

## دینامیک جمعی و توازن رای

امیراحمد نیری

مدرس، دانشگاه سلمان فارسی کازرون، بخش علوم کامپیوتر.

نام نویسنده مسئول:

امیراحمد نیری

تاریخ دریافت: ۱۳۹۹/۴/۱۲

تاریخ پذیرش: ۱۳۹۹/۶/۲۰

### چکیده

تلاش برای پاسخ دادن به پرسشهایی که متضمن بررسی کنش های عوامل تشکیل دهنده ی یک سیستم می باشند بدلیل ظهور پیدایش (Emergence) معمولا دشوار می باشد. چرا که رفتار عمومی ارتباط قابل درکی با رفتارهای عوامل تشکیل دهنده ی سیستم در مقیاس خرد ندارد و با نمونه برداریهای محلی نمی توان به ماهیت رفتار عمومی پی برد. در اینجا به کارایی ابزاری که در آنالیز توابع بولین توسعه داده شده است برای تعیین توازن در یک جامعه می پردازیم. نشان خواهیم داد که چگونه استفاده از این ابزار می تواند در پیش بینی رفتار عمومی سیستم موثر باشد در حالیکه حتی استفاده از سیستمهای پویای گسسته که از توازی در تکامل عوامل بهره می برند نیز نمی تواند برای تشخیص توازن در حالت اولیه کارساز باشد.

**واژگان کلیدی:** انتخاب اجتماعی، پارادوکس Condorcet، اتوماتای سلولی، بسط فوریه، توابع بولین.

## مقدمه

بررسی دینامیک ناشی از تعامل عناصر زیاد در یک سیستم در دو دهه اخیر بشدت مورد توجه قرار گرفته است و هر روز جنبه‌های دیگری از این پدیده در حوزه‌های مختلف مورد بررسی و مذاقه قرار می‌گیرد. روح اساسی حاکم بر این مطالعات درک این واقعیت است که به لحاظ فلسفی قدمت زیادی دارد: ظهور کلی بمراتب بزرگتر از اجزای تشکیل دهنده آن. قضیه‌ای اساسی در حوزه‌ای که با نام سیستم‌های پیچیده شناخته می‌شود [1]. این ظهور کلی بمراتب بزرگتر از عناصر تشکیل دهنده سیستم با نام پیدایش یا Emergence شناخته می‌شود و امروزه فصل گسترده‌ای در مورد آنالیز آن در سیستم‌های مختلف توسعه داده شده است.

اگر چه این ظهور دفعی پیچیدگی در سیستم‌ها که به طرق مختلف خودنمایی می‌کند، همراه با رفتارهای شناخته شده‌ی دیگری می‌باشند که عمیقاً مورد مطالعه قرار گرفته‌اند، اما تاکنون فردی نتوانسته است میان سوانق و محرک‌های خرد یک سیستم و رفتار کلی آن با استفاده از روش‌های ریاضی رابطه‌ای مشخص بیابد. به بیان واضح‌تر تاکنون فردی نتوانسته است از روی توابع محلی در یک سیستم پیچیده، تابع کنش جمعی یا Global Function آنرا با استفاده از روش‌های تحلیلی استخراج نماید [2] اگر چه تکنیک‌های زیادی از شاخه‌های مختلف خصوصاً فیزیک آماری برای این مهم توسعه یافته‌اند [3].

کار قابل تقدیر Stephen Wolfram و مطالعات جالب او در مورد خانواده‌ای از سیستم‌های پویای گسسته با نام Cellular Automata نیز راه را برای شناخت عمیق‌تر این پارادایم جدید فراهم کرد [4]. در سایه این مطالعات که ریشه در کارهای انقلابی فیزیکدان بزرگ لودویک بولتزمن در ارائه‌ی توصیف احتمالاتی از سیستم‌های فیزیکی دارد، امروزه می‌دانیم که یک رفتار پیچیده در مقیاس ماکرو می‌تواند بدلیل کنش‌های بسیار ساده محلی میان تعداد زیادی عوامل کوچک باشد که در سطوح میکرو با یکدیگر در تعامل می‌باشند [5].

در سایه این مطالعات، تصویر و درک بشر از مفاهیم کلی همچون نظم و تصادف بشدت تغییر یافته است تا آنجا که امروزه بر اساس مدل‌های ریاضی ارائه شده در بررسی خانواده‌ای از سیستم‌های پیچیده، می‌دانیم که نظم و تصادف دو روی یک سکه‌اند [6].

