

بِسْمِ تَعَالَى

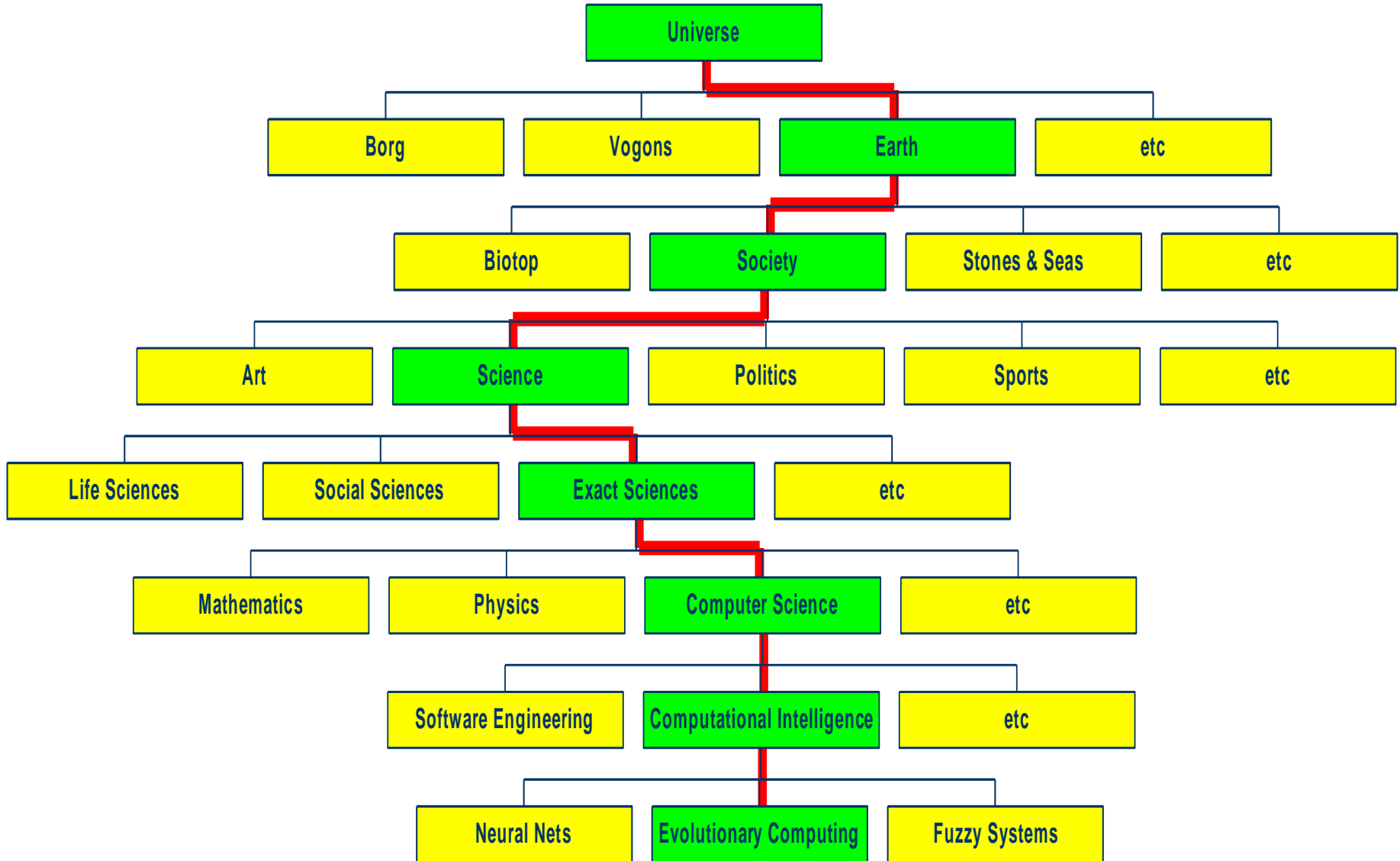


فصل اول

مقدمه و مروری بر پردازش تکاملی



- EC بخشی از علوم کامپیوتر می باشد (و نه علوم زیستی)
- EC نوعی از محاسبات می باشد که از فرآیند تکامل طبیعی الهام می گیرد.
- EC می تواند در تحقیقات بیولوژیکی بکار گرفته شود.
- یکی از روش های حل مسائل بهینه سازی است.





