CNRS logo unistra

BFO

SONIC

SYNOVO logo synovo

Mémoire d'alternance, 1ère année

${\bf Master\ mention\ Informatique}, {\bf mention\ Ing\'enierie\ du\ Logiciel\ et\ des\ Connaissances}$

par

Joseph Pallamidessi

Optimisation stochastique :

Algorithme génétique, du framework à l'implémentation

Maître d'alternance :

Pierre Collet, Université de Strasbourg

Guillaume Philips, Synovo SAS

Table des matières

Γal	ole d	les matières	2
(0.1	Remerciements	2
(0.2	$Introduction \dots \dots$	4
(0.3	Structures et interlocuteurs	5
(0.4	Les nouveaux enjeux et défis dans l'ère du Big Data	10
(0.5	Projets abordés	13
(0.6	Flexibilité dans le travail	15
(0.7	Spécialisation poussée sur les techniques évolutionnaires et l'architecture	
		CUDA	16
(0.8	Timeline des développements	27
(0.9	II) Gestion de projet	32
(0.10	Conclusion	34
(0.11	Références	35

0.1 Remerciements

Je tiens tout d'abord à remercier Mr Collet, maître d'apprentissage pendant mon CDD au CNRS et sans qui n'aura pas pu découvrir le monde de la recherche. C'est grâce à lui que j'ai pu rencontrer et tisser des liens forts avec beaucoup de chercheurs et d'étudiants, véritablement passionnés par leurs domaines, tels que Paul Bourgine que je salue et remercie pour ma participation au projet du Campus Numérique des Système Complexe, ses grandes capacités d'écoute et nos longues discussions. Ce court passage dans le milieu universitaire fut incroyablement enrichissant sur le plan humain et professionnel.

Évelyne Lutton pour m'avoir offert l'incroyable opportunité d'avoir pu participer à un article de revue suite à un stage au laboratoire ICube sur le sujet du monitoring musical d'écosystèmes de calcul et de ses nombreux conseils.

érémies Wies pour le poste d'assistant-chercheur chez Synovo que j'occupe à l'heure où j'écris ces mots. Je tiens à remercier Guillaume Philip, maître d'apprentissage actuel, toujours à l'écoute, pour son pilotage de projet efficace, ses directions claires et sa

3

bonne humeur alors qu'il s'agissait d'un projet difficile. Je tiens également à saluer mes collègues sur le projet d'optimisation stochastique HIRONDELLE.

Carlos Catania, précédent collaborateur pour ses recherches, travaux et avoir prit le temps de me répondre et guidés malgré les problèmes d'emploi du temps et de décalage horaire.

Ivan Aksamentov et Benjamin Chetioui pour leurs nombreux conseils d'implémentation, de design ainsi que pour leurs idées concernant le développement sur GPGPU. Je veux aussi saluer l'équipe pédagogique du master ILC, en particulier M. Narboux, M. Magaux et Mme. Marc-Zwecker d'avoir accepté mon parcours d'alterance un peu particulier, malgré tous les problèmes et la charge de travail supplémentaire que cela représentait.

Merci à mes différents relecteurs et amis pour leurs temps, patiences et soutiens pendant la rédaction de ce mémoire.

Finalement, je tiens à remercier le CROUS pour le financement de mes premières années d'études, le système universitaire et scolaire français, pour m'avoir donné la chance de les accomplir.

0.2 Introduction

Orienté recherche: optimisation stochastique

Le domaine des algorithmes inspirés par la nature a connu une très forte croissance ces dernières années due à des avancées conséquentes du matériel et des paradigmes de parallélisation. Nécessitant de très grandes puissances de calcul et du fait de leurs parallélismes intrinsèques, les coûts de plus en plus faibles du flops ont rendu ces algorithmes rentables et performants. Les paradigmes de calcul sur carte graphique (CUDA chez Nvidia, openCL), retour des unités de traitement spécialisées (FPGA, ASIC) ainsi que par les offres de location de clusters de calcul décentralisés de type IaaS (Amazon, Azure) ont fortement contribué à leurs diffusions.

Ce mémoire se penche plus particulièrement sur optimisation par algorithme génétique (ou évolutionnaire) essayant de reproduire la théorie de Darwin de l'évolution. Du fait des très nombreux emprunts avec le monde de la biologie, on retrouve une terminologie et des concepts analogues.

Voyage entre la recherche et le privé

La spécificité de ce mémoire vient du fait d'avoir pu explorer le monde de la recherche sous différents angles au cours de cette première année d'alternance. La recherche dans le cadre universitaire, abord, lors d'un CDD dans la section BFO du laboratoire ICube à Illkirch affilié au CNRS de septembre 2014 à mars 2015, puis à travers le projet de R&D de la startup Strasbourgeoise Synovo SAS, toujours en collaboration avec l'équipe BFO.

Master ILC: Opportunités

C'est là que réside la grande force du master ILC proposé par l'Unistra : l'exploration de multiples univers professionnels dans le cadre d'un cursus innovant, permettant à l'étudiant de bien appréhender le monde du travail et la richesse qu'il propose. J'ai pu travailler sur plusieurs projets importants et extrêmement intéressants allant du développement Web à l'application lourde, dans des environnements de travail épanouissant ce qui m'a beaucoup apporté sur le plan personnel et professionnel.

Poste et responsabilités

Un point important qui sera assez longuement adressé tout au loin de ce mémoire est la forte responsabilité endossée tout au long de cette première année sur les différents projets qui m'ont été confiés. J'ai été amené dès le début à me placer comme chef de projet étant donné la grande liberté qui m'a été octroyée sur des questions cruciales comme le choix de l'architecture et des technologies à employer.

Cette expérience, aux implications très positives, c'est aussi révéler par moment être difficile, étant le seul responsable des choix et des directions à prendre tout au long des développements. Cela contraste beaucoup avec la situation dans laquelle se retrouvent certains alternants, où les décisions importantes sont plutôt prises par le maître d'apprentissage lui-même.

Un rapport technique

Les nombreuses descriptions techniques sont dues à la nature