

طبقه بندی الگوریتم های ژنتیکی برای حل مساله JSP و مقایسه کارائی آنها

نویسنده دوم	نویسنده اول
نسیم همایونی	کمال کیانی
دانشگاه آزاد اسلامی واحد زنجان	دانشگاه آزاد اسلامی واحد زنجان
nassim20021@yahoo.com	Kamal_kiani_81@yahoo.com

چکیده

الگوریتم های ژنتیکی برای حل مسائل Nonlinear Dynamic Neural Network ها ، Np-Hard Strategy Planning , System SCHEDULING ... به کار می روند. از مهمترین موارد استفاده ای GA در حل مسائل اعمال آن بر مساله JSP می باشد. NP- Hard JSP (JOB SHOP) از سری مسائل زمان بندی می باشد که در صنعت کاربرد بسیاری دارد چرا که برسی نحوه توزیع کار ها بین ماشین های انجام دهنده ای آن ها می پردازد ، به طوری که این کارها در کمترین زمان ممکن انجام شوند. از طرفی بررسی مساله JSP می تواند به عنوان مدلی برای حل سایر مسائل TSP از قبیل Np-Hard استفاده شود.

کلمات کلیدی: *representation , offspring , fitness function , initial population , GA*

مقدمه

تاکنون روش های بسیاری برای حل مساله JSP ارائه شده روش هایی مانند [calier ۸۹] , branch and bound [van larrhoven ۹۲] , simulated annealing[adams ۸۹] ... از آنجا که این متدها نیاز به زمان محاسباتی قابل توجه و یا محاسبات ریاضی پیچیده ای دارند استفاده از الگوریتم های ژنتیکی برای حل مساله JSP در طی دو دهه ای گذشته توسط [Davis ۸۵] , [Leipins ۸۷] , [Davis ۸۹] , [Cleveland ۸۹] , [Nakano ۹۱] , [Yamada ۹۲] ... به صورت موفقیت آمیزی آغاز گردید و تا کنون نیز ادامه دارد [۲]. در این مقاله به دسته بندی الگوریتم های ژنتیکی اعمال شده برای حل مساله JSP پرداخته وسپس به شرح و مقایسه ای بهترین نتایج حاصل از اعمال این الگوریتم ها می پردازیم.

Genetic Algorithm .۱

بر گرفته از نظریه تکاملی Darwin می باشد بر اساس این نظریه مسائل توسط یک روند تکاملی حل می شوند که نتیجه آن رسیدن به بهترین جواب ممکن است محاسبات تکاملی در دهه ۱۹۶۰ توسط Rosenberg معرفی شد . بعد ها نظریه این دانشمند توسط سایر محققان توسعه یافت تا اینکه Jon Holland در سال ۱۹۷۵ Genetic Algorithm را به عالم علم شناساند [۵] .

مراحل استاندارد GA

۱. , Binary representation : کد کردن جواب مسئله در یک کروموزم مانند representation های استاندارد
۲. initial population : تولید فضای حالت اولیه شامل N کروموزم مختلف که به صورت تصادفی انتخاب شده اند.
۳. Fitness Function : اعمال تابعی برای محاسبه مطلوبیت کروموزم های موجود در فضای حالت
۴. new generation : تولید نسل جدید شامل ۳ مرحله ی زیر می باشد:
- selection : انتخاب دو کروموزم از فضای حالت به عنوان parent ماندروشهای انتخاب
- ... , Roulette Wheel

- crossover : عملگری است که بر روی parent های انتخاب شده اعمال شده منجر به ایجاد offspring می شود مانند روش های استاندارد Uniform , ۲-Point ,Single point

- mutation : تغییر دادن offspring ایجاد شده و تولید یک کروموزم جدید

۵. fitness function test: اعمال fitness function بر روی کروموزم جدید جهت سنجش میزان مطلوبیت آن ، در صورتی که کروموزم جدید مطلوب بود اجرای الگوریتم متوقف می شود و در غیر این صورت این کروموزم به فضای حالت افزوده شده اجرای الگوریتم از مرحله ی ۴ ادامه می یابد.

۲. فاکتور های مهمی که در نتیجه نهایی GA موثرند

- اولین فاکتور مهم انتخاب یک representation مناسب برای مساله می باشد به طوریکه کمترین خطای در تغییرات تصادفی داشته باشد و خطاهای حیاتی برای مساله تولید نکند .