EVOLUTION

(تکامل)

Environment (محیط)

Individual (فرد)

Fitness (برازندگی)

PROBLEM SOLVING

(حل مسئله با سعی و خطا)

Problem (مسئله)

Candidate Solution (راه حل کاندید)

Quality (کیفیت)

Fitness → chances for survival and reproduction

شانس برای بقاء و تکثیر → برازندگی

Quality → chance for seeding new solutions

شانس برای ایجاد راه حل های جدید → کیفیت



□ همواره طبیعت به عنوان منبع الهام برای مهندسين و دانشمندان بکار رفته است.

□ بهترین حل کننده های مسائل شناخته شده در طبیعت

– **مغز (انسان):** که ”چرخ، شهر نیویورک، جنگ و ...” را ایجاد کرده است

– **مکانیزم تکامل:** که مغز انسان را ایجاد نموده است

پاسخ ۱: neurocomputing

پاسخ ۲: پردازش تکاملی

□ توسعه، تحلیل و اعمال روش های **حل مسأله** (الگوریتم ها) یک **موضوع مرکزی** در ریاضیات و علوم

کامپیوتری می باشد

□ **زمان** برای تحلیل دقیق و کامل مسأله کاهش می یابد

□ **پیچیدگی** مسائلی که باید حل شوند افزایش می یابد

□ نتیجه :

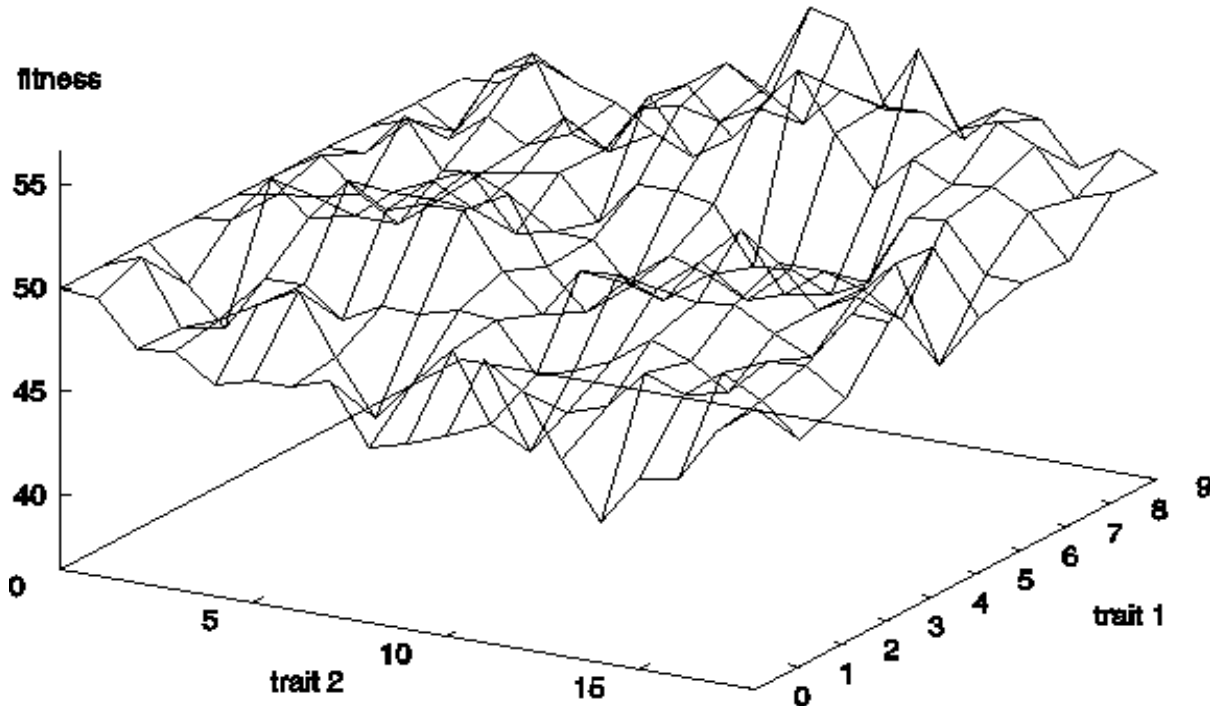
– نیاز به یک **تکنولوژی قوی برای حل مسأله**



