



POLITECHNIKA WARSZAWSKA

WYDZIAŁ MATEMATYKI
I NAUK INFORMACYJNYCH



PRACA DYPLOMOWA INŻYNIERSKA

INFORMATYKA

Implementacja algorytmu PSO z zastosowaniem technologii CUDA

Autorzy:

Paweł Kupidura

Hubert Rosiak

Kacper Trojanowski

Promotor: mgr inż. Michał Okulewicz

Warszawa, wrzesień 2016

.....

podpis promotora

.....

podpis autora

Streszczenie

W niniejszej pracy inżynierskiej prezentujemy stworzoną przez nas implementację algorytmu Particle Swarm Optimization. Algorytm zaimplementowany został w postaci biblioteki w technologii .NET umożliwiającej dopasowanie się do sprzętu, na którym jest uruchamiana wykorzystując wieloprocessorowość lokalnej maszyny oraz umożliwiającą uruchomienie obliczeń rozproszonych na wielu komputerach jednocześnie wykorzystując usługi WCF. Biblioteka pozwala też na wykorzystanie do obliczeń równoległych procesorów graficznych obsługujących technologię CUDA. Prezentujemy również wyniki testów naszej biblioteki m.in. na benchmarku optymalizacyjnym BBOB.

Spis treści

1	Słowniczek	4
1.1	Definicje i oznaczenia	4
2	Wstęp teoretyczny	5
2.1	Czym jest PSO?	5
2.2	Definicja algorytmu	6
2.3	Dotychczasowy stan badań nad PSO	7
2.4	Istniejące implementacje i zastosowania PSO	9
2.5	Równoległe i rozproszone PSO	10
2.6	Dotychczasowy stan badań nad równoległym i rozproszonym PSO . .	11
3	Nasz program	14
3.1	Architektura węzła obliczeniowego	14
3.2	Klaster i komunikacja między węzłami	14
3.3	Obliczenia na procesorze graficznym	14
3.3.1	Krótkie wprowadzenie do architektury CUDA	14
3.3.2	Implementacja algorytmu dla procesora graficznego	15
3.3.3	Komunikacja między procesorami obliczeniowymi	15
3.3.4	Szczegóły implementacyjne	16
4	Testy	17
4.1	Platforma COCO	17
4.2	Wyniki testów	18
4.3	Interpretacja wyników	18

5	Wymagania techniczne i instrukcja	19
5.1	Wymagania sprzętowe i programowe	19
5.2	Instrukcja użytkownika i programisty	19

Rozdział 1

Słowniczek

1.1 Definicje i oznaczenia

Rozdział 2

Wstęp teoretyczny

2.1 Czym jest PSO?

PSO (Particle Swarm Optimization) jest metodą rozwiązywania problemów optymalizacyjnych należącą do klasy metaheurystycznych [do słownika] algorytmów ewolucyjnych, wzorowaną na spotykanym w przyrodzie zachowaniu się rojów i stad zwierząt. Po raz pierwszy przedstawiona została w pracy Eberhardta i Kennedy'ego w 1995 r. [6]. W ogólności polega ona na potraktowaniu potencjalnych rozwiązań zagadnienia optymalizacyjnego jako „cząstek”, które poruszają się w przestrzeni możliwych rozwiązań. Ruch cząsteczek odbywa się w czasie dyskretnym - w każdej iteracji głównej pętli algorytmu każda z cząstek przemieszcza się o wektor prędkości, który zależy od prędkości w poprzedniej iteracji, najlepszego dotychczas znalezionego przez sąsiadów rozwiązania (globalnego), najlepszego rozwiązania znalezionego przez daną cząstkę (lokalnego) oraz od czynnika losowego. Na poziomie praktycznym za przestrzeń rozwiązań najczęściej wybiera się n-wymiarową przestrzeń Euklidesową, zaś zagadnieniem optymalizacyjnym jest znalezienie minimum (maksimum) pewnej funkcji rzeczywistej określonej na pewnym podzbiorze tej przestrzeni. Ze względu na fakt, iż PSO jest jedynie (meta)heurystyką, szczegóły algorytmu i jego parametry można dobierać odpowiednio do konkretnego zastosowania.

