پنجره بولین مطالعه کردند و به این نکته پی‌بردند که اگر اتوماتای سلولی ولfram در یک زمینه فازی نامتناهی پیاده‌سازی شود، رفتاری متفاوت از خود نشان می‌دهد. آنها اتوماتای سلولی پیشنهادی خود را بر اساس رفتارشان به سه کلاس دسته‌بندی کردند. اتوماتاهای متعلق به یک کلاس، رفتاری مشابه از خود نشان می‌دهند.

از آنجا که تصمیم‌گیری درباره عضویت اتوماتای سلولی در یک کلاس غیر ممکن است، مشاهده تکامل اتوماتای سلولی با شروع از یک پیکربندی اولیه برای درک پویایی‌اش مهم است. ولfram برای مشاهده تکامل و در نتیجه تعیین عضویت اتوماتاهای سلولی در هر کلاس، از یک زمینه خاموش^۱ و یا با مقادیر اولیه نامرتب (تصادفی) و یک پنجره مشاهده با اندازه ثابت استفاده کرده است. با این شرایط وی اتوماتاهای سلولی یک بعدی را در چهار کلاس رفتاری دسته‌بندی کرد. ولfram توانست نشان دهد که کلیه اتوماتاهای سلولی یک بعدی در یکی از این چهار کلاس قرار می‌گیرند [۱۲]. کاتانو و همکارانش در

۱- در این انتخاب مقدار اولیه کلیه سلولها صفر است.

در مطالعاتشان در باره اتماتاهای سلولی یک بعدی، نشان دادند که انتخاب ولفرام در برخی موارد محدودیتهاي را در درک خصوصيات ذاتي قوانين بوجود می آورد. به عنوان مثال، در دسته‌بندی ولفرام قانون ۱۷۰، از جمله قوانین متعلق به کلاس ۱ است، اما این قانون در یک اتماتای سلولی یک بعدی نامتناهی نمونه‌ای از جمله قوانین آشته است. یعنی اگر اتماتای سلولی را در یک فضای نامتناهی بررسی کنیم، خصوصيات رفتاریش تغییر می‌یابد. این تغییر رفتار به این دلیل است که در دوره کوتاهی از زمان در یک پنجره با اندازه ثابت، تنها پیکربندی قابل مشاهده، یک زمینه خاموش است. اما با حرکت به سمت زمینه غیر خاموش رفتاری پیچیده مشاهده می‌شود. به عبارت دیگر، در اتماتای سلولی ولفرام تاثیر عوامل محیطی خارجی نادیده گرفته شده است. تعریف رسمی اتماتای سلولی فازی پیشنهادی کاتانو و همکارانش به شرح زیر است:

تعریف ۱. یک اتماتای سلولی یک بعدی و از دو طرف نامتناهی است، توسط چهارتایی $\langle Z, S, r, h \rangle$ نشان داده می‌شود که Z مجموعه سلولها، $i \in Z$ موقعیت سلول i ، $S \subset [0,1]$ مجموعه متناهی از حالت‌های سلول، $N \in \mathbb{N}$ شاعع همسایگی و $S^{2r+1} \rightarrow h: S^{2r+1} \rightarrow S$ تابع انتقال محلی است، که قانون اتماتان نامیده می‌شود.

تعریف فوق، تعریف یک اتماتای سلولی یک بعدی است که فضای مجموعه حالت و توابع انتقالش فازی است. فضای حالت اتماتا مقادیر حقیقی در بازه $[0,1]$ است. تابع انتقال فازی اتماتا، نگاشتی بین مجموعه حالت‌های فازی است. این تابع از فازی سازی قوانین اتماتای سلولی ولفرام بدست آمده است. به این صورت که اتصال کننده‌های موجود در قوانین را به صورت فازی تفسیر می‌کنیم. عنوان مثال قانون ۷۲ ولفرام را که توسط جدول ۱ شرح داده شده است می‌توان به صورت مجموع حاصلضرب‌ها نشان داد، یعنی

$$f(x_{i-1}, x_i, x_{i+1}) = (\bar{x}_{i-1} \wedge \bar{x}_i \wedge x_{i+1}) \vee (x_{i-1} \wedge \bar{x}_i \wedge \bar{x}_{i+1}) \quad (2)$$