سطح تطبیق پذیر (Adaptive surface)



- می توان یک جمعیت با n صفت مختلف را در یک فضای $n+1$ بعدی (سطح) تصور کرد که در آن ارتفاع متناظر با برازندگی می باشد.
- هر فرد مختلف (فنوتایپ) در جمعیت، بیانگر یک نقطه روی این سطح می باشد.
- بنابراین جمعیت به صورت "ابری" از نقاط می باشد که در طول زمان همین طور که تکامل می یابد بر روی این سطح حرکت می کند - سازگاری (adaptation)





□ یک جمعیت را می توان به صورت مجموعه ای از نقاط بر روی این سطح ترسیم نمود

□ هر نقطه معرف یک فرد می باشد که بیانگر یک ترکیب ممکن از صفات می باشد

□ بنابراین تکامل، فرآیند پیشرفت های تدریجی جمعیت به سمت نواحی مرتفع می باشد

□ بهینه محلی: نقاطی بر روی سطح که از همه نقاط همسایه بهترند (ارتفاع بیشتری دارند)

□ بهینه سراسری: مرتفع ترین نقطه بر روی سطح

□ مسأله ای که در آن تنها یک نقطه (راه حل) وجود دارد که از تمام همسایگانش بهتر است (unimodal)

□ مسائلی که در آنها چندین نقطه وجود دارند که از تمامی همسایگانشان بهترند (Multimodal)

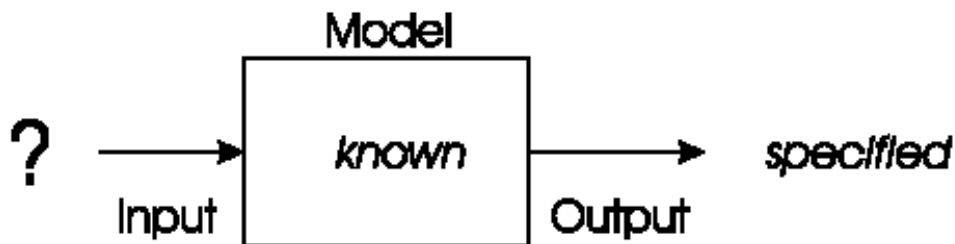
□ انتخاب، جمعیت را به سمت بالای سطح هل می دهد

□ تغییرات تصادفی در توزیع ویژگی ها می تواند باعث شود که جمعیت به سمت پایین حرکت کند و بنا بر

این از بهینه های محلی فرار کند.



- بهینه سازی یک فعالیت مهم و تعیین کننده در طراحی ساختاری است. طراحان زمانی قادر خواهند بود طرحهای بهتری تولید کنند که بتوانند با روشهای بهینه سازی در صرف زمان و هزینه طراحی صرفه جویی نمایند.
 - بسیاری از مسایل بهینه سازی در مهندسی، طبیعتاً پیچیده تر و مشکل تر از آن هستند که با روشهای مرسوم بهینه سازی نظیر روش برنامه ریزی ریاضی و نظایر آن قابل حل باشند.
 - دسته مهمی از مسایل بهینه سازی که کاربرد فراوانی دارند، بهینه سازی ترکیبی می باشند که هدف در آنها جستجو برای یافتن نقطه بهینه توابع با متغیرهای گسسته می باشد.
 - با توجه به مشکلات مربوط به روش شمارش کامل، همواره بر ایجاد روش های مؤثرتر و کارا تر تأکید شده است
 - مدلی از سیستم خود داریم و به دنبال ورودی هایی هستیم که به ما یک پاسخ مشخص شده می دهند
- مثال : جداول زمانی برای دانشگاه یا بیمارستان





□ فضای جستجوی بسیار بزرگ می باشد .

□ جداول زمانی باید خوب باشند .