بهترین نمونه برای درک این پیدایش در سیستم‌های پیچیده، هوش بشر می‌باشد که ماهیت Non-Algorithmic دارد. بدین معنا که هیچ الگوریتمی برای شبیه‌سازی رفتار هوشمندانه انسان در دامنه‌های مختلف وجود ندارد. اگر چه رویکرد وظیفه‌محور می‌تواند منجر به ساخت سیستم‌هایی شود که رفتار هوشمندانه را برای انجام کار و وظیفه‌ی مشخصی تقلید می‌کنند. اما رسیدن به الگوریتمی که بتواند کلیت هوش را صرفنظر از زمینه مورد بررسی شبیه‌سازی نماید، به لحاظ تئوریک امکان‌پذیر نمی‌باشد [7].

باز هم در مورد مغز، همان پارادایم کلی در دینامیک جمعی دیده می‌شود. تعامل و کنش هزاران میلیارد نورون با یکدیگر که منجر به ظهور رفتاری می‌شود که هیچ نسبتی با مکانیزم مورد استفاده هر نورون در سطوح خرد ندارد. امروزه الگوریتم‌های زیادی توسعه داده شده‌اند که مکانیزم اصلی آنها استفاده از این رفتار سودمند جمعی برای عبور از اکستریم‌های محلی و جستجوی موثر در فضای حالت می‌باشد [8]. GA، ACO، PSO و ... نمونه‌هایی از این الگوریتم‌ها می‌باشند که با الهام از طبیعت می‌کوشند تا بر مشکلات جستجو در فضای‌های نامایی فائق آیند [8].

در این مقاله به بررسی دینامیک جمعی در دامنه‌ی دیگری می‌پردازیم که تاکنون کمتر مورد توجه قرار گرفته است. نشان خواهیم داد که مدل رای‌گیری ساده در یک جامعه وقتیکه تعداد کاندیدهای مورد نظر محدود به دو نفر باشند با استفاده از آنالیز فوریه رده مشخصی از توابع Boolean قابل تحلیل است. در اینجا تعادل در جامعه رای دهندگان به معنای عدم گرایش محسوس و غالب به یک کاندید مشخص با استفاده از طیف ضرائب فوریه تابع مدلساز جامعه قابل تشخیص می‌باشد. این پدیده شاهد دیگری است بر ظهور رفتاری در سطوح کلان که بصورتی متفاوت در تابع عمومی سیستم خودنمایی می‌کند که بر اساس مکانیزم موجود در سطح خرد قابل ردیابی نمی‌باشد.

این مقاله در ۵ بخش تهیه شده است. در بخش آینده به بررسی اجمالی تئوری انتخاب اجتماعی (Social Choice Theory) از منظر محاسباتی بعنوان یک دینامیک جمعی می‌پردازیم. سپس در بخش سوم به معرفی ابزار ریاضی مورد نیاز

برای تحلیل این دینامیک با استفاده از مدل‌سازی بر اساس توابع Boolean خواهیم پرداخت. در بخش چهارم به بررسی رابطه میان تعادل در اجتماع و ضرائب فوریه یا طیف فوریه یک تابع Boolean خواهیم پرداخت و در نهایت با نتیجه‌گیری و تحلیل این پدیده، مقاله را پایان خواهیم بخشید.

### تئوری انتخاب اجتماعی (Social Choice Theory)

تئوری انتخاب اجتماعی یا Social Choice Theory به فرمی که امروز شناخته می‌شود با کارهای Nicolas de Caritat's Condorcet در قرن ۱۸ میلادی آغاز می‌شود. او در سال ۱۷۴۳ در یک خانواده‌ی اشرافی فرانسوی بدنیا آمد. Condorcet یک ریاضیدان استثنایی بود که در زمینه حساب جامع و فاضل کارهای انقلابی انجام داد بطوریکه تحسین ریاضیدان بزرگ، لاگرانژ را برانگیخت. او بعدها به عضویت آکادمی علوم فرانسه درآمد و در دوره‌ای به ریاست آن رسید. بزرگترین میراث او کتابی است که در سال ۱۷۸۵ با عنوان "Essays on the Application of Probability Analysis to Majority Decisions" به رشته تحریر درآورد که در آن به بررسی ماهیت واقعی تصمیم بر اساس رای اکثریت پرداخت. این کتاب با توجه به زمان انتشارش و نوع ایده‌هایی که در آن مطرح شده است یک کار شگفت‌انگیز محسوب می‌شود [9].