- دومین فاکتور مهم تعریف صحیح fitness function است به طوریکه معیاری دقیق برای انتخاب بهترین جواب را ارائه نماید اگر این تابع درست تعریف نشود ممکن است الگوریتم موفق به یافتن جواب صحیح برای مساله نشود.

- فاکتور مهم بعدی در GA انتخاب اندازه ی initial population , نرخ استفاده از عملگر های mutation و crossover می باشد همچنین نوع وقدرت selection نیز در انتخاب کروموزم های بهتر موثر است اگر initial population کوچک انتخاب شده باشد ممکن است جواب های زیادی از مسئله را در بر نگیرد و در صورت بزرگ انتخاب کردن اندازه ی initial population قدرت عملیات selection کاهش خواهد یافت.

- یکی دیگر از فاکتورهای مهمی که باید مد نظر قرار گیرد جلوگیری از به وجود آمدن همگرایی زود رس است چرا که همگرایی زود رس سبب رسیدن به یک جواب نسبی می شود.(همگرایی زود رس زمانی به وجود می آید که کروموزم انتخابی به عنوان parent مطلوبیت بالاتری نسبت به کروموزم هایی که در عمل crossover با آن ها شرکت میکند داشته باشد).

۳. دسته بندی GA

GA های کلاسیک از رشته ای باینری برای بیان کردن راه حل مسئله استفاده می کردند این نوع representation برای مسائلی از قبیل TSP و JSP مناسب نبود به این علت که یک راه حل مستقیم و موثر برای نگاشت جواب های ممکن به صورت یک رشته ای باینری وجود ندارد لذا representation های جدیدی ارائه شدند که خود به دو دسته indirect و direct تقسیم می شوند در روش direct جواب مسئله در یک ساختار ترتیبی تحت عنوان کروموزم به صورتی که نشان دهنده ترتیب انجام oprestion ها توسط ماشین نمی باشد ولی در روش direct ساختار ترتیبی (representation) ارائه شده عیناً نشان دهنده ترتیب انجام operation ها توسط ماشین موجود است [۳].

۴. دسته بندی مسائل JSP

مسائل JSP به دو دسته ای عمده تقسیم می شوند: ۱: Classical JSP : در اینگونه مسائل m ماشین یکسان و n کار (job) داریم و باید به دنبال راهی باشیم که بهینه ترین حالت از توزیع کارها بین ماشین ها را نتیجه دهد.

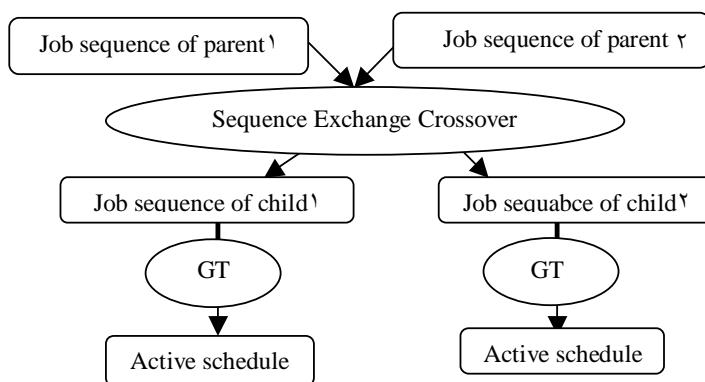
۲: Flexible JSP : کار (job) مستقل از هم داریم که هر job دنباله ای از m ماشین operation هاست .

مختلف نیز برای انجام operation ها وجود دارد که هر ماشین operation های نسبت داده شده به خود را یکی پس از دیگری بدون هیچ وقفه ای انجام می دهد برای انجام هر operation با توجه به ماشین انجام دهنده آن یک زمان خاص برای اجرا وجود دارد که در جدول زمانی آورده می شود. FJSP خود به دو دسته ای Partial و Total و

تقسیم می شود . در مسائل (Total Fjsp (T-Fjsp) هر ماشین توان انجام تمام operation ها را دارد ولی در مسائل (Partial Fjsp (P-Fjsp) هر operation می تواند توسط زیر مجموعه غیر تهی از ماشین ها می موجود انجام شود [۱۰].

۵. کاربرد متدهای GT در حل مساله JSP

از انجاکه ممکن است offspring های تولید شده توسط crossover مطلوب نباشند مجموعه الگوریتم های GT روی آن ها اعمال شده تا آن ها را اصلاح نمایند ، با توجه به ایده ای این متدهای crossover ارائه شده است اولین عملگر SXX نام دارد که توسط Kobayashi در سال ۱۹۹۵ معرفی شد(SXX: در دو کروموزم زیر مجموعه هایی از job ها قابل تعویض هستند که شامل مجموعه job های یکسان باشند SXX این زیر مجموعه قابل تعویض را بین دو کروموزم عوض می کند تا دو offspring جدید به وجود آید). الگوریتم پیشنهادی وی GA/GT نام دارد [۲] .



