

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

# GNBG: Trình tạo hàm chuẩn tổng quát cho bài toán Tối ưu số

Nhóm 2 - Tiến hóa đa nhiệm <sup>1</sup>

<sup>1</sup>Trường Công nghệ thông tin và Truyền thông  
Đại học Bách khoa Hà Nội

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

Phân tích chuyển giao giữa các task

Thuật toán khám phá jSO

Đề xuất thuật toán EME-BI Three-Phase

Phân rã bài toán và chiến thuật đồng tiến hóa

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

- **MFEA**: Xác suất chuyển giao giữa hai task bất kỳ luôn là cố định.
- **MFEA2**: Cập nhật  $rmp$  theo phân kỳ Kullback-Leiber giữa hai phân phối xác suất.
- **EME-BI**: Cập nhật  $rmp$  theo trung bình Lehmer (giống như thuật toán SHADE).

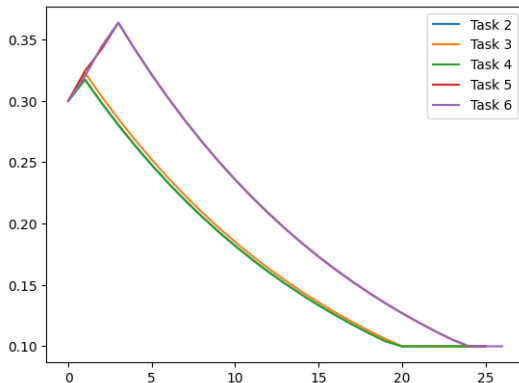
Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

Xác suất chuyển giao từ Task  $k$  tới Task 1 (trong lớp bài toán Unimodal) được thể hiện trong đồ thị:



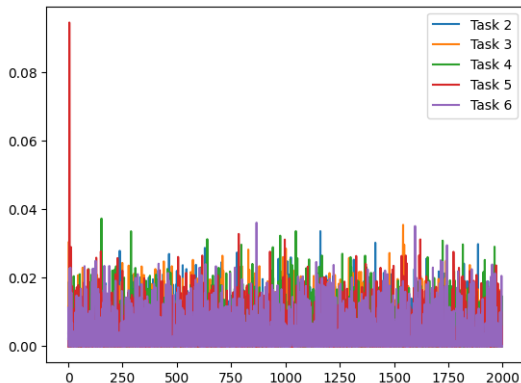
Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

Xác suất chuyển giao từ Task  $k$  tới Task 1 (trong lớp bài toán Unimodal) được thể hiện trong đồ thị:



Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

- Xác suất chuyển giao trong MFEA2 quá nhỏ, hầu như không có sự chuyển giao.
- Xác suất chuyển giao trong EME-BI hầu như giảm, số lần chuyển giao thành công cũng không nhiều, nhưng vẫn tốt hơn MFEA2.
- **Phân bổ tài nguyên tính toán ít hơn cho phần chuyển giao, nhiều hơn cho Local Search ?**

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

- jSO kết hợp nhiều ý tưởng của DE-variants: SHADE, L-SHADE, iL-SHADE, ...
- Qua thực nghiệm của tác giả, jSO vượt qua các biến thể khác trên các lớp hàm Unimodal, Multimodal, ... với số chiều 30.

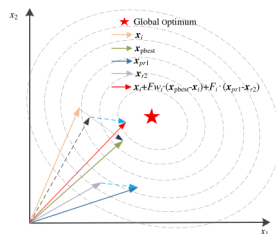
Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

- $v_i = x_i + F W_i (x_{pbest} - x_i) + F_i (x_{pr1} - x_2)$



Trong đó  $x_{pr1}$  được chọn từ quần thể với phân phối xác suất Pr:

$$Pr_i = \frac{k(NP - i) + 1}{\sum_{j=1}^{NP} [k(NP - j) + 1]}$$

$x_2$  được chọn ngẫu nhiên từ  $Pop + Archive$ .



- Thuật toán lưu giữ ba archive:  $F$ ,  $CR$  và archive cá thể lưu giữ những cá thể cũ đã bị thay thế bởi offspring.

- 

$$M_F = \begin{cases} M_F, & \text{if } |S_F| = 0 \\ \frac{(\text{mean}_{WL}(S_F) + M_F)}{2}, & \text{if } |S_F| > 0 \end{cases}$$

$$M_{CR} = \begin{cases} \text{end}, & \text{if } M_{CR} = \text{end or } \max(S_{CR} = 0) \\ \frac{(\text{mean}_{WL}(S_{CR}) + M_{CR})}{2}, & \text{otherwise} \end{cases}$$

- Archive cá thể  $A$  được tổ chức theo cơ chế FIFO.