□ ” خوب “ بوسیله تعداد معیارهای رقابت کننده تعریف می شود:

– دانشجویان ترجیح می دهند که در یک روز بیش از ۲ کلاس نداشته باشند

– اساتید میل دارند که برای انجام تحقیقات بیشتر روزهایشان آزاد باشد

– مدیریت دانشگاه می خواهد از فضای موجود حداکثر استفاده را انجام دهد و یا جابجایی ها میان ساختمان های مختلف را کاهش دهد.

• جداول زمانی باید امکان پذیر باشند

– یک دانشجو نمی تواند در یک زمان در دو کلاس حضور داشته باشد

– در یک کلاس نمی توان به طور همزمان دو درس را ارائه نمود

• قسمت بسیار بزرگی از فضای جستجو امکان پذیر نمی باشد



هدف از بهینه سازی یافتن بهترین جواب قابل قبول، با توجه به محدودیتها و نیازهای مسأله است

دسته بندی روشها و الگوریتم های بهینه سازی:

□ الگوریتمهای دقیق (Exact)

الگوریتمهای دقیق، قادر به یافتن جواب بهینه به صورت دقیق هستند، اما در مورد مسائل

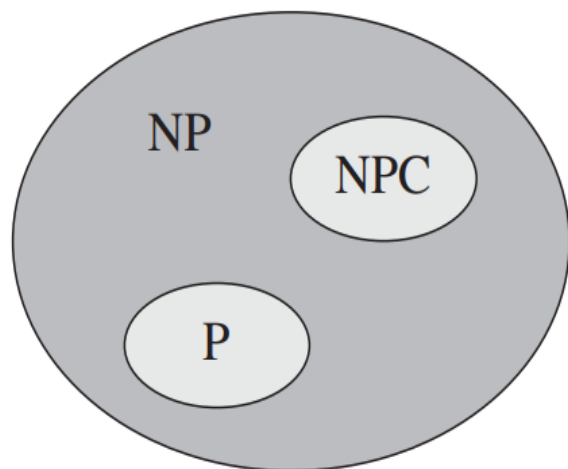
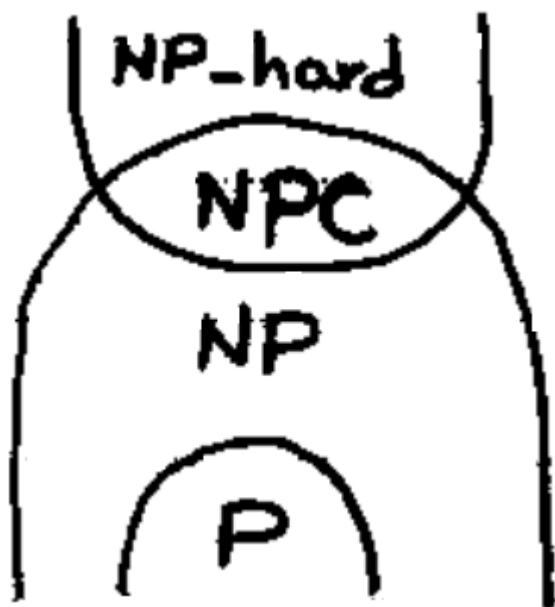
بهینه سازی سخت، کارایی کافی ندارند و زمان اجرای آنها متناسب با ابعاد مسائل به صورت

نمایی افزایش می یابد.

□ الگوریتمهای تقریبی (Approximate)

الگوریتمهای تقریبی قادر به یافتن جوابهای خوب و نزدیک به بهینه در زمان حل کوتاه برای

مسائل بهینه سازی سخت هستند.