2.2 Definicja algorytmu

Klasyczna wersja algorytmu (wg. [6]), zakładająca pełne sąsiedztwo cząstek [pełny graf sąsiedztwa] wygląda następująco:

1. Inicjalizacja cząstek:

- (a) Utwórz cząstki rozmieszczone losowo (według rozkładu jednostajnego) w całej przestrzeni rozwiązań;
- (b) Jako najlepszą znaną pozycję ustaw dla każdej z cząstek jej pozycję startową;
- (c) Zaktualizuj optimum globalne znajdując pozycję cząstki o najmniejszej wartości funkcji celu;
- (d) Nadaj cząstkom losowe prędkości z pewnego zakresu (według rozkładu jednostajnego);

2. Główna pętla algorytmu - dopóki nie został spełniony warunek stopu (określona liczba iteracji lub znalezienie wartości odpowiednio bliskiej znanemu optimum globalnemu), wykonuj:

- (a) Dla każdej z cząstek oblicz jej nową prędkość w następujący sposób:

$$v_{t+1} \leftarrow v_t + \phi_1 \cdot r_1 \cdot p + \phi_2 \cdot r_2 \cdot g$$

gdzie: v_{t+1} - wektor prędkości w iteracji $t + 1$,

v_t - wektor prędkości w iteracji t ,

p - wektor łączący obecne położenie cząstki z jej najlepszą znaną pozycją,

g - wektor łączący obecne położenie cząstki z najlepszą globalnie pozycją,

ϕ_1, ϕ_2 - ustalone przez użytkownika parametry (wagi),

r_1, r_2 - liczby z przedziału $[0, 1]$ losowane w każdej iteracji

- (b) Przesuń każdą cząstkę o jej nowy wektor prędkości;

- (c) Dla każdej z cząstek oblicz funkcję celu w nowym położeniu i, jeżeli to możliwe, zaktualizuj najlepszą dotychczasową pozycję cząstki;
- (d) Zaktualizuj optimum globalne;

2.3 Dotychczasowy stan badań nad PSO

Od momentu powstania w 1995 r. algorytm ten zyskał popularność i szerokie zastosowanie. Był też tematem licznych prac naukowych i opracowań, mających na celu próbę jego lepszego zrozumienia i poprawy skuteczności oraz zbadanie zachowania dla wielu różnych klas problemów optymalizacyjnych.

Elastyczność definicji algorytmu sprawia, że wiele jego parametrów można zmieniać i dostosowywać do aktualnych potrzeb. Skuteczność standardowej wersji PSO w zależności od parametrów takich, jak: wielkość roju cząstek, sposób inicjalizacji położenia i prędkości oraz ich aktualizacji w głównej pętli algorytmu czy topologia sąsiedztwa cząstek roju została zbadana w pracy [7]

Dobre podsumowanie stanu badań nad PSO znajduje się w pracy [8], której autorzy wspominają, iż szybko zauważono, że niektóre słabości standardowej, opisaną powyżej wersji algorytmu, można usprawnić, wprowadzając do niego pewne dodatkowe elementy, często inspirowane lub wprost pochodzące od innych algorytmów optymalizacyjnych. Powstały w ten sposób różne warianty i hybrydy algorytmu PSO.

Jedną z prostszych modyfikacji wprowadza parametr „bezwładności ω ” do wzoru wyliczającego zaktualizowaną prędkość każdej cząstki w następujący sposób:

Kontrolowanie bezwładności ma umożliwiać zrównoważenie zdolności eksploatacyjnych i eksploracyjnych algorytmu – duża wartość sprzyja eksplorowaniu większego obszaru, zaś mniejsza – skupienie się na bardziej lokalnym przeszukiwaniu. Bezwładność może też być dynamicznie zmieniana w trakcie wykonywania algorytmu – jej liniowe zmniejszanie się względem liczby iteracji przedyskutowano w [9], zaś właściwy dobór parametrów algorytmu omówiono w [10]. Inne, nieliniowe metody zmiany bezwładności opisano w [11]. W pracy [12] dla odmiany, parametr

w ustawiany jest na 0 za wyjątkiem sytuacji reinicjalizacji. W trakcie działania algorytmu można dynamicznie modyfikować także inne jego parametry, jak np. prędkość maksymalną – wariant algorytmu implementujący jej liniowy spadek opisany został w [13].