- Đảm bảo  $Cr \geq 0.5$  khi số FEs chưa quá 25%,  $Cr \geq 0.25$  khi số FEs từ 25% – 50%.
- Đảm bảo  $F \leq 0.7$  khi số FEs chưa quá 25%,  $F \leq 0.8$  khi số FEs chưa quá 50%,  $F \leq 0.9$  khi số FEs chưa quá 75%.
- $$F_w = \begin{cases} 0.7 \cdot F, & FEs < 0.2 \cdot FEs_{\max} \\ 0.8 \cdot F, & 0.2 \cdot FEs_{\max} \leq FEs < 0.4 \cdot FEs_{\max} \\ 1.2 \cdot F, & FEs \geq 0.4 \cdot FEs_{\max} \end{cases}$$
- $p$  trong  $p$  – best giảm tuyến tính.

- Ở các phiên bản DE và biến thể của DE trước đây, F và CR được sinh từ hai giá trị  $M_F, M_{CR}$  từ archive. Hai giá trị được chọn từ archive hoàn toàn ngẫu nhiên.
- Trong jSO, sự lựa chọn ấy không ngẫu nhiên mà sẽ thiên vị cho những giá trị sinh được F và CR tốt, làm cải thiện fitness cá thể.

$$SR_h = \frac{SN_h}{N_h}, h = 1, \dots, H$$

$$Pr_h = \frac{SR_h}{\sum_{i=1}^H SR_i}$$

- Ban đầu, xác suất của mỗi phần tử trong archive được chọn đều là  $\frac{1}{H}$ . Sau đó, bất cứ thế hệ nào mà fitness không cải thiện ta đều sẽ reset lại xác suất như ban đầu.

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá JSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

## EME-BI Two-Phase

- **Phase 1 (Trao đổi):** Trao đổi giữa các Task. Cập nhật giá trị rmp.
- **Phase 2 (Khám phá):** Chia quần thể thành  $K$  quần thể con dựa trên  $K$  task. Mỗi quần thể con thực hiện khám phá một lần.

## EME-BI Three-Phase

- **Phase 1 (Trao đổi):** Trao đổi giữa các Task. Cập nhật giá trị rmp.
- **Phase 2 (Khám phá):** Chia quần thể thành  $K$  quần thể con dựa trên  $K$  task. Mỗi quần thể con thực hiện khám phá **nhiều** lần.
- **Phase 3 (Tìm kiếm):** Local Search trên cá thể tốt nhất **nhiều** lần.

*Có thể restart lại toàn bộ thuật toán nếu fitness không cải thiện đáng kể qua  $T$  thế hệ, nhưng thử nghiệm có vẻ không hiệu quả ?*

- Qua khảo sát các thuật toán tối ưu với số chiều lớn không dựa trên phân rã (non-decomposition), đa số sử dụng Local Search là **MTS-LS1** và **L-BFGS-B**.
- Chiến thuật chọn Local Search dựa trên tỉ lệ cải thiện:

$$LS = \arg \max (lastratio_{MFS}, lastratio_{BFGS})$$

$$ratio = \frac{Fit_{before} - Fit_{after}}{|Fit_{before}|}$$

- Chiến thuật restart mới:** Ở mỗi thế hệ, ta thực hiện Local Search hai lần: một lần chọn LS theo tỉ lệ cải thiện (như trên) để current-best khám phá thêm nếu chưa phải cực tiểu địa phương, một lần dùng L-BFGS-B với vector xuất phát ngẫu nhiên (hy vọng may mắn tìm được nghiệm tốt hơn).

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

- **Thuật toán khám phá:** Gaussian Mutation + jSO, SHADE
- **Thuật toán tìm kiếm:** MTS-LS1, L-BFGS-B

## Pros

- Thuật toán có tốc độ hội tụ rất nhanh về tối ưu địa phương.
- Thuật toán có xác suất cao thoát khỏi điểm tối ưu địa phương (với cỡ 250.000 FEs, thuật toán có 6 lần liên tiếp đến được nghiệm tối ưu toàn cục của  $f_{16}$ ).
- So sánh với EME-BI hai pha trên 24 tasks, EME-BI ba pha **thắng** 20 lần, **hòa** 2 lần, **thua** 2 lần.
- Giải đa nhiệm hai task giống nhau ?