روند الگوریتم initial population .۱.GA/GT ایجاد شده در این الگوریتم شامل Active job sequence می باشد که توسط متدها GT به وجود آمده اند .۲.دو کروموزم تصادفی به عنوان parent انتخاب می شوند و سپس عملگر SXX بر روی آنها اعمال می شود که نتیجه ای آن به وجود آمدن offspring جدید می باشد .۳.در صورت نیاز offspring های جدید توسط متدها GT اصلاح می شوند .۴.از مجموعه ای والدین و فرزندان دو کروموزمی که بیشترین fitness را دارند انتخاب شده و به عنوان parent جدید مد نظر قرار می گیرند.

دومین عملگر THX نام دارد که توسط Chang lin در سال ۱۹۹۶ معرفی شد این عملگر نقطه ای را به تصادف در هر یک از دو کروموزم parent انتخاب می کند ولی بر خلاف crossover استاندارد مقادیر قسمت های انتخاب شده را عیناً تعویض نمی نماید بلکه مانند الگوریتم GA از فسمت های انتخاب شده برای تغییر مقادیر آنها استفاده می نماید.[۳]

T-FJSP .۶

در سال ۱۹۹۸ Mesghuni ای تحت عنوان parallel machine representation برای حل این دسته از مسائل ارائه داد[۴] ، همین محقق در سال ۲۰۰۴ برای بهبود GA اعمال شده بر روی T-FJSP یک representation جدید تحت عنوان parallel job معرفی کرد که در ادامه به بررسی هر یک می پردازیم [۹].

Parallel Machine Representation(۱-۵) : در این representation کروموزم بیانگر مجموعه ماشین هایی است که به صورت موازی با هم کار می کنند که هر ماشین خود مجموعه ای از operation های نسبت داده شده به آن است در این روش crossover به این صورت انجام می شود که : دو {M_۱,p_۱} و {M_۲,p_۲} parent به صورت تصادفی انتخاب می کنیم operation های مربوط به M_۱ از p_۱ و M_۳ از p_۲ offspring_۱ را در قرار می دهیم (به همین ترتیب برای p_۲ و offspring_۲) سپس operation های غیر تکراری سایر ماشین های p_۲ را در offspring_۱ کپی می کنیم (به همین ترتیب سایر ماشین های p_۱ با offspring_۲)

M _۱	(۱,۱,۰)	(۱,۲,۱)	
M _۲	(۲,۲,۲)	(۱,۳,۱)	(۳,۱,۱۵)
M _۳	(۲,۱,۱)	(۳,۲,۱۰)	(۲,۳,۱۵)

برای parallel machine assigned mutation یک عملگر به نام Mutation به این انتخاب کرده. این عملگر به این ترتیب عمل میکند که یک operation و یک کروموزم به صورت تصادفی انتخاب میکند و operation انتخاب شده رادر صورت امکان به یک ماشین دیگر در همان ستون نسبت می دهد. Fitness function (جهت محاسبه زمان کل اجرای همه job ها توسط ماشین ها) به این ترتیب محاسبه میشود که زمان شروع آخرین operation هر ماشین و زمان لازم جهت اجرای آن با هم جمع میشوند ماکریم زمان بدست آمده، نشان دهنده زمان کل لازم برای اتمام همه operation ها میباشد.

نتایج محاسباتی: در حالتی که ده job و ده ماشین متفاوت برای انجام کارها داریم Parallel machine در سه حالت مختلف از نظر تشکیل initial population آزمایش شده است.

حالت اول : توسط متدهای ۵۰ Constraint Logic Programming متفاوت برای تشکیل initial population به وجود میایند. بهترین زمان کل بدست آمده در این روش پس از اعمال GA بعد از ۶۰ نسل برابر ۲۲ واحد زمانی بوده است. حالت دوم : توسط متدهای temporal decomposition initial population به وجود آید. به این ترتیب که یک کروموزم توسط این متدهای تولید میشود و سپس با استفاده از عملگر mutation فضای

حالت به ۵۰ کروموزم گسترش می‌یابد. بهترین زمان بدست آمده در این حالت بعد از ۶۰ نسل ۱۳ واحد زمانی بوده است. حالت سوم: از سه متاد برای ایجاد initial population استفاده شده است. متاد SPT ده کروموزم، متاد LPT ده کروموزم و Temporal decomposition نیز ۲۰ کروموزم. در این حالت بهترین زمان بدست آمده بعد از ۶۰ نسل، ۹ واحد زمانی میباشد. مشاهده میشود هنگامی که چندین متاد متفاوت برای ایجاد initial population به کار میروند نتیجه نهایی بهتری حاصل میشود.