حال اگر جمع را با \wedge ، ضرب را با $(a,b) = \min\{1, (a+b)\}$ و متمم را با $\bar{a} = (1-a)$ جایگزین کنیم، قانون فازی زیر حاصل می‌شود:

$$h(x_{i-1}, x_i, x_{i+1}) = (x_{i-1}^0 \cdot x_i^0 \cdot x_{i+1}^0) + (x_{i-1}^0 \cdot x_i^0 \cdot x_{i+1}^0)$$

جدول ۱ - قانون ۷۲ ولفرام

x_{i-1}	x_i	x_{i+1}	$f(x_{i-1}, x_i, x_{i+1})$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	0

نتیجه مطالعات کاتانو و همکارانش، رفتار اتماتای سلولی فازی را در سه کلاس رفتاری زیر دسته‌بندی می‌کند.

۱. رفتار بولین: در این دسته سلولهای پنجره بولین بر سلولهای فازی غلبه کرده و در نهایت پس از تعداد متناهی گام کلیه سلولها مقادیر بولین می‌گیرند.

۲. رفتار بولین/فازی: در این دسته، پنجره تعامل حاوی دو مقدار بولین و فازی خواهد بود. در واقع پنجره تعامل پس از تعداد متناهی گام زمانی به دو زیرپنجره بولین و فازی تقسیم می‌شود.

۳. رفتار فازی: در این دسته پنجره پس از تعداد متناهی گام، مقادیر فازی مقادیر بولین را تحت تاثیر قرار داده و سلولهای پنجره تعامل تنها شامل مقادیر فازی خواهند بود.

مراز (Mraz) و همکارانش با هدف افزایش قابلیت اتماتای سلولی در مدل کردن سیستم‌های واقعی یک اتماتای سلولی معرفی کردند که در آن به جای استفاده از مقادیر قطعی در سلولها و توابع انتقالشان، از مقادیر فازی بهره جستند. تعریف رسمی این مدل بشرح زیر است [۴][۸][۹].

تعريف ۲. اتماتای سلولی فازی (FCA) ساختاری پویا است که توسط هفتتاپی $FCA = \langle P, \hat{q}, \hat{N}, \hat{F}, \hat{T}, \hat{\lambda}, \hat{x} \rangle$ نشان داده می‌شود که P فضای سلولی m بعدی، \hat{q} بردار فازی ناتپی از کلیه حالت‌های ممکن سلولها، \hat{N} تعریف همسایگی فازی و \hat{F} مجموعه متناهی از قوانین است، \hat{T} فازی‌سازی نهایی اتماتا است، البته این فازی‌سازی در طول گامهای میانی نیز بکار گرفته می‌شود. $\hat{\lambda}$ تابع نگاشت ثابتی است، که خروجی سلول را تعیین می‌کند و \hat{x} مقادیر مجموعه متغیرهای فازی ورودی را مشخص مینماید.

در ساختار معرفی شده، کلیه خواص یک اتماتای سلولی فازی به فضای فازی نگاشت شده‌اند. یعنی فضای حالت اتماتا مقادیر فازی در بازه $[0, 1]$ است. تابع انتقال محلی اتماتا تابعی فازی است که همسایگی اتماتا را بصورت فازی انتخاب می‌کند. خروجی اتماتا نیز فازی است.