نظریه پیچیدگی محاسباتی (Computational Complexity):

- کلاس P (Polynomial)
- کلاس NP (Nondeterministic Polynomial time)
- کلاس NPC (NP-Complete)
- کلاس NP-Hard

روش های مختلف الگوریتم نویسی :

- برنامه نویسی پویا
- روش حریمانه در طراحی الگوریتم
- راهبرد عقبگرد
- راهبرد شاخه و حد



برنامه نویسی پویا و مسائل بهینه سازی

- ارائه یک ویژگی بازگشتی که حل بهینه ی نمونه ای از مسئله را به دست می دهد.
 - محاسبه مقدار حل بهینه به شیوه ی جزء به کل.
 - بنا کردن یک حل نمونه به شیوه ی جزء به کل.
- هر مسئله بهینه سازی را نمی توان با استفاده از برنامه نویسی پویا حل کرد چرا که باید اصل بهینگی در مسئله صدق کند. اصل بهینگی در یک مسئله صدق می کند اگر یک حل بهینه برای نمونه ای از مسئله ، همواره حاوی حل بهینه برای همه ی زیر نمونه ها باشد



روش حریمانه در طراحی الگوریتم :

□ الگوریتم حریمانه ، به ترتیب عناصر را گرفته ، هر بار آن عنصری را که طبق ملاکی معین ”بهترین“ به نظر می رسد، بدون توجه به انتخاب هایی که قبلا انجام داده یا در آینده انجام خواهد داد، بر می دارد.

□ الگوریتم حریمانه ، همانند برنامه نویسی پویا غالبا برای حل مسائل بهینه سازی به کار می روند، ولی روش حریمانه صراحت بیشتری دارد.

□ در روش حریمانه ، تقسیم به نمونه های کوچک تر صورت نمی پذیرد.

□ الگوریتم حریمانه با انجام یک سری انتخاب، که هر یک در لحظه ای خاص ،بهترین به نظر می رسد عمل می کند، یعنی انتخاب در جای خود بهینه است.امید این است که یک حل بهینه سرتاسری یافت شود، ولی همواره چنین نیست.

□ برای یک الگوریتم مفروض باید تعیین کرد که آیا حل همواره بهینه است یا خیر.



راهبرد عقبگرد:

- از تکنیک عقبگرد برای حل مسائلی استفاده می شود که در آن ها دنباله ای از اشیاء از یک مجموعه مشخص انتخاب می شود، به طوری که این دنباله ، ملاکی را در بر می گیرد.
- یک مثال کلاسیک از عقبگرد، مسئله n وزیر است. هدف از مسئله n وزیر ، چیدن n مهره وزیر در یک صفحه شطرنج است ، به طوری که هیچ دو وزیری یکدیگر را گارد ندهند. یعنی هیچ دو مهره ای نباید در یک سطر، ستون یا قطر یکسان باشند.
- عقبگرد حالت اصلاح شده ی جست و جوی عمقی یک درخت است.
- الگوریتم عقبگرد همانند جست و جوی عمقی است، با این تفاوت که فرزندان یک گره فقط هنگامی ملاقات می شوند که گره امید بخش باشد و در آن گره حلی وجود نداشته باشد.



راهبرد شاخه و حد:

- راهبرد شاخه و حد از آن لحاظ به عقبگرد شباهت دارد که در آن، برای حل مسئله از درخت فضای حالت استفاده می شود.
- تفاوت این روش با عقبگرد، اولاً ما را به پیمایش خاصی از درخت محدود نمی کند و ثانیاً فقط برای مسائل بهینه سازی به کار می رود.
- الگوریتم شاخه و حد، در هر گره عددی را (حدی) را محاسبه می کند تا تعیین شود که آیا این گره امید بخش هست یا خیر.
- اگر آن حد بهتر از مقدار بهترین حلی که تاکنون یافته شده، نباشد، گره غیر امید بخش است. در غیر این صورت، امید بخش است.



دسته بندی الگوریتم های تقریبی:

□ الگوریتم های ابتکاری (Heuristic)

دو مشکل اصلی الگوریتم های ابتکاری، گیر افتادن آنها در نقاط بهینه محلی (Local optimum trap) و همگرایی زودرس به این نقاط است.

□ فراابتکاری (Meta-heuristic)

الگوریتم های فراابتکاری برای حل مشکلات الگوریتم های ابتکاری ارائه شده اند. در واقع الگوریتم های فراابتکاری، یکی از انواع الگوریتم های بهینه سازی تقریبی هستند که دارای راهکارهای برون رفت از نقاط بهینه محلی هستند و قابلیت کاربرد در طیف گسترده ای از مسائل را دارند. رده های گوناگونی از این نوع الگوریتم در دهه های اخیر توسعه یافته است.