Duży wpływ na wydajność algorytmu ma też w oczywisty sposób topologia roju cząstek. J. Kennedy (jeden z twórców pierwotnej wersji algorytmu) stwierdził, że mniej liczne sąsiedztwo każdej cząsteczki sprawdza się lepiej w przypadku bardziej złożonych problemów, podczas gdy liczne sąsiedztwo działa lepiej dla prostych problemów [14], [15]. Ciekawym rozwiązaniem jest zaproponowane w [16] dynamicznie dostosowywane sąsiedztwo, które stopniowo powiększa się, aż do momentu objęcia całego roju. W artykule [17] Hu i Eberhart zaproponowali inny sposób dynamicznego modyfikowania sąsiedztwa – w każdej iteracji algorytmu cząsteczka na nowo wybiera sobie za sąsiadów te cząstki, które są jej bliskie według pewnej metryki. Wariant UPSO (Unified Particle Swarm Optimizer) [18] stara się połączyć globalną eksplorację z lokalną eksploatacją. Wprowadzone przez Mendesa i Kennedy’ego [19] Fully Informed PSO różni się od klasycznej wersji tym, że w momencie aktualizacji prędkości cząstki pod uwagę bierze się nie tylko informację pochodzącą od najlepszego sąsiada, ale, z odpowiednimi wagami, również informacje zebrane od pozostałych sąsiadów cząstki. Wagę, jaką przypisuje się informacji od każdej z cząstek sąsiedztwa zależy m.in. od jej aktualnej wartości funkcji celu oraz rozmiaru samego sąsiedztwa. Z kolei fitness-distance-ratio-based PSO (FDR-PSO) [20], wprowadza pewne dodatkowe interakcje między pobliskimi cząstkami podczas aktualizacji prędkości.

Innym sposobem usprawnienia działania algorytmu, który doczekał się licznych opracowań, jest hybrydyzacji PSO, czyli próba połączenia z innymi algorytmami i technikami optymalizacji. Jednym z popularnych pomysłów jest wprowadzenie do PSO operacji znanych z innych algorytmów ewolucyjnych, takich jak selekcja, krzyżowanie i mutacja, w celu zachowania cech najlepszych cząstek roju, bądź też wprowadzenie większej różnorodności do populacji, mające zapobiec zbieżności do lokalnych minimów [21], [22]. Z tego samego powodu wprowadza się różne mecha-

nizmy unikania kolizji między [25], takie jak relokacja cząstek, które znalazły się zbyt blisko siebie [24]. Operatory mutacji są też stosowane do mutowania parametrów algorytmu takich jak opisana wcześniej bezwładność [23]. W pracy [22], rój cząstek dzielony jest na mniejsze subpopulacje, zaś „breeding operator” jest stosowany w obrębie jednej z nich lub też między nimi w celu zwiększenia różnorodności roju. Odpowiedzią na problem zbyt wczesnej zbieżności cząsteczek do minimów lokalnych, które może spowodować ominięcie minimum globalnego, jest wprowadzenie negatywnej entropii [26]. W [27] z kolei, przedstawione zostały techniki, których celem jest znalezienie jak największej liczby minimów funkcji kosztu poprzez zapobieganie poruszaniu się cząsteczek w kierunku znanych już minimów. Jednym z innych wariantów mających poprawić wyniki otrzymywane przez PSO na funkcjach multimodalnych jest tzw. cooperative PSO (CPSO-H), używające jednowymiarowych rojów do oddzielnego przeszukiwania każdego wymiaru zadanego problemu, których wyniki są następnie w odpowiedni sposób łączone.

2.4 Istniejące implementacje i zastosowania PSO

Wspomniana popularność algorytmów ewolucyjnych, a wśród nich PSO, poskutkowała ich wykorzystaniem zarówno do badań teoretycznych jak i praktycznych zastosowań. Spowodowało to powstanie wielu implementacji tych algorytmów, z których jednak każda posiada swoje wady i ograniczenia. Jednym z podstawowych problemów wielu bibliotek jest narzucona z góry, sztywna reprezentacja obiektów, które chcemy poddać procesowi ewolucji, jak i operatorów ewolucyjnych [do słownika operator ewolucyjny] – często pozwalają one jedynie na korzystanie niewielkiego zbioru predefiniowanych reprezentacji, co zmusza do „spłaszczania” bardziej skomplikowanych struktur danych do typowych postaci, na których operują istniejące biblioteki, takich jak ciągi bitów, czy tablice liczb – podejście takie może znacząco utrudnić zarówno zrozumienie, jak i rozwiązanie problemu.

Jedną z odpowiedzi na opisane wyżej problemy jest napisana w języku C++ open source’owa biblioteka EOlib (Evolving objects library), zawdzięczająca swoją ela-

styczność podejściu obiektowemu – każda struktura danych jak i każdy operator jest obiektem. Biblioteka zawiera kilka predefiniowanych reprezentacji, ale każdy użytkownik może stworzyć swoje własne „ewoluujące obiekty”, o ile tylko implementują one wymagany interfejs, tzn. zapewniają możliwość inicjalizacji, selekcji osobników oraz ich reprodukcji i mutacji (lub krzyżowania) .