مراز و همکارانش این اتماتا را برای شبیه‌سازی مدل آتش‌سوزی در جنگل بکار گرفتند. هدف از این مدل‌سازی‌بینی محدوده‌ای از جنگل است که آتش در آن گسترش می‌یابد. در شبیه‌سازی‌هایی که مراز و همکارانش انجام دادند، منطقه موردنظر را به سلولهایی تقسیم کرده و وضعیت آتش در هر سلول را بعنوان حالت آن سلول در نظر گرفتند. تابع انتقال محلی اتماتا، بر اساس وضعیت فعلی آتش در همسایگی‌های سلول و سرعت باد که عامل خارجی محسوب حالت بعدی سلول را مشخص مینماید. نتایج شبیه‌سازی‌های بدست آمده با استفاده از این مدل با نتایج شبیه‌سازی‌ها با استفاده از مدل‌های دیگر و همچنین با واقعیت تطبیق مینماید. محدوده جغرافیایی به اتش کشیده شده که توسط اتماتای سلولی فازی پیش‌بینی می‌شود با ناحیه‌ای که در آتش‌سوزی واقعی آتش می‌گیرد تقریباً مشابه است. آنچه در اتماتای سلولی مراز و همکارانش قابل توجه است، وجود پارامترهای خارجی موثر بر حالت سلولها است. یعنی حالت سلول در هر گام به حالت‌های همسایه‌ها در گام قبل و یک ورودی خارجی به سلول بستگی دارد. گرچه در تعریف مراز و همکارانش شاعر همسایگی فازی در نظر گرفته شده، ولی زمانی که از این اتماتا برای شبیه‌سازی آتش‌سوزی در جنگل استفاده شده است همسایگی غیر فازی با شاعر همسایگی ۱ که برای کلیه سلولها یکسان است در نظر گرفته شده است.

۴- اتماتای سلولی فازی پیشنهادی

در این بخش یک اتماتای سلولی فازی جدید ارایه می‌شود و سپس رفتار آن مورد بررسی قرار می‌گیرد. اتماتای سلولی پیشنهادی با دو اتماتای فازی سلولی که تا به حال گزارش شده تفاوت‌های اساسی دارد. کاتانو و همکارانش، رفتار اتماتای سلولی یک بعدی متناهی را در تعامل مژهایش با سلولهای فازی مطالعه کرده‌اند. در واقع رفتار یک اتماتای سلولی فازی، مستقل از مقادیر بولین مطالعه و دسته‌بندی نشده است. در اتماتای سلولی فازی مراز و همکارانش برخلاف اتماتای سلولی کلاسیک، در هر مرحله حالت هر سلول نه تنها بستگی به حالت همسایگانش دارد بلکه متأثر از محیط خارجی نیز می‌باشد.

در اتماتای سلولی فازی پیشنهادی (Fuzzy Cellular Automata- FCA) مجموعه حالات یک سلول و تابع انتقال محلی فازی هستند. مجموعه حالات یک متغیرهای زبانی می‌باشد. این متغیرهای زبانی با توجه به دانش ما از مساله مورد نظر تعیین می‌شود. حالت هر سلول در مرحله بعد بستگی به حالت فعلی (متغیر زبانی) سلول و حالات فعلی همسایه‌هایش دارد. این تغییر حالت توسط تابع انتقال محلی اتماتای سلولی فازی انجام می‌گیرد. تابع انتقال محلی برای کلیه سلولها یکسان و یک تابع فازی است. این تابع به این صورت عمل می‌کند که در هر مرحله مقدار عضویت همسایگی سلول را گرفته و مقدار عضویت آن سلول را در مرحله بعد محاسبه می‌کند. برای نمایش زوند تکامل اتماتای سلولی فازی، از مقادیر عضویت متغیرهای زبانی سلول در هر لحظه بهره می‌گیریم و آنها برای نمایش خروجی یک سلول در هر مرحله بکار می‌روند. همسایگی برای تمام سلولها یکسان می‌باشد و در طی زمان بدون تغییر باقی می‌ماند.

اتوماتای سلولی فازی پیشنهادی را میتوان به صورت چهارتایی $\langle Z, S, r, f \rangle$ نمایش داد که Z یک توری منظم n بعدی از سلولها، S مجموعه حالات هر سلول میباشد که هر سلول در هر مرحله میتواند یکی از آنها را اختیار کند و مقادیر عضویت این مجموعه در بازه $[0,1]$ قرار دارد، $\mathcal{A} \in 2^{S+r+1}$ شاعر همسایگی است و $s \rightarrow s^2 \rightarrow s^3 : f$ ،تابع انتقال فازی است. در مطالعه رفتار اتماتای سلولی فازی، رفتار اتماتای سلولی فازی یک بعدی و دو بعدی را به طور جداگانه مورد بررسی قرار می‌دهیم. مشاهده رفتار این اتماتاها نشان می‌دهد که هر یک مستقل از پیکربندی اولیه‌شان عمل می‌کنند. در بخش بعد به تفصیل درباره کلاس‌های رفتاری اتماتای سلولی فازی یک بعدی و دو بعدی صحبت خواهد شد.