او برای اولین بار با استفاده از زبان ریاضی به بررسی پارادوکس‌های ممکن در فرآیندهای تصمیم‌گیری جمعی بر اساس قانون رای اکثریت پرداخت. پدیده‌هایی که امروز در سایه فرمول‌بندی جدید در علوم نظری کامپیوتر، بیشتر و بهتر شناخته می‌شوند. فرض کنید اولویت رای دهندگان در مورد کاندیدها بصورت یک ترتیب جزئی با استفاده از عملگر (>) نشان داده شود. اگر اولویت رای دهنده‌ی اول بصورت  $a > b > c$  باشد، این بدان معنی است که در مقایسه میان  $a$  و  $b$ ،  $a$  برنده است. همینطور این رای دهنده،  $b$  را به  $c$  ترجیح می‌دهد. بنابراین در این شیوه از رای‌گیری، اولویت رای دهنده بصورت رتبه هر کاندید نمایش داده می‌شود.

اگر اولویت رای دهنده دوم بصورت  $b > c > a$  و اولویت رای دهنده‌ی سوم بصورت  $c > a > b$  نشان داده شود. در اینصورت کاندید  $a$  در مقایسه با  $b$  آنرا شکست می‌دهد. همینطور  $b$ ،  $c$  را شکست می‌دهد و کاندید  $c$  نیز کاندید  $a$  را شکست می‌دهد. بنابراین یک حلقه در اولویت بر اساس رای اکثریت ایجاد شده است که به لحاظ منطقی نافی ماهیت مورد انتظار از این شیوه‌ی رای‌گیری در انتخاب قاطع یک کاندید می‌باشد. این پدیده با نام Condorcet Paradox شناخته می‌شود [9]. او برای اجتناب از بروز چنین رخدادی، الگوی دیگری را برای انتخاب بر اساس رای اکثریت پیشنهاد کرد.

کار او آغازی بود برای بررسی دقیق‌تر و گسترده‌تر مدل‌های رای‌گیری که در آنها انتخاب بر اساس تصمیم اکثریت و با پروتکل‌های مختلف صورت می‌گیرد [9]. آنچه در این زمینه از دیدگاه دانشمندان علوم کامپیوتر بطور فزاینده‌ای مورد توجه واقع شده است، فرآیند انتشار اطلاعات و امکان فریب این پروتکل‌ها و همچنین پیچیدگی محاسباتی اجرای آنان می‌باشد [10]. در اینجا ما به بررسی و مدل‌سازی یک فرآیند مشخص یعنی تعیین توازن در یک جامعه در خصوص یک مساله و یا یک کاندید می‌پردازیم بطوریکه موضع افراد جامعه در برابر این موضوع با یک مجموعه‌ی دوتایی قابل نمایش است. پیش از آن ناچاریم به معرفی ابزار ریاضی مورد نیاز برای این تحلیل بپردازیم.

### توابع Boolean و آنالیز مقدماتی آنان

نقش توابع Boolean و جبر Boolean به عنوان یک واسط میان مدل‌های نظری محاسبه و پیاده‌سازی‌های عملی آن با استفاده از مدارهای الکترونیکی غیر قابل انکار است. بسادگی می‌توان در مورد جهانشمول بودن مجموعه‌ای از توابع مقدماتی Boolean تحقیق نمود. ردیابی مساله K-SAT به عنوان یک NP-Complete، شاهی بر توانایی جبر Boolean در فرمول‌بندی خانواده‌ی وسیعی از مسائل دشوار است [11]. در حالت کلی یک تابع Boolean را بصورت  $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}$  تعریف می‌کنیم وقتی که  $f$  یک بردار دودویی به طول  $n$  را به یک مقدار منفرد و یا یک بیت نگاشت می‌دهد. توابع بولین توانایی بسیار خوبی برای بازنمایی مسائل در دامنه‌های مختلف دارند. از طراحی مدار گرفته تا تئوری گراف و نظریه کد گذاری [12].