Kolejną zaletą EOlib jest odejście od często stosowanego, ale ograniczającego założenia, iż funkcja celu musi być funkcją skalarną – w bibliotece tej może ona być dowolnego typu.

Biblioteka Eolib jest podstawową popularnego frameworka Paradiseo (typu white-box, czyli dającego programiście wgląd w szczegóły implementacji), służącego do tworzenia metaheurystyk. Składa się on z modułów: Paradiseo-EO - obsługującego algorytmy populacyjne, Paradiseo-MOEO – służącego do optymalizacji [wielokryteriowej], Paradiseo-MO – dla problemów z jednym rozwiązaniem, Paradiseo-PEO – narzędzia do tworzenia rozwiązań równoległych i rozproszonych.

2.5 Równoległe i rozproszone PSO

Obliczenia rozproszone polegają na uruchomieniu jednoczesnych obliczeń na więcej niż jednym komputerze. W przypadku algorytmu PSO rozproszenie obliczeń można wykonać na wiele sposobów - na przykład za pomocą jednego wielkiego roju cząstek działającego równoległe na wszystkich maszynach lub też za pomocą większej liczby mniejszych rojów.

Standardowa wersja algorytmu PSO wprost ze swojej natury nadaje się do zrównoleglenia obliczeń - niezależnie czy mówimy o zrównolegleniu na poziomie roju czy części roju cząstek. Obliczanie nowej prędkości dla każdej z cząstek zależy tylko od jej własności i własności sąsiadów z poprzedniej iteracji, zatem w oczywisty sposób potrzeby synchronizacji sprowadzają się do zaktualizowania zbioru cząstek i wyboru globalnego minimum (maximum).

2.6 Dotychczasowy stan badań nad równoległym i rozproszonym PSO

Algorytm PSO, podobnie jak inne algorytmy populacyjne, jest algorytmem w oczywisty sposób nadającym się do zrównoleglenia obliczeń, ze względu na fakt, że poszczególne osobniki populacji (w przypadku PSO – cząstki) są od siebie w mniejszym bądź większym stopniu niezależne i przeprowadzają samodzielne obliczenia. Dodatkowo, dla trudnych problemów optymalizacyjnych o wielu wymiarach, potrzebna liczba cząstek może być bardzo znacząca, co skłania do poszukiwania poprawy wydajności i przyspieszenia obliczeń właśnie na drodze zrównoleglenia czy rozproszenia. Oczywiście wraz z zaletami programowania równoległego pojawiają się charakterystyczne dla niego problemy, które należy rozwiązać, takie jak: skalowalność, synchroniczna i asynchroniczna implementacja, spójność i komunikacja sieciowa.

W pracach [31] oraz [28] przedstawiono po krótku niektóre z zaproponowanych do tej pory rozwiązań problemu paralelizacji algorytmu PSO. Większość z nich oparta jest na klastrach komputerów wymieniających się między sobą wiadomościami. Niektóre z implementacji używają popularnego standardu OpenMP. Warto wspomnieć, że analiza przeprowadzona w [32] wskazuje, że pewien rodzaj równoległego PSO, w którym cząstki aktualizuje się grupami, nie zawsze wymagać większej liczby operacji niż implementacja sekwencyjna, w której cząstki aktualizowane są jedna po drugiej, zajmując przy tym mniej czasu.

PSO jest w naturalny sposób równoległe na poziomie algorytmicznym, jednakże zaimplementowanie tej równoległości nie jest już takie oczywiste – wśród głównych problemów, z którymi należy się zmierzyć, są komunikacja i równoważenie obciążenia, przy czym zagadnienia te są ze sobą powiązane. W algorytmie PSO największym kosztem obliczeniowym jest zazwyczaj ewaluacja funkcji celu dla każdej cząstki. Jeżeli ewaluacja ta jest relatywnie kosztowna, koszt komunikacji można zaniedbać i pierwszoplanowym problemem staje się równoważenie obciążenia między węzłami obliczeniowymi. W przeciwnym przypadku względnie niskiego kosztu

ewaluacji funkcji celu, koszt komunikacji może dominować obliczenia.