۵-۲ parallel job representation: این همانند direct machine representation است. با این تفاوت که مشکلاتی از قبیل تولید جواب‌های غیر مجاز بعد از اعمال crossover را بر طرف نموده است. همچنین در این روش میتوانیم به صورت کاملاً تصادفی کروموزم‌های initial population را به وجود آوریم. از طرفی اعمال عملگر‌های GA روی این representation بسیار ساده‌تر است. در parallel job کروموزم حاوی جواب مساله توسط یک ماتریس نمایش داده میشود. در این ماتریس هر ردیف بیان گر مجموعه operation‌های یک job است و هر عنصر در این ردیف نشان دهنده ماشین انجام دهنده آن operation و زمان شروع آن می‌باشد.

Job 1	(M _{1,0})	(M _{1,1})	(M _{4,4})
Job 2	(M _{4,0})	(M _{5,3})	(M _{2,6})
Job 3	(M _{5,0})	(M _{3,2})	

عملگر Crossover در parallel job تحت عنوان Row Crossover همانند عملگر Crossover در parallel machine عمل میکند. علاوه بر آن نوع دیگری از Column Crossover به نام Crossover نیز بر روی آن قابل اجرا است. عملگر mutation نیز در این نوع از representation به این صورت عمل میکند که یک کروموزم و یک operation را انتخاب نموده و برای آن operation ماشین دیگری که زمان اجرای کمتری دارد نسبت میدهد. لازم به ذکر است که انجام عمل parallel job mutation در این روی fitness function در این روش به این صورت محاسبه می‌شود که زمان شروع آخرین غیر مجاز انجام میشود. fitness function هر job را با زمان لازم برای اجرای آن جمع میکنیم و سپس ماکریم مقدار بدست آمده را به عنوان fitness آن کروموزم در نظر میگیریم.

نتایج محاسباتی: در حالتی که ده job و ده ماشین متفاوت برای انجام کارها داریم با در نظر گرفتن ساختار parallel job و اعمال GA بر روی آن بعد از ۱۰ اجرای جداگانه بهترین fitness برابر با ۷ واحد زمانی بوده است. لازم به ذکر است که این نتیجه پس از ۹۷۰ نسل جدید حاصل شده است. این در صورتی است که بهترین نتیجه بدست آمده از parallel machine بعد از ۱۰ اجرای جداگانه و ۱۸۵۳ نسل برابر با ۷ واحد زمانی بوده است.

P-FJSP .۷

تا سال ۲۰۰۴ بهترین نتیجه گزارش شده از حل P-FGSP مربوط به مقاله I. kacem Kacem می‌باشد. اظهار داشت که P-FGSP مساله را با افزایش زمان محاسباتی و گسترش فضای حالت، پیچیده تر خواهد نمود. ارائه شده توسط وی assignment table در این عدد ۱ در جدول نشان دهنده Representation ماشین مربوط به operation میباشد. عمل Crossover در این نوع representation به این صورت انجام میشود که ردیف‌های یک job در دو parent ثابت نگاه داشته شده و ردیف‌های job‌های دیگر این دو parent با هم تعویض میشوند در این حالت با توجه به ساختار representation ارائه شده، کروموزم نیازی به بازسازی مجدد ندارد. Mutation نیز با تغییر ماشین مربوط به operation انتخاب شده انجام میشود [۸]

	M ₁	M ₂	M ₃
O ₁₁	1	0	0
O ₁₂	0	1	0
O ₁₃	0	1	--
O ₂₁	1	--	0
O ₂₂	0	0	1

۸. استفاده از ساختار های P-Fjsp و T-Fjsp برای کد کردن کروموزم

در سال ۲۰۰۴ متد GEANCE توسط N.B.HO معرفی شد که از محاسبات تکاملی برای حل هر دو نوع مسالهای F-JSP استفاده می کند و برای درست کردن جمعیت اولیه‌ی کروموزم‌ها از متد CDR بهره می برد [۱۰]. در ادامه به بررسی این متد می پردازیم.