□ الگوریتم های فرا ابتکاری به عنوان هوشمندانه ترین روش های جستجو، از یک مکاشفه طبیعی در

عملیات پیمایشی خود در فضای نامنظم مسئله بهره می-برند.

□ مهم ترین دسته الگوریتم های جستجو، الگوریتم های فرا ابتکاری زیستی هستند.

□ دسته بندی الگوریتم های فرا ابتکاری زیستی :

□ الگوریتم های تکاملی

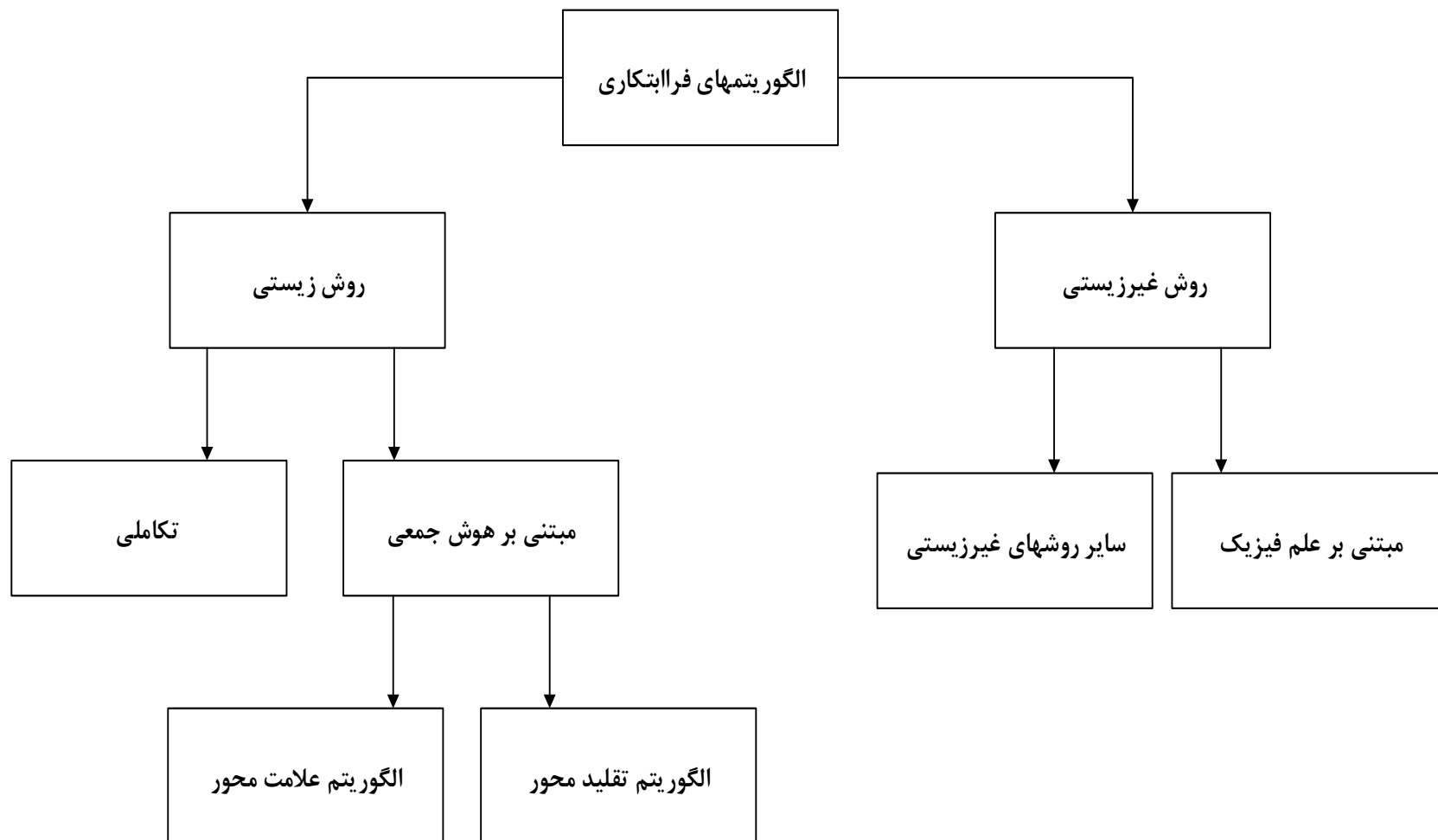
ایده اصلی روش-های فرا ابتکاری تکاملی که سرمنشأ خلق بسیاری از روش-های زیستی

هستند، مبتنی بر نظریه تکاملی داروین است (الگوریتم ژنتیک).