Wśród stosowanych podejść do problemu zrównoleglenia algorytmu PSO można wyróżnić dwa główne: podejście synchroniczne i asynchroniczne. W pierwszym z nich wszystkie procesory czekają na zakończenie ewaluacji funkcji celu dla wszystkich cząsteczek przed przejściem do kolejnej iteracji. Przeprowadzono wiele eksperymentów, które sugerują, że efektywność zrównoleglenia (parallel efficiency) spada wraz z liczbą procesorów i jest daleka od idealnej 100 procent. W celu zrównoważenia nieefektywności wynikającej z nierównego rozłożenia obliczeń, zaproponowano podejście asynchroniczne - pozwala ono każdemu procesorowi (procesowi, wątkowi) przejść niezależnie do kolejnej iteracji po ukończeniu obliczania funkcji celu. Wyniki eksperymentów pokazały znaczący wzrost efektywności w porównaniu z wersją synchroniczną.

Jednym ze sposobów zrównoleglenia obliczeń jest wykorzystanie w tym celu procesorów graficznych (GPU). Skupimy się tutaj głównie na procesorach graficznych wspierających architekturę CUDA (Compute Unified Device Architecture) [34] stworzoną przez firmę NVIDIA. Platforma ta zyskała bardzo dużą popularność jako prostsza i bardziej intuicyjna alternatywa dla np. standardu OpenCL.

W artykule [35] opisana została paralelizacja standardowego PSO (SPSO) na GPU z 11-krotnym przyspieszeniem względem CPU. Implementacja ta wykorzystuje topologię pierścienia, a więc umożliwia każdej cząstce komunikację z jedynie dwoma sąsiadami. Dzięki temu nie ma potrzeby równoległego poszukiwania najlepszego sąsiada podczas aktualizacji prędkości, co ogranicza konieczność komunikacji między wątkami. Z kolei rozwiązanie opisane w [33] bazuje na pomysśle utworzenia wątków GPU w liczbie równej liczbie cząstek roju pomnożonej przez liczbę wymiarów (co jednak niesie ze sobą konieczność ograniczenia maksymalnej liczby wymiarów rozważanego problemu optymalizacyjnego), który to w pewnych szczególnych przypadkach daje nawet 50-krotne przyspieszenie względem implementacji sekwencyjnej. Innym ciekawym rozwiązaniem jest zaproponowana w [36] hybrydyzacja algorytmu PSO z algorytmem „pattern search”, która na GPU może osiągnąć lepsze wyniki niż każdy z tych algorytmów z osobna. Artykuł [30] bada zależność

2.6. DOTYCHCZASOWY STAN BADAŃ NAD RÓWNOLEGŁYM I ROZPROSZONYM PSO¹³

między wydajnością algorytmu PSO, a wielkością bloku wątków, uzyskując przy tym 43-krotny zysk.

Rozdział 3

Nasz program

3.1 Architektura węzła obliczeniowego

3.2 Klaster i komunikacja między węzłami

3.3 Obliczenia na procesorze graficznym

3.3.1 Krótkie wprowadzenie do architektury CUDA

Opis części programu na GPU wymaga krótkiego wprowadzenia do organizacji wątków i pamięci w architekturze CUDA.

Podstawową jednostką obliczeniową w architekturze CUDA jest pojedynczy wątek GPU. Dzięki dostępowi do tysięcy wątków na procesorze graficznym możliwe jest stosowanie modelu SIMT (Single Instruction Multiple Threads). Każdy wątek ma dostęp do swojej lokalnej pamięci wątku.

Wątki zorganizowane są w wielowymiarowe bloki wątków. W zależności od wersji architektury, blok może zawierać 512 lub 1024 wątki. Poza grupowaniem wątków każdy blok wątków ma swój segment pamięci zwany pamięcią dzieloną bloku. Dostęp do tej pamięci jest dużo szybszy niż do pamięci globalnej, do której dostęp ma dowolny wątek obliczeniowy. [34]

3.3.2 Implementacja algorytmu dla procesora graficznego

Architektura części naszego programu odpowiadającej za obliczenia na GPU jest inspirowana pracami wspomnianymi powyżej. [33] [35] Całość opiera się na topologii pierścienia.

Rój cząstek na GPU działa w synchronizacji z rojem na CPU poprzez wyszczególnienie po obu stronach cząstek odpowiedzialnych za przekazywanie swojej pozycji w roju na danej jednostce obliczeniowej rojowi na drugim procesorze (czyli pośrednio przekazuje pozycję własnego roju). Odnosząc się do topologii pierścienia, można wyobrazić to sobie jako most łączący 2 pierścienie.

Dalej, rój na GPU składa się z mniejszych rojów działających w obrębie bloków. Każdy z mniejszych rojów komunikuje się z dwoma sąsiednimi rojami, tworząc pierścień. Komunikacja odbywa się analogicznie jak w przypadku komunikacji z CPU - dla każdego sąsiedztwa w bloku wybierana jest cząstka służąca do przekazywania swojej pozycji (czyli pośrednio pozycji roju).