در اینجا بدنبال استفاده از این توابع برای بازنمایی یک مدل جمع آوری رای هستیم که در آن رای جامعه ای متشکل از  $n$  نفر در مورد انتخاب یک کاندید از میان دو کاندید بر اساس منطق رای اکثریت بکار می رود. مساله اساسی اینست که چگونه ماهیت غیرخطی رسیدن به پاسخ و عدم امکان تعیین جواب با استفاده از نمونه برداری های محلی، خود را در آنالیز دقیق این پدیده با استفاده از توابع بولین آشکار می سازد.

گزینه های مختلفی برای نمایش ماهیت دودویی مقادیر ورودی و همینطور خروجی این تابع وجود دارد. در اینجا از مجموعه  $\{-1,1\}$  برای نمایش این طبیعت دوگانه استفاده خواهیم کرد که به لحاظ تحلیلی موجب تسهیل فرمولبندی مسائل مختلف می شود. یعنی تابع بولین را بصورت زیر نشان می دهیم [12].

$$f: \{-1,1\}^n \rightarrow \{-1,1\} \quad (1)$$

بسط فوریه یک تابع بولین را می توان بصورت یک چند جمله ای در نظر گرفت بطوریکه هیچ متغیر  $x_i$  بصورت مربع و مکعب در آن دیده نمی شود. برای بدست آوردن این نمایش چند جمله ای می توان از الگوریتم زیر استفاده کرد. برای یک تابع دلخواه بولین به فرم  $f: \{-1,1\}^n \rightarrow \{-1,1\}$  روش مشخصی برای یافتن چند جمله ای بسط فوریه وجود دارد که  $2^n$  مقدار تابع  $f$  را درونیایی می کند. برای هر نقطه  $a = (a_1, a_2, \dots, a_n)$  چند جمله ای نشانگر رابه فرم زیر تعریف می کنیم [12].

$$1_{[a]}(x) = \frac{(1+a_1x_1)}{2} \times \frac{(1+a_2x_2)}{2} \times \dots \times \frac{(1+a_nx_n)}{2} \quad (2)$$

این چند جمله ای نشانگر برای مقدار  $x = a$  برابر با ۱ و برای سایر مقادیر برابر با صفر می باشد. با این توضیح می توان  $f$  را بصورت زیر نمایش داد.

$$f(x) = \sum_{a \in \{-1,1\}^n} f(a) 1_{[a]}(x) \quad (3)$$

می توان بسادگی نشان داد که این شیوه نمایش برای توابع بولین با مقدار حقیقی به فرم  $f: \{-1,1\}^n \rightarrow R$  نیز قابل استفاده است. با این شیوه ی نمایش از آنجا که با داشتن  $n$  متغیر،  $2^n$  مقدار برای وروی متصور است که هر یک متناظر با یک زیر مجموعه از  $n$  مقدار ورودی یعنی  $[n] = \{1, 2, \dots, n\}$  می باشند. اگر برای هر مجموعه  $S$ ،  $x^S$  را بصورت  $\prod_{i \in S} x_i$  تعریف کنیم وقتی که  $x^{\emptyset} = 1$  باشد، آنگاه به قضیه اساسی زیر خواهیم رسید.

قضیه ۱ [12]: هر تابع  $f: \{-1,1\}^n \rightarrow R$  را می توان بطور یکتا بصورت یک چند جمله ای به فرم زیر نوشت:

$$f(x) = \sum_{S \subseteq [n]} \widehat{f}(S) x^S \quad (4)$$

این عبارت بسط فوریه تابع  $f$  خوانده می شود. اعداد حقیقی  $\widehat{f}(S)$  ضرایب فوریه تابع  $f$  بر روی  $S$  می خوانیم. بطور جمعی این ضرایب را طیف فوریه  $f$  می نامیم. می توان  $x^S$  را بصورت یک تابع بر روی  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in R^n$  در نظر گرفت. با این تفسیر خواهیم داشت:

$$\chi_S(x) = \prod_{i \in S} x_i \quad (5)$$

با در نظر گرفتن این رابطه، فرمول بسط فوریه تابع توسعه یافته  $f: \{-1,1\}^n \rightarrow R$  را می توان بصورت زیر نوشت:

$$f(x) = \sum_{S \subseteq [n]} \widehat{f}(S) \chi_S(x) \quad (6)$$

برای استفاده از مجموعه آشنای بولین به فرم  $\{0,1\}$  می توان از یک تبدیل مناسب به فرم  $\chi: F_2 \rightarrow R$  استفاده کرد تا شرایط مورد نیاز تابع  $f: \{-1,1\}^n \rightarrow R$  را تامین کنیم. با این تبدیل خواهیم داشت:

$$\chi(0) = (-1)^0 = 1, \chi(1) = (-1)^1 = -1 \quad (7)$$

با این مقدمه برای زیر مجموعه  $S \subseteq [n]$  متشکل از متغیرهایی که هر کدام می توانند صفر یا یک باشند، خواهیم داشت:

$$\chi_S(x) = \chi_S(x) = \prod_{i \in S} \chi(x_i) = (-1)^{\sum_{i \in S} x_i} \quad (8)$$

با توجه به اینکه هر یک از  $x_i$  ها از مجموعه  $\{-1,1\}$  انتخاب می شوند و بادر نظر گرفتن فرآیند انکدینگ فوق، در واقع تابع  $\chi_s(x)$  تابع توازنی است که  $Xor$  میان متغیرهای ورودی را محاسبه می کند. بنابراین اگر بجای زیر مجموعه ای از متغیرها، تابع توازن آنرا بکار بریم،  $f$  را می توانیم بصورت یک ترکیب خطی از توابع توازن بر روی اعداد حقیقی نشان دهیم.

$$f = \sum_{s \in [n]} \widehat{f}(s) \chi_s \quad (9)$$

می توان نشان داد که  $2^n$  تابع توازن  $\chi_s: \{-1,1\}^n \rightarrow \{-1,1\}$  یک پایه متعامد برای فضای برداری  $V$  از توابع  $f: \{-1,1\}^n \rightarrow R$  را نشان می دهند بطوریکه:

$$\langle \chi_s, \chi_t \rangle = \begin{cases} 1 & \text{if } s = t \\ 0 & \text{if } s \neq t \end{cases} \quad (10)$$

بنابراین هر زیر مجموعه از متغیرهای  $[n]$  را در بسط فوریه می توان بصورت یک جهت در فضای برداری در نظر گرفت که ضریب مورد نظر در آن جهت را با توجه به خصوصیات ضرب برداری می توان از رابطه زیر بدست آورد:

$$\widehat{f}(s) = \langle f, \chi_s \rangle = E[f(x) \chi_s(x)] \text{ for } x \sim \{-1,1\}^n \quad (11)$$

تعریف [12]: می گوئیم تابع  $f: \{-1,1\}^n \rightarrow R$  داری گرایش یا تمایل نمی باشد، اگر میانگین آن صفر باشد. به این تابع، تابع متعادل هم می گوئیم و میانگین آن بصورت زیر محاسبه می شود:

$$E[f] = \Pr[f = 1] - \Pr[f = -1] \quad (12)$$

بنابراین  $f$  دارای گرایش نیست اگر و فقط اگر بر روی نصف مقادیر خود دارای مقدار ۱ و بر روی نصف دیگر ورودیها مقدار صفر را اتخاذ کند.

### مدلسازی رای گیری با استفاده از توابع بولین

تحقیق در مورد توازن در یک جامعه از اساسی ترین معیارهایی است که در تئوری انتخاب اجتماعی مورد توجه قرار گرفته است. پرسش اساسی اینست که آیا می توان با توجه به نمونه گیریهای محدود در مورد پاسخ این پرسش تحقیق کرد؟ فرمولبندی دیگری از این مساله نیز وجود دارد که در آن تلاش می شود با استفاده از مکانیزم تکاملی مورد استفاده در یک سیستم پویای گسسته، در مورد توازن الفبای ورودی تحقیق شود.

مساله Density Task اولین بار برای آزمودن توانایی پردازش عمومی اطلاعات با استفاده از اعمال همزمان توابع محلی در اتوماتای سلولی مقدماتی، مطرح گردید [13]. اتوماتای سلولی مقدماتی را در حالت یک بعدی می توان با یک آرایه بر روی الفبای دودویی  $\{0,1\}$  نشان داد. هدف آنست که با اعمال تابع محلی  $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}$  و قتیکه برای هر سلول در سیستم شعاع همسایگی  $r$  در نظر گرفته می شود به تمام سلولها بطور همزمان، بتوان به پیکربندی نهایی رسید که تغالب چگالی صفر یا یک را در پیکربندی اولیه سیستم نشان می دهد.