(Composite Dispatching Rule) CDR الگوریتم

از CDR برای آماده سازی اولیه‌ی (initial population) GEANCE استفاده می شود این الگوریتم به ازای هر job صفی (ساختار این صف می تواند FIFO, LPT, SPT باشد) از operation های مربوط به آن را تشکیل داده سپس یک ترتیب تصادفی از job انتخاب کرده به مجموعه‌ی ماشین‌ها نسبت می دهد ماشین‌ها اولین operation در صف مربوطه را انتخاب و شروع به کار می کنند سپس با اتمام آن، بعدی از صف بیرون کشیده می شود. آنگاه مدت زمان لازم برای اجرای آن در هر ماشین توسط فرمول زیر محاسبه می گردد تا تعیین شود کدام ماشین بهترین حالت را برای انجام آن کار دارد.

Sum of (processing times of waiting list of machine m)+processing time of O_{MK} on machine M + remaining processing time on machine M

لازم به ذکر است ترتیب تصادفی انتخاب کار‌ها در نتیجه نهایی موثر است.

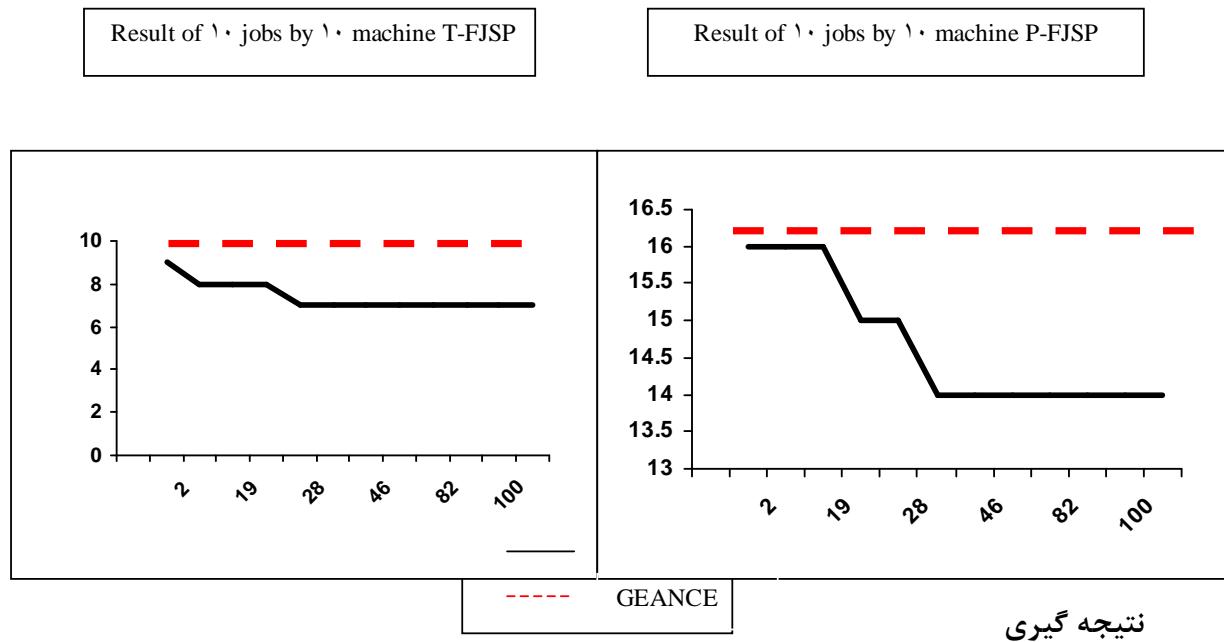
Representation : شامل دو قسمت می شود ۱- operation order part : نشان دهنده‌ی ترتیب قرار گرفتن operation ها می باشد . ۲- machine selection part : یک آرایه از مقادیر باینری که ماشین انتخاب شده برای انجام operation ها را مشخص می کند.

O ₁₁		O ₁₂			O ₁₃			O ₂₁			O ₂₂			
M ₁	M ₂	M ₁	M ₂	M ₃	M ₁	M ₂	M ₃	M ₁	M ₂	M ₃	M ₁	M ₂	M ₃	
0	1	0	0	1	1	0	0	1	0	1	1	0	1	0

Crossover : با توجه به ساختار کروموزم در این الگوریتم crossover باید به هر یک از این دو قسمت اعمال شود. برای استفاده از ۲-point crossover operation order crossover و machine selection crossover نیز به این صورت انجام می گیرد که دو عدد r₁, r₂ (r₁,r₂) است انتخاب شده مقادیر بین این دو قسمت در p₁ با مقادیر انتخاب شده به همین روش در p₂ عوض می شوند.