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và triển thuật  
đồng tiến hóa

- **Thuật toán khám phá:** Gaussian Mutation + jSO, SHADE
- **Thuật toán tìm kiếm:** MTS-LS1, L-BFGS-B

## Cons

- Thuật toán vẫn khá nhạy cảm với ngưỡng  $10^{-8}$ , cần khám phá tốt hơn khi đã tìm ra điểm gần basin of attraction của tối ưu toàn cục ?
- L-BFGS-B vốn không tốt với các lớp hàm non-smooth (nghiệm tối ưu mà L-BFGS-B tìm được có gradient xấp xỉ tính được khác 0), nên nó nhạy cảm với đa số các hàm trong GNBG. Tuy nhiên, ở các hàm  $f_{16}, f_{17}$  thì L-BFGS-B hoạt động khá tốt, là động cơ để thoát khỏi tối ưu địa phương mà trước đây chưa làm được.
- Mặc dù L-BFGS-B có cơ chế tự dừng, nhưng vẫn lãng phí tài nguyên tính toán ?

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá JSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và triển thuật  
đồng tiến hóa

**Bảng 1:** So sánh EME-BI hai pha và ba pha

Function	BFitness	Consumed FEs(EMEBI2, EMEBI3)
F1	-1081.98	25000, 2476
F2	-703.09	50000 (-702.97), 12815 (-703.08)
F3	-357.58	49610, 5904
F4	-382.62	17286, 1476
F5	-337.10	30771, 9335
F6	-186.86	35832, 25968
F7	-912.81	50000 (-912.80), 41818
F8	-656.79	46577, 5916
F9	-884.70	49961, 50000 (không HT)
F10	-604.97	50000 (-604.96), 38090 (-604.97480)
F11	-118.08	49204, 8141
F12	-1002.48	15689, 32627



Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá JSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và triển thuật  
đồng tiến hóa

**Bảng 2:** So sánh EME-BI hai pha và ba pha

Function	BFitness	Consumed FEs(EMEBI2, EMEBI3)
F13	-216.73	14014, 11554
F14	-194.04	49961, 26135
F15	-234.28	37063, 23831
F16	-5000.00	50000(0 HT), 13700
F17	-5000.00	25487, 9321
F18	-5000.00	14179, 7139
F19	-5000.00	31857, 8335
F20	-100.00	18844, 19640
F21	-50.00	50000(0 HT), 20643
F22	-999.99	16713, 11701
F23	-100.00	42585, 9335
F24	-98.90	24164, 23788

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

Ngoài việc giải trực diện bài toán, chúng ta còn vài cách khác sau đây:

- Phân rã không gian
- Phân rã biến
- Giảm chiều

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá jSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và chiến thuật  
đồng tiến hóa

Ở khía cạnh lý thuyết, bổ đề **Johnson-Lindenstrauss** chỉ ra rằng, khi giảm chiều  
quần thể  $\mathbb{R}^{N \times d}$  về  $\mathbb{R}^{N \times k}$ , tốt nhất là

$$d \geq k \geq \frac{8 \log N}{\varepsilon^2}$$

với  $0 < \varepsilon < 1$ , để thông tin ít bị mất mát.

Tuy nhiên, với  $d = 30$ , thì  $N$  lại rất nhỏ. Vậy **giảm chiều không phù hợp ?**

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá JSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và triển thuật  
đồng tiến hóa

---

## Algorithm 1 Đồng tiến hóa

---

**Require:** Tập các biến  $\{x_1, x_2, \dots, x_D\}$

- 1: Phân rã tập biến thành các tập con  $S_1, S_2, \dots, S_r$
  - 2: Tạo một context vector  $c$
  - 3: **while** not terminateCondition **do**
  - 4:     **for**  $k = 1$  to  $r$  **do**
  - 5:         Giải subproblem  $S_k$  với context vector
  - 6:     **end for**
  - 7: **end while**
-

Phân tích  
chuyển giao giữa  
các task

Thuật toán  
khám phá JSO

Đề xuất thuật  
toán EME-BI  
Three-Phase

Phân rã bài toán  
và triển thuật  
đồng tiến hóa

- **Nhận diện đơn điệu:**  $x_i$  được gọi là tách rời (không liên kết) với  $x_j$  nếu như đã có  $f(x_i, x_j, \dots) < f(x'_i, x_j, \dots)$  thì cũng phải có  $f(x_i, x'_j, \dots) < f(x'_i, x'_j, \dots)$  (1)  
Đại diện cho ý tưởng này là thuật toán FVIL với độ phức tạp  $O(4D \log D \times N)$  trong đó  $D$  là số chiều,  $N$  là số lần kiểm tra tính đúng đắn của (1).
- **Nhận diện phi tuyến:**  $x_i$  được gọi là không thể tách rời (liên kết) với  $x_j$  nếu như

$$f(x_i + \delta, x_j, \dots) - f(x_i, x_j, \dots) \neq f(x_i + \delta, x'_j, \dots) - f(x_i + \delta, x'_j, \dots)$$

→ Lớp thuật toán Differential Grouping, độ phức tạp cỡ  $O(D^2)$ .