قضات کلی در مورد چگالی صفرها و یکها در پیکربندی اولیه مستلزم در نظر گرفتن سایز کلی سیستم یعنی  $N$  است. حال آنکه هر یک از توابع محلی صرفا به پنجره ای با اندازه  $2r + 1$  دسترسی دارند و قتیکه  $r \ll N$ . بنابراین اگر بتوان با استفاده از توابع محلی مناسب به مقصود این مساله رسید، می توان به پردازش اطلاعات کلی ناشی از اعمال عملگرها در سیستم اطمینان کرد. همینطور این نتیجه بطور ضمنی از واقعیت سودمند دیگری نیز پرده بر می دارد که آن عبارتست از موازی سازی مساله ای که در آغاز راه حل آن ترتیبی به نظر می رسد.

با وجود اینکه در خصوص توانایی پردازش غیر خطی اتوماتای سلولی خصوصا سیستمهایی که در کلاس IV طبقه بندی می شوند، مطلع هستیم [14] اما می دانیم که تعیین چگالی غالب با استفاده از اعمال همزمان قوانین محلی امکان پذیر نیست [15].

اینجاست که در فقدان کارایی یک سیستم پویای موازی، توانایی تبدیل فوریه از تابع بولین خودنمایی می‌کند. اگر برای تشخیص وجود توازن در یک جامعه به معنای عدم تمایل افراد آن به یکی از کاندیدهای A یا B از مدلسازی سیستم با استفاده از تابع بولین بهره بگیریم، آنگاه تشخیص توازن در جامعه به مساله تشخیص میانگین تابع بولین تبدیل می‌شود که اندازه ورودی‌های تابع در اینحالت برابر با تعداد افراد جامعه است. بدیهی است که در این تابع نتیجه به تعامل همه‌ی مقادیر ورودی با یکدیگر بستگی دارد و نمی‌توان متغیر و یا زیر مجموعه‌ای از متغیرهای ورودی را یافت که در تعیین مقدار خروجی صرفنظر از آگاهی نسبت به سایر مقادیر موثر باشد.

با توجه به تعریف توازن و در نظر گرفتن این واقعیت که هر یک از ضرائب طیف فوریه یک تابع بولین متناظر با احتمال قرار گرفتن تابع در جهت متناظر با متغیرهاست، می‌توان نشان داد که  $E[f] = \bar{f}(\emptyset)$ . اگر به مفهوم نمایش تبدیل فوریه یک تابع بولین بصورت یک ترکیب خطی از پایه‌های متعامد در فضای برداری توجه کنیم با توجه به مفهوم هر یک از ضرائب و پایه‌ی برداری متناظر با هر کدام داریم  $E[f] = \langle f, 1 \rangle = \bar{f}(\emptyset)$ . بنابراین توازن در تابع به معنای صفر بودن جمله  $\bar{f}(\emptyset)$  در بسط فوریه آن می‌باشد.

### بحث و نتیجه گیری

دوگانگی رفتار محلی و عمومی بعنوان یکی از اساسی‌ترین عوامل ایجاد پیچیدگی در مسائل مختلف شناخته می‌شود. اگر به ساختار مولد پیچیدگی به عنوان مواجهه با پیچیدگی زمانی که بصورت نمایی با اندازه مساله رفتار می‌کند، یا پیچیدگی‌های زمانی با رشد بیشتر، توجه کنید بسادگی متوجه خواهید شد که آنچه مانع دستیابی به تصمیم کلی با استفاده از اطلاعات محلی و نمونه برداری‌های محلی می‌شود، عدم امکان تعمیم اطلاعات محلی است. به بیان دیگر اگر بخواهیم این پدیده را در چارچوب تئوری یادگیری بررسی کنیم، می‌توان گفت که در مسائل دشوار از روی مجموعه‌ی آموزشی نمی‌توان به یادگیری سودمندی در مورد کل سیستم به معنای کاهش خطا با در نظر گرفتن توزیع کلی، دست یافت [16].