□ مبتنی بر هوش جمعی

-الگوریتم های تقلید محور (الگوریتم تراکم ذرات)

-الگوریتم های علامت محور (الگوریتم مورچه)



معیارهای طبقه‌بندی الگوریتم‌های فراابتکاری :

□ **مبتنی بر یک جواب و مبتنی بر جمعیت:** الگوریتم‌های مبتنی بر یک جواب در حین فرایند جستجو یک جواب را در نظر گرفته و تغییر می‌دهند، درحالی‌که الگوریتم‌های مبتنی بر جمعیت در حین جستجو، یک جمعیت از جواب‌ها را در نظر می‌گیرند.

□ **زیستی و غیرزیستی:** بسیاری از الگوریتم‌های فراابتکاری از طبیعت الهام گرفته شده‌اند و به‌عبارت‌دیگر زیستی هستند. در این میان برخی از الگوریتم‌های فراابتکاری نیز از طبیعت الهام گرفته نشده‌اند.

□ **با حافظه و بدون حافظه:** برخی از الگوریتم‌های فراابتکاری فاقد حافظه می‌باشند، به این معنا که، این نوع الگوریتم‌ها از اطلاعات به‌دست‌آمده در حین جستجو استفاده نمی‌کنند (به طور مثال **تبرید شبیه‌سازی شده**). این در حالی است که در برخی از الگوریتم‌های فراابتکاری نظیر جستجوی ممنوعه از حافظه استفاده می‌شود. این حافظه اطلاعات به‌دست‌آمده در حین جستجو را در خود ذخیره می‌کند.

□ **قطعی و احتمالی:** یک الگوریتم فراابتکاری قطعی نظیر جستجوی ممنوعه، مسئله را با استفاده از تصمیمات قطعی حل می‌کند. اما در الگوریتم‌های فراابتکاری احتمالی نظیر **تبرید شبیه‌سازی** شده، یک سری قوانین احتمالی در حین جستجو مورد استفاده قرار می‌گیرد.



مسئله ۱: مسئله n وزیر

هدف از مسئله n وزیر، چیدن n مسئله: مهره وزیر در یک صفحه شطرنج است، به طوری که هیچ دو وزیری یکدیگر را گارد ندهند. یعنی هیچ دو مهره ای نباید در یک سطر، ستون یا قطر یکسان باشند.

مسئله ۲: فروشنده دوره گرد

هدف از این مسئله یافتن کوتاهترین مسیر در یک گراف جهت دار با شروع از یک راس مفروض است، مشروط بر آن که هر راس فقط یک بار ملاقات شود. چنین مسیری را یک تور می گویند



مسئله ۳: کوله پشتی صفر و یک

در این مسئله مجموعه ای از قطعات داریم که هر یک دارای وزن و ارزش معین است. اوزان و ارزش ها اعداد مثبتی هستند.

دزدی در نظر دارد قطعاتی که می دزدد درون یک کوله پشتی قرار دهد و اگر وزن کل قطعات قرار داده شده در آن کوله پشتی از یک عدد صحیح مثبت W فراتر رود، کوله پشتی پاره می شود.

مسئله ۴: زمان بندی با مهلت معین

مسئله: تعیین زمان بندی با سود کل بیشینه، با این فرض که هر کاری دارای سود است و فقط وقتی قابل حصول است که آن کار در مهلت مقررش انجام شود.



مسئله ۵: رنگ آمیزی گراف

مسئله رنگ آمیزی m ، عبارت از یافتن همه ی راه های ممکن برای رنگ آمیزی یک گراف بدون جهت، با استفاده از حداکثر m رنگ متفاوت است، به طوری که هیچ دو راس مجاوری هم رنگ نباشند.