۱-۴-بررسی رفتار اتماتای سلولی فازی یک بعدی

اتوماتاهای سلولی فازی، مشابه اتماتاهای سلولی کلاسیک، سیستمهایی گستته و پویا با ساختاری ساده هستند. اما این سیستم‌ها با وجود سادگی ساختارشان، رفتاری پیچیده و در ضمن خودسازمانده از خود نشان می‌دهند. همان طور که قبل اشاره شد، اتماتاهای سلولی کلاسیک بر اساس رفتاری که از خود نشان می‌دهند، در چهار کلاس رفتاری مجزا قرار می‌گیرند. بررسی رفتار اتماتای سلولی فازی نیز این اتماتاهای سلولی نیز با توجه به رفتاری که نشان می‌دهند، در کلاس‌های رفتاری مجزا قرار می‌گیرند.

همانطور که از تعریف ۳ بر می‌آید، رفتار اتماتای سلولی فازی نیز مشابه سایر اتماتاهای سلولی از تعداد زیادی از اجزا ساده با تعاملات محلی تشکیل شده است. این اجزا ساده که سلول نامدارند، در یک شبکه سلولی در کنار یکدیگر چیده شده‌اند. مجموعه حالت این سلولها مجموعه‌ای متناهی از متغیرهای زبانی است. به هر یک از این متغیرهای زبانی مقداری از بازه $[0,1]$ بر اساس تعریف‌شان تعلق می‌گیرد. مقدار این سلولها به صورت همزمان و در گام‌های زمانی گستته بر طبق قوانین انتقال محلی فازی مشخصی تکامل می‌باید. مقدار گام بعدی هر سلول نیز مقداری در بازه $[0,1]$ است. اما برای استفاده از آن باید یک غیرفازی‌سازی صورت گیرد تا مقدار متغیر زبانی حالت بعدی سلول مشخص شود. لازم به ذکر است که تعریف متغیرهای زبانی، تابع انتقال محلی فازی و غیر فازی سازی مورد استفاده کاملاً وابسته به کاربرد و نیز دانش ما از مساله دارد. از این رو این تعاریف حتی در یک مساله نیز می‌تواند از فردی به فرد دیگر متفاوت باشد. مشابه سایر اتماتاهای سلولی، در رفتار اتماتای سلولی فازی نیز مقدار هر سلول در گام بعدی به مقادیر سلولهای همسایه آن سلول در گام فعلی بستگی دارد. شاعر همسایگی ثابت و از قبل تعیین شده است.

این ساختار علیرغم سادگی‌اش، رفتاری پیچیده از خود نشان می‌دهد. مشاهده نمونه‌های رفتار تعداد زیادی از اتماتاهای سلولی فازی نشان داد که این اتماتاها را از نظر رفتاری می‌توان در ۵ کلاس قرار داد. قبل از اینکه به این کلاسها اشاره شود چند نماد تعریف می‌گردد.

فرض می‌کنیم $a_i^{(i)}$ مقدار سلول i در گام زمانی t باشد. حالت هر سلول یک متغیر زبانی است که مقداری در بازه $[0,1]$ می‌باشد. در اتماتای سلولی یک بعدی مقادیر سلولها در هر گام زمانی طبق رابطه زیر بروز می‌شود:

$$a_i^{(k)} = f[a_{i-r}^{(k-1)}, a_{i-r+1}^{(k-1)}, \dots, a_{i+r-1}^{(k-1)}, a_{i+r}^{(k-1)}] \quad (3)$$

که پارامتر r در معادله فوق شاعر همسایگی را مشخص می‌کند. برای بررسی رفتار اتماتاهای سلولی‌فازی، رفتار آنها را با شروع از یک پیکربندی اولیه تصادفی مورد بررسی قرار می‌دهیم. چون در اینجا متغیرهای زبانی سلولها به طور خاص بررسی نمی‌شوند، لذا مقادیر عضویتی که به عنوان حالت سلول در نظر رفتاری می‌گیریم، مقداری تصادفی در بازه $[0,1]$ است. تابع انتقال محلی اتماتا تابعی فازی است که از جایگزینی اتصال کننده‌های فازی در قوانین ولفرام حاصل شده است. مشابه آنچه در بخش ۱.۳ آمده است، عملگرهای جمع، ضرب و متمم در قوانین ولفرام به ترتیب با عملگرهای اجتماع، اشتراک و متمم فازی جایگزین شده‌اند. انتخابهای مختلفی برای عملگرهای فازی وجود دارد. در این مقاله از عملگرهای زیر استفاده شده است:

$$\begin{aligned} \mu_{A \cup B}(x) &= \max[\mu_A(x), \mu_B(x)] \\ \mu_{A \cap B}(x) &= \min[\mu_A(x), \mu_B(x)] \\ \mu_{\bar{A}}(x) &= 1 - \mu_A(x) \end{aligned}$$

برای نمایش رفتار اتوماتاهای سلولی فازی از نمودارهای فضا-زمان استفاده کردہ‌ایم. در هر مرحله برای نمایش رفتار اتوماتا یک غیر فازی‌سازی صورت گرفته است. برای غیر فازی‌سازی نگاشتی یکنواخت از بازه $[0,1]$ به بازه $[0,255]$ [0,255] انجام می‌شود و سپس برش λ cut را روی این مقدار انجام میدهیم. برای نمایش پیکربندی اتوماتا، از سطح خاکستری برای نمایش مقدار حالت سلولها استفاده می‌کنیم. در کاربردهای واقعی در هر گام فازی سازی روی مقدار سلول صورت می‌گیرد تا متغیر زبانی سلول در هر گام مشخص شود. پس از آن با اعمال تابع انتقال محلی متغیر زبانی سلول در گام بعدی مشخص می‌شود، که مجدداً برای نمایش نتیجه باید یک غیر فازی‌سازی صورت گیرد.

اتوماتاهای سلولی فازی، مشابه اتوماتاهای سلولی کلاسیک، سیستم‌هایی گستته و پویا با ساختاری ساده هستند. اما این سیستم‌ها با وجود سادگی ساختارشان، رفتاری پیچیده و در ضمن خودسازمانده از خود نشان می‌دهند. همان طور که قبل اشاره شد، اتوماتاهای سلولی کلاسیک بر اساس رفتاری که از خود نشان می‌دهند، در چهار کلاس رفتاری مجزا قرار می‌گیرند. بررسی رفتار اتوماتای سلولی فازی نیز نشان می‌دهد این اتوماتاهای سلولی نیز با توجه به رفتاری که نشان می‌دهند، در کلاس‌های رفتاری مجزا قرار می‌گیرند. پس از بررسی‌های انجام شده مشخص شد که اتوماتاهای سلولی فازی یک بعدی از نظر رفتاری به پنج کلاس تقسیم می‌شوند. اتوماتاهایی که در یک کلاس قرار دارند، رفتاری مشابه از خود نشان می‌دهند. این موضوع امکان پیشگویی رفتار اتوماتای سلولی فازی را از هر حالت اولیه می‌دهد. رفتار اتوماتاهایی که در کلاس‌های ۱، ۲، ۳ و ۴ قرار دارند، تقریباً ساده و کسل‌کننده است اما در کلاس ۵ اتوماتاهای رفتاری به مراتب پیچیده‌تر از سایر کلاسها از خود نشان میدهند. بررسی رفتار اتوماتاهای سلولی فازی نشان داده است که رفتار آنها از پیکربندی اولیه‌شان مستقل می‌باشد.

تمام قوانین مختلف رفتار اتوماتای سلولی فازی با شروع از پیکربندی‌های اولیه متفاوت و با شعاع‌های مختلف ($i=1,2$) نشان می‌دهد که الگوهای تولیدشده توسط هر قانون و با شعاع‌های مختلف، اگرچه در جزئیات متفاوتند، اما از نظر کلی رفتاری مشابه دارند. در مطالعه رفتار اتوماتاهای روند تکاملی اتوماتای سلولی فازی را برای قوانین مختلف را در ۴۰ گام زمانی مورد بررسی قرار داده شد. برخلاف اتوماتای سلولی کلاسیک، اتوماتای سلولی فازی به دلیل فازی بودن حالت سلولهایش و همچنین وجود سلولهای مرزی، متناهی بودن شبکه بر رفتار آن تاثیری نمی‌گذارد. در ادامه کلاس‌های مختلف رفتاری اتوماتای سلولی فازی پیشنهادی یک بعدی ارایه می‌گردد.

کلاس ۱: اتوماتاهای سلولی که در این کلاس قرار می‌گیرند، پس از تعداد متناهی گام زمانی، با شروع از هر پیکربندی اولیه به سوی پیکربندی پیش می‌روند که در آن مقادیر کلیه سلولها در یک دوره تناوب بسیار کوتاه تکرار می‌شود. می‌توان گفت، این کلاس از FCA‌ها رفتاری مشابه CA های دسته ۱ کلاس ولفرام از خود نشان می‌دهند. قوانین موجود در این کلاس کلیه اطلاعات پیکربندی اولیه را تخریب می‌کنند. برخی از پیکربندی‌ها در این کلاس ممکن است، به سرعت به سوی این پیکربندی پیش نرونده، بلکه ابتدا در یک سیکل غیر معمول افتاده و پس از تعداد گام متناهی به سوی این پیکربندی بروند. نکته جالب در برخی پیکربندی‌ها، رسیدن آنها به مقدار ثابت ۰ یا ۱ است. یعنی با وجود فازی بودن قوانین و داشتن مقادیر عضویت فازی سلولها (مقداری در بازه $[0,1]$) پس از تعداد متناهی گام زمانی مقادیرشان به سوی یک مقدار طبیعی همگرا می‌شود. قوانینی چون ۱۱، ۱۹ و ۴۹ در این کلاس قرار دارند. در شکل ۲ رفتار اتوماتا برای چند نمونه از قوانین این کلاس نشان داده شده است.

کلاس ۲: اعمال این دسته از قوانین سبب تکامل FCA به مجموعه‌ای از ساختارهای متناوب پایدار، می‌شود. این ساختارها رفتاری بسیار ساده دارند. به طور دقیق‌تر، در این کلاس پیکربندی اولیه بدون هیچ تغییری ساختارهایی مجزا تولید می‌کنند. این ساختارها با دوره عمر طولانی باقی می‌مانند. در واقع می‌توان گفت پیکربندی اولیه FCA بدون تغییر خاصی تا پایان حفظ می‌شود. در این کلاس شعاع تاثیر سلولها به یکدیگر مستقل از زمان و برابر شعاع همسایگی است. ساختارهای ساده تولیدی در کلاس ۲ پایدار هستند. قوانینی چون ۸، ۱۲ و ۳۶ در این کلاس قرار دارند. رفتار اتوماتا برای برخی قوانین این کلاس در شکل ۳ نشان داده شده است.

کلاس ۳: تکامل FCA کلاس ۳ از هر پیکربندی اولیه به یک الگوی متناوب پایدار همگرا می‌شود. رفتار این کلاس از FCA‌ها بسیار کسل کننده است. و در آن برخی سلولها در یک دوره با تناوب کوتاه ولی با زندگی طولانی قرار می‌گیرند. قوانین این کلاس مشابه یک فیلتر عمل کرده و در آن، یکسری از سلولهای با مقدار خاص در یک دوره زندگی طولانی باقی مانده و سایر سلولها با ایجاد تغییر در مقدار اولیه‌شان، در این سیکل شرکت می‌کنند. شعاع تاثیر سلولها بر یکدیگر در این دسته نیز وابسته به زمان نیست. قوانین این دسته در شکل ۴ نشان داده شده‌اند. قوانینی چون ۵ و ۱ نیز در این کلاس قرار دارند.

کلاس ۴: در این کلاس، قوانین با تکامل از هر پیکربندی اولیه به یک الگوی متناوب پایدار همگرا می‌شوند. اما در اینجا سلولهای اتماتا با گرفتن مقادیری متاثر از حالت اولیه‌شان، پس از تعداد متناهی گام زمانی به سوی مقادیری پیش می‌روند که در آن شاهد پیکربندی متناوب و با دوره زندگی طولانی هستیم. خواص این الگوها اغلب مشابه پیکربندی اولیه اتماتا است. قوانینی چون ۴۲، ۱۰ و ۱۶ در این کلاس قرار دارند. در شکل ۵ رفتار اتماتای سلولی فازی برای برخی از قوانین این کلاس با شروع از یک پیکربندی اولیه تصادفی نشان داده شده است.

کلاس ۵: در شکل ۶ چند نمونه از FCA‌های متعلق به این دسته نشان داده شده‌اند. همانطور که در شکل نیز دیده می‌شود، در این کلاس برخلاف اتماتاهای دیگر کلاس‌ها، شاهد رفتاری پیچیده هستیم. در این کلاس، رفتار اتماتاهای سلولی فازی از الگوی خاصی پیروی نمی‌کنند. بدلیل این پیچیدگی رفتاری، بدون شبیه‌سازی نمی‌توان رفتار این دسته را پیش‌بینی کرد. قوانین این کلاس، اتماتای سلولی فازی را به سمت ساختارهای محلی پیچیده و گاه با زندگی طولانی می‌برد. در این کلاس، شعاع تاثیر سلولها بر یکدیگر متناسب با زمان بزرگ می‌شود. یعنی مقدار اولیه یک سلول مفروض، در گام زمانی $t + 2\pi$ بر ۱ سلول مجاورش تاثیر گذار بوده است. قوانین ۱۴، ۲۶، ۲۴، ۳۱ و ۵۰ از جمله قوانین این کلاس هستند.

آنتروپی اتماتای سلولی فازی یک بعدی: آنتروپی اتماتای سلولی فازی را تعداد سلولهایی تعریف می‌کنیم که

میزان تغییراتشان (Δx) از یک آستانه بیشتر باشد. یعنی

$$E = \sum_{i=1}^N x'_i \quad x'_i = \begin{cases} 1 & \text{if } \Delta x > \text{threshold} \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases} \quad (4)$$

$$\Delta x = |x_i^{i-1} - x'_i|$$

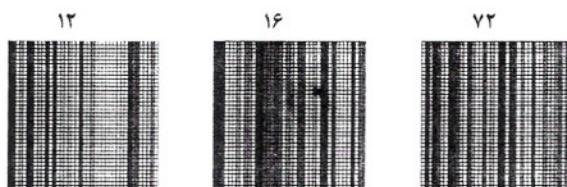
که N اندازه شبکه است. هر چه مقدار آنتروپی کوچکتر شود، سیستم پایدارتر می‌شود. در واقع کوچکتر شدن آنتروپی به این معنی است که در هر گام زمانی تعداد سلولهای کمتری تغییر پیدا می‌کنند. محاسبه آنتروپی برای قوانین مختلف در یک دوره طولانی نشان داد که اتماتاهای سلولی فازی متعلق به یک کلاس تغییرات آنتروپی مشابهی دارند. برای اطلاعات بیشتر درباره تغییرات آنتروپی برای قوانین مختلف برای اتماتای سلولی یک بعدی و همچنین اتماتای سلولی دو بعدی می‌توان به [13] مراجعه نمود.

۵- نتیجه‌گیری

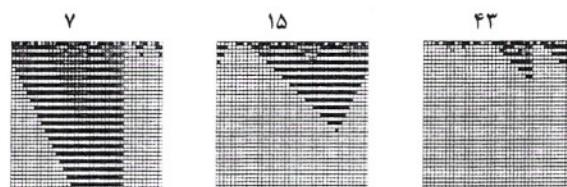
در این مقاله یک تعریف جدید از اتماتای سلولی فازی (FCA) که در آن، حالت سلولها و توابع انتقال محلی اتماتا فازی هستند ارایه گردید. بررسی رفتار اتماتای سلولی فازی پیشنهادی یک و دو بعدی نشان داد که این اتماتاهای را بر اساس رفتارشان در طول زمان می‌توان به پنج کلاس رفتاری تقسیم نمود. تحقیقات به منظور یافتن کاربردهایی برای این مدل در حال انجام است. کاربرد این مدل در تشخیص کانال در شبکه‌های سیار سلولی در حال مطالعه و بررسی می‌باشد و موقفيت‌هایی در این راستا نیز کسب گردیده است.

مراجع

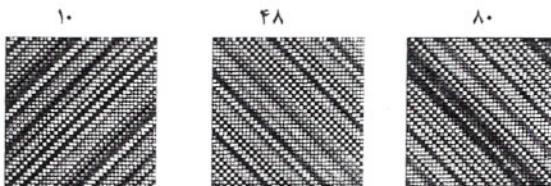
- [1] P. Flocchini, F. Geurts, and N. Santoro, "CA-like Error propagation in Fuzzy CA," Journal in Parallel Computing, No. 23, pp.1673-1682, ,1997.
- [2] P. Sloot, Cellular Automata, <http://carol.wins.uva.nl/~sloot/CSS/CApdf.pdf>, 2000.
- [3] A. Schatten, Cellular Automata: Digital Worlds, <http://www.ifs.tuwien.ac.at/~aschatt/info/ca/ca.html>, 1999.
- [4] M. Mraz, I. Lapanja, N. Zimic, and J. Virant, "Fuzzy Numbers as Inputs to Fuzzy Automata," Proc. Of IEEE Int'l Conf. Fuzzy Information Processing, pp. 4530-456, 1999.
- [5] T. J. Ross, Fuzzy Logic with Engineering Applications, Singapore:McGraw-Hill, 1997.
- [6] L. Wang, A Course in Fuzzy Systems and Control, USA:Prentice Hall, 1997.
- [7] G. Cattaneo, P. Floicchini, G.Mauri, C.Quaranta, and N.Santoro, "Cellular Automata in Fuzzy Background," Physica D, vol. 105, pp. 105-120, 1997.
- [8] M. Mraz, I. Lapanja, N. Zimic, and I. Bajec, "Fuzzy Cellular Automata: From Theory to Applications," Proc. Of IEEE Int'l Conf. Tools with Artificial Intelligence, pp. 320-323, 2000.
- [9] M.Mraz, N. Zimic, and J. Virant, "Predicting wind driven wild land fire shape using fuzzy logic in cellular automata," Proc. Of IEEE Int'l Conf. Intelligent systems technologies, pp. 408-412, 1996.
- [10] O. Martin, A.Odluzko, and S. Wolfram, "Algebraic properties of Cellular Automata," Commun. Math. Phys., vol. 93 , pp. 219-258, 1984.
- [11] S. Wolfram, "Statistical mechanics of Cellular Automata," Rev.Mod. Phys., vol. 55 , pp. 601-644, 1983.
- [12] S. Wolfram, "Universality and Complexity in Cellular Automata," Physica D, vol. 10 , pp. 1-35, 1984.
- [13] T. Anvarinejad and M. R. Meybodi, " Fuzzy Cellular Automata", Technical report, Computer Engineering Department, Amirkabir University, 2004.



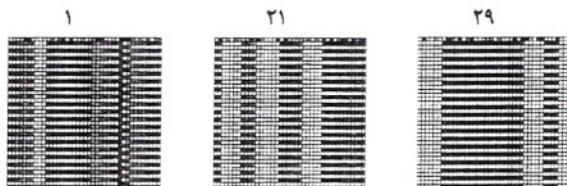
شکل ۳- رفتار اتوماتا برای برخی از قوانین کلاس ۲



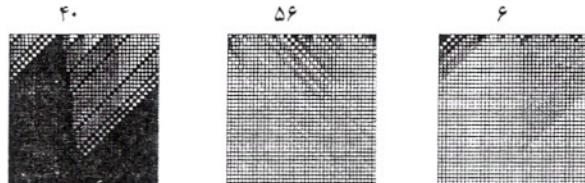
شکل ۲- رفتار اتوماتا برای برخی از قوانین کلاس ۱



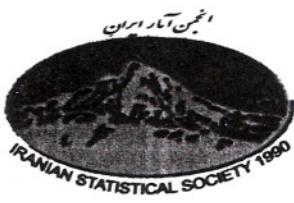
شکل ۵- رفتار اتوماتا برای برخی از قوانین کلاس ۴



شکل ۴- رفتار اتوماتا برای برخی از قوانین کلاس ۳



شکل ۶- رفتار اتوماتا برای برخی از قوانین کلاس ۵



مجموعه مقالات

پنجمین کنفرانس سیستم‌های فازی ایران

۱۹-۱۷ شهریور ماه ۱۳۸۳

تهران