Mutation : نیز به دو قسمت کروموزم اعمال می شود ۱- operation order : دو عدد ۱۱ و ۱۲ به صورت تصادفی انتخاب می شوند مقادیر موجود در این بازه تغییر پیدا می کند ۲- machine selection : عملگر mutation تحت تاثیر OB-Space (انجام می گیرد). OB-Space شامل مجموعه ای از ماشین های موجود برای انجام operation و معیاری برای ایجادیک کروموزم کارتر در انجام عمل mutation است .) بعد از K نسل مقادیر Update , OB-Space می شوند.

نتایج محاسباتی: با اعمال الگوریتم GENECE برای حل مسئله ای با ۱۰ job و ۱۰ ماشین مختلف و با در نظر گرفتن شرایط مسئله به صورت T-Fjsp بهترین نتیجه ای به دست آمده ۷ واحد زمانی بعد از ۲۰ نسل جدید بود همچنین با اعمال این الگوریتم برای حل مسئله ای با ۱۰ job و ۷ ماشین مختلف و با در نظر گرفتن شرایط مسئله به صورت P - Fjsp بهترین نتیجه ای به دست آمده ۱۲ واحد زمانی بوده است و این در حالی است که Kacem با همین شرایط مسئله در ۱۵ واحد زمانی به نتیجه ای مطلوب رسید.



با توجه به اهمیت مساله Np-Hard (jsp مخصوصا) و تنوع متدهای ارائه شده برای حل آنها و به دست آوردن نتایج مختلف نیاز به یک طبقه بندی دسته مسائل jsp و مقایسه ای کارایی متدها برای سازماندهی این قبیل مسائل احساس می شد تا دید بهتر و جامعتری نسبت به این سری از مسائل Np-Hard برای کارهای آینده حاصل شود. ارائه ای متدهای جدید و representation های انعطاف پذیرتر برای حل مسائل P - Fjsp و T-Fjsp به عنوان انگیره ای جهت ادامه ای کار محققان می باشد

سپاسگزاری

در پایان از استاد عزیزمان جناب آقای مهندس امیری که مشوق و راهنمای ما در گردآوری و تهییه مطالب این مقاله بودند تقدیر و تشکر می نماییم.

Reference

- [1] Takeshi Yamada and Ryohei Nakano, “A Genetic Algorithm with Multi-Step Crossover for Job-Shop Scheduling Problems”, First IEE/IEEE International Conference on Genetic ALgorithms in Engineering Systems (GALESIA '95), 12-14 September-1995
- [2] Kobayashi, Isao Ono , M.Yamamura,. : “An Efficient Genetic Algorithm for Job Shop Scheduling Problems ”, Proc. of ICGA
- [3] Shyh-Chang Lin Erik D. Goodman William F. Punch, “Investigating Parallel Genetic Algorithms on Job Shop Scheduling Problems”, Genetic Algorithms Research and Applications Group Michigan State University-1996
- [4] K. Mesghouni, S. Hammadi, P. Borne, “On modeling GA for flexible job-shop scheduling problem,” 1998
- [5] Marec obito, “Genetic Algorithms” – 1998
- [6] H.Chen, J. Ihlow, and C. Lehmann, “A genetic algorithm for flexible JSP” Proc IEEE. International Conference on Robotics and Automation 1999.
- [7] I.Kacem, S. Hammadi, and P. Borne, “Approach by localization and multiobjective evolutionary optimization for flexible job-shop scheduling problems,” IEEE Transactions on Systems, Man and Cybernetics, vol. 22(1), 2002.
- [8] I. Kacem., S. Hammadi, P. Borne, “Pareto-optimality approach for flexible job-shop scheduling problems: hybridization of evolutionary algorithms and fuzzy logic,“ Mathematics and Computers in Simulation, vol. 60- 2002.
- [9] K. Mesghouni, S. Hammadi, P. Borne, “Evolution programs for job-shop scheduling,” Proc. IEEE International Conference on Computational Cybernetics and Simulation-2004
- [10] N. B. Ho and J. C. Tay “ GENACE: An Efficient Cultural Algorithm for Solving the Flexible Job-Shop Problem”, Intelligent Systems Laboratory - Nanyang Technological University, 2004