به عنوان یک مثال ساده و گویا از عدم امکان تعمیم نتایج محلی به کلی در مسائل گستاخ می‌توان به مساله فروشنده دوره گرد پرداخت. برای اینکه بخواهیم شهر بعدی را با شروع از شهر A انتخاب کنیم، آنچه در اختیار ماست فاصله A تا همسایگان خودش می‌باشد. اما آنچه در نهایت مد نظر است، دور هامیلتونی است که از A شروع می‌شود و بدان خاتمه می‌پذیرد. کمینه بودن این دور در حالت کلی بطور ساده‌ای به یک مفهوم محلی تبدیل نمی‌شود و این مساله موجب می‌شود تا کل فضای حالات برای رسیدن به بهترین پاسخ جستجو شود. فضای حالتی که بطور نمایی با تعداد شهرهای موجود در گراف بزرگ می‌شود [11].

در سایر مسائل دشوار مانند K-SAT برای  $(K \geq 3)$  نیز همین دوگانگی اطلاعات محلی و اطلاعات عمومی دیده می‌شود. برای ارضا فرمول K-SAT باید دنبال واگذاریهایی باشیم که یک Clause را ارضاء می‌کنند در حالیکه تعامل و واکنش Clause ها با یکدیگر است که بسادگی قابل ردیابی نمی‌باشد و پیچیدگی مساله را از حالت چند جمله‌ای دور و به حالت نمایی نزدیک می‌کند.

در مساله بررسی توازن در یک جامعه در خصوص یک ایده و یا دو کاندید مختلف، طیف فوریه بسادگی می‌تواند توازن را در یک جمله نشان دهد. این بدان معنی است که این طیف حاوی اطلاعات کافی برای قضاوت در مورد رفتار عمومی این تابع می‌باشد. سایر ضرائب بسط فوریه نیز اطلاعات مهمی را در خود ذخیره نموده‌اند که البته تفسیر آن با توجه به نوع توازن مورد نظر به روشنی تصویر ارائه شده در اینجا نیست. آنچه باقی می‌ماند بررسی این نکته است که آیا می‌توان با ارائه‌ی الگوریتمهای مناسب برای محاسبه جزئی و نه کلی بسط فوریه و دسترسی اختصاصی به جمله  $\bar{f}(\emptyset)$  هزینه رسیدن به پاسخ را کاهش داد؟ بنابراین این دشواری رسیدن به اطلاعات کلی از نمونه‌های محلی این بار خود را در محاسبه‌ی کارآمد طیف فوریه تابع متناظر نشان خواهد داد.

## منابع و مراجع

- [1] Falkenberg, B., Mprison, M. (2015). "Why More is Different?." Springer.
- [2] Foote, R. (2007) "Mathematics and Complex Systems." Science. Vol. 318, No. 5849, PP. 410-412.
- [3] Thurner, S., Klimek, P., Hanel, R. (2018) "Introduction to the Theory of Complex Systems." Oxford University Press.
- [4] Wolfram, S. (2002). "A New Kind of Science." Wolfram Media.
- [5] Gallavotti, G., Reiter, W.L., Yngvason, J. (2007). "Boltzmann's Legacy." European Mathematical Society.
- [6] Tao, T. (2008). "Structure and Randomness." American Mathematical Society.
- [7] Copeland, B. J., Posy, C. J., Shagrir, O. (2013). "Computability: Turing, Godel, Church and Beyond." MIT Press.
- [8] Kari, J. J., Rozenberg, G., Back, T., Kok, J. N. (Eds.) (2012). "Handbook of Natural Computing." Springer.
- [9] Brandt, F., Conitzer, V., Endriss, U., Lang, J., Procaccia, A. D. (2016). "Handbook of Computational Social Choice." Cambridge University Press.
- [10] Birrell, E., Pass, R. (2011). "Approximately Strategy-Proof Voting." Proceeding of the 22nd International Joint Conference on Artificial Intelligence. July. Barcelona. Spain.
- [11] Arora, S., Barak, B. (2009). "Computational Complexity: A Modern Approach." Cambridge University Press.
- [12] Stays, j. (2012). "Boolean Function Complexity: Advances and Frontiers." Springer.
- [13] Capcarrere, M. (2002). "Cellular Automata and Other Cellular Systems: Design & Evolution." Phd Thesis. ETH.
- [14] Boccaro, N. (2010). "Modeling Complex Systems." 2nd Edition. Springer.
- [15] Land, M. et al, (1995). "No Perfect Two-State Cellular Automata for Density Classification Task Exists" Physical Review Letters. Vol. 74, PP. 5148-5150.
- [16] Mohri, M., Rostamizadeh, A., Talwalkar, A. (2018). "Foundations of Machine Learning." Second edition. MIT Press.