Podstawową jednostką w ramach roju na GPU są cząstki w rojach zorganizowanych w blokach. Każdy wątek w bloku odpowiada jednej cząstce w roju. Tak jak w poprzednim przypadku, tu również cząstki zorganizowane są w pierścień.

Taka organizacja cząstek pozwala na zmaksymalizowanie zużycia mocy obliczeniowej GPU - liczba cząstek w ogólnym roju odpowiada liczbie dostępnych wątków. Topologia pierścienia pozwala na ograniczenie potrzeby komunikacji międzywątkowej dzięki stałemu zestawowi dwóch sąsiadów. Organizacja mniejszych rojów w blokach wątków umożliwia korzystanie ze znacznie szybszej pamięci dzielonej.

3.3.3 Komunikacja między procesorami obliczeniowymi

Celem implementacji algorytmu dla procesorów graficznych było współgranie obliczeń na CPU i GPU. Roje z obu jednostek obliczeniowych tworzą jeden większy rój, dzięki temu szybciej zbiegający algorytm na GPU ma szansę na nakierowanie roju CPU w dobrym kierunku.

Komunikacja odbywa się w sposób niewidoczny dla samego algorytmu PSO po-

przez specjalną cząstkę obecną zarówno w roju GPU i CPU. Cząstka ta przy zapytaniu o jej stan przez inną cząstkę z roju CPU odpowiada stanem wybranej cząstki z roju na GPU (analogicznie w przypadku zapytania ze strony GPU).

Synchronizacja stanów odbywa się co krok algorytmu na GPU. Dzieje się to w sposób przezroczysty dla algorytmu na CPU, ale konieczność pobrania stanu cząstki z pamięci graficznej wymusza drobną modyfikację algorytmu na GPU.

3.3.4 Szczegóły implementacyjne

Zestaw narzędzi CUDA udostępnia rozszerzenia jedynie dla języków C i C++. W celu integracji z pozostałą częścią systemu użyta została biblioteka ManagedCUDA, umożliwiającą łatwą kooperację środowisk .NET i CUDA.

Obliczenia na procesorze graficznym zarządzane są przez osobny wątek działający równoległe do algorytmu działającego na CPU. Wątek ten kontroluje inicjalizację środowiska, wykonanie i zakończenie algorytmu oraz komunikację między rojami GPU i CPU.

Na część natywną, odpowiadającą za działanie algorytmu na procesorze graficznym, składają się części algorytmu PSO, wywoływane przez wątek zarządzający, oraz funkcje używane do benchmarkowania.

Rozdział 4

Testy

4.1 Platforma COCO

Benchmarkowanie algorytmów optymalizacyjnych polega w skrócie na uruchomieniu algorytmu na przygotowanym wcześniej zbiorze problemów i zebraniu oraz przedstawieniu wyników. Nie jest to jednak tak trywialne zadanie, na jakie mogłoby wyglądać na pierwszy rzut oka m.in. ze względu na częstą trudność w dokładnej interpretacji otrzymanych wyników czy też porównaniu ich z innymi.

Odpowiedzią na te trudności jest „COCO framework” umożliwiający zautomatyzowanie procedury benchmarkowania algorytmów optymalizacyjnych. Ideą przyświecającą twórcom COCO było stworzenie środowiska zapewniającego wszystkie niezbędne do przeprowadzenie testów funkcjonalności oraz możliwość porównania danych i wyników zebranych przez różne zespoły uczonych na przestrzeni lat używających tego frameworka.

Funkcje do benchmarkowania, których używa COCO są jawne dla użytkownika, jednakże sam algorytm, który poddajemy testom, nie ma o nich żadnej wiedzy (działają na zasadzie black-box). Funkcje te są wybrane w ten sposób, aby dało się w jasny sposób zinterpretować na nich działanie algorytmu optymalizacyjnego. Dodatkowo nie posiadają one żadnych sztucznych regularności, które mogłyby zostać wykorzystane przez algorytm oraz są skalowalne ze względu na wymiar.

Co bardzo istotne, cały framework używa tylko jednej miary jakości algorytmu –

tw. runtime, czyli liczby ewaluacji funkcji celu potrzebnej do osiągnięcia zadanego wyniku, czyli znalezienia wartości funkcji celu odpowiednio bliskiej wartości optymalnej. Zalety takiego podejścia są opisane w [4]. Dodatkowo nie zakłada się ustalonego z góry maksymalnego budżetu, określonego liczbą ewaluacji funkcji celu - testy są „budget free”.

COCO framework składa się z zestawu benchmarków napisanych w języku C wraz z modułami odpowiedzialnymi za zbieranie (logowanie) wyników, ich obróbkę (skrypty Python przygotowujące odpowiednie wykresy) oraz prezentację danych (przeglądanie za pomocą html oraz plików pdf generowanych na podstawie przygotowanych szablonów LaTeX). Dodatkowo twórcy frameworka przygotowali interfejsy w językach C/C++, Java, Matlab/Octave, Python (stan w lipcu 2016) zapewniające obsługiwane napisanych przez użytkownika algorytmów optymalizacyjnych w wymienionych językach. Niestety w chwili pisania niniejszej pracy, nie był dostępny oficjalny interfejs do języka C#, dlatego też zmuszeni byliśmy stworzyć własny.

4.2 Wyniki testów

Poniżej znajdują się wyniki testów naszej biblioteki przy użyciu platformy COCO oraz niezależnych od niej testów czasowych.

4.3 Interpretacja wyników

Rozdział 5

Wymagania techniczne i instrukcja

5.1 Wymagania sprzętowe i programowe

W celu uruchomienia obliczeń na procesorze graficznym wymagana jest karta graficzna wspierająca wersję (compute capability) 2.0 architektury CUDA.

5.2 Instrukcja użytkownika i programisty

Bibliografia

- [1] M. Keijzer, J. J. Merelo, G. Romero, M. Schoenauer, *Evolving Objects: a general purpose evolutionary computation library*, <http://geneura.ugr.es/~jmerelo/habilitacion2005/papers/53.pdf>
- [2] *Evolving Objects homepage*, <http://eodev.sourceforge.net/>
- [3] *COCO homepage*, <http://coco.gforge.inria.fr>
- [4] N. Hansen, A. Auger, O. Mersmann, T. Tusar, D. Brockhoff, *COCO: a platform for comparing continuous optimizers in a black-box setting*, <https://arxiv.org/pdf/1603.08785.pdf>
- [5] R. C. Eberhart, J. Kennedy, *A new optimizer using particle swarm theory*, Proc. 6th Int. Symp. Micromachine Human Sci., Nagoya, Japan, 1995, pp. 39-43
- [6] J. Kennedy, R. C. Eberhart, *Particle swarm Optimization*, Proc. IEEE Int. Conf. Neural Networks, 1995, pp. 1942-1948
- [7] Maurice Clerc, *Standard particle swarm optimisation. From 2006 to 2011*, http://clerc.maurice.free.fr/pso/SPSO_descriptions.pdf
- [8] J. J. Liang, A. K. Qin, P. N. Suganthan, S. Baskar, *Comprehensive learning particle swarm optimizer for global optimization of multimodal functions*, IEEE Transactions on Evolutionary Computation, Vol. 10, No. 3, June 2006
- [9] Y. Shi, R. C. Eberhart, *A modified particle swarm optimizer*, Proc. IEEE Congr. Evol. Comput., 1998, pp. 69-73

- [10] Y. Shi, R. C. Eberhart, *Parameter selection in particle swarm optimization*, Proc. 7th Conf. Evol. Programming, New York, 1998, pp. 591-600
- [11] Y. Shi, R. C. Eberhart, *Particle swarm optimization with fuzzy adaptive inertia weight*, Proc. Workshop Particle Swarm Optimization, Indianapolis, IN, 2001, pp. 101-106
- [12] A. Ratnaweera, S. Halgamuge, H. Watson, *Self-organizing hierarchical particle swarm optimizer with time varying accelerating coefficients*, IEEE Trans. Evol. Comput., vol. 8, pp. 240-255, Jun. 2004
- [13] H. Y. Fan, Y. Shi, *Study on Vmax of particle swarm optimization*, Proc. Workshop Particle Swarm Optimization, Indianapolis, IN, 2001
- [14] J. Kennedy, *Small worlds and mega-minds: Effects of neighborhood topology on particle swarm performance*, Proc. Congr. Evol. Comput., 1999, pp. 1931-1938
- [15] J. Kennedy, R. Mendes, *Population structure and particle swarm performance*, Proc. IEEE Congr. Evol. Comput., Honolulu, HI, 2002, pp. 1671-1676
- [16] P. N. Suganthan, *Particle swarm optimizer with neighborhood operator*, Proc. Congr. Evol. Comput., Washington, DC, 1999, pp. 1958-1962
- [17] X. Hu, R. C. Eberhart, *Multiobjective optimization using dynamic neighborhood particle swarm optimization*, Proc. Congr. Evol. Comput., Honolulu, HI, 2002, pp. 1677-1681
- [18] K. E. parsopoulos, M. N. Vrahatis, *UPSO-A unified particle swarm optimization scheme*, Lecture Series on Computational Sciences, 2004, pp. 868-873
- [19] R. Mendes, J. Kennedy, J. Neves, *The fully informed particle swarm: Simpler, maybe better*, IEEE Trans. Evol. Comput., vol. 8, pp. 204-210, Jun. 2004
- [20] T. Peran, K. Veeramachaneni, C. K. Mohan, *Fitness-distance-ratio based particle swarm optimization*, Proc. Swarm Intelligence Symp., 2003, pp. 174-181

- [21] P. J. Angeline, *Using selection to improve particle swarm optimization*, Proc. IEEE Congr. Evol. Comput., Anchorage, AK, 1998, pp. 84-89
- [22] M. Lovbjerg, T. K. Rasmussen, T. Krink, *Hybrid particle swarm optimizer with breeding and subpopulations*, Proc. Genetic Evol. Comput. Conf., 2001, pp. 469-476
- [23] V. Miranda, N. Fonseca, *New evolutionary particle swarm algorithm (EPSO) applied to voltage/VAR control*, Proc. 14th Power Syst. Comput. Conf., Seville, Spain, 2002. [Online]. Available: <http://www.psc02.org/papers/s21pos.pdf>
- [24] M. Lovbjerg, T. Krink, *Extending particle swarm optimizers with self-organized criticality*, Proc. Congr. Evol. Comput., Honolulu, HI, 2002, pp. 1588-1593
- [25] T. M. Blackwell, P. J. Bentley, *Don't push me! Collision-avoiding swarms*, Proc. IEEE Congr. Evol. Comput., Honolulu, HI, 2002, pp. 1691-1696
- [26] X. Xie, W. Zhang, Z. Yang, *A dissipative particle swarm optimization*, Proc. Congr. Evol. Comput., Honolulu, HI, 2002, pp. 1456-1461
- [27] K. E. Parsopoulos, M. N. Vrahatis, *On the computation of all global minimizers through particle swarm optimization*, IEEE Trans. Evol. Comput., vol. 8, pp. 211-224, Jun. 2004
- [28] V. Roberge, M. Tarbouchi, *Comparison of parallel particle swarm optimizers for graphical processing units and multicore processors*, International Journal of Computational Intelligence and Applications, Vol. 12 No. 1 (2013)
- [29] G. A. Laguna-Sanchez, M. Olguin-Carbajal, N. Cruz-Cortes, R. Barron-Fernandez, J. Alvarez-Cedillo, *Comparative study of parallel variants for a particle swarm optimization algorithm implemented on a multithreading GPU*, J. Appl. Res. Technol. 7(3) (2010) 292-309
- [30] M. Cardenas-Montes, M. Vega-Rodriguez, J. Rodriguez-Vazquez, A. Gomez-Iglesias, *Effect of the block occupancy in GPGPU over the performance of particle swarm algorithm*, Proc. 10th Int. Conf. Adaptive and Natural Computing Algorithms, Vol. 1 (Springer Berlin, Heidelberg, 2011), pp. 310-319

- [31] Y. Hung, W. Wang, *Accelerating parallel particle swarm optimization via GPU*, 2012, *Optimization Methods and Software*, 27:1, 33-51, <http://dx.doi.org/10.1080/10556788.2010.509435>
- [32] M. Clerc, *Particle swarm optimization*, ISTE Publishing Company, Newport Beach, CA, 2006
- [33] L. Mussi, S. Cagnoni, *Particle swarm optimization within the CUDA architecture*, 2009, Available: <http://www.gpgpgpu.com/gecco2009/1.pdf>.
- [34] NVIDIA Corporation, *NVIDIA CUDA Programming Guide*, Version 2.3.1, 2009
- [35] Y. Zhou, Y. Tan, *GPU-based parallel particle swarm optimization*, IEEE Congress on Evolutionary Computation, 2009, pp. 1493-1500
- [36] W. Zhu, J. Curry, *Particle swarm with graphics hardware acceleration and local pattern search on bound constrained problems*, IEEE Swarm Intelligence Symposium (SIS '09), 2009, pp. 1-8

Warszawa, dnia

Oświadczenie

Oświadczamy, że pracę inżynierską pod tytułem: „Implementacja algorytmu PSO z zastosowaniem technologii CUDA”, której promotorem jest mgr inż. Michał Okulewicz, wykonaliśmy samodzielnie, co poświadczamy własnoręcznymi podpisami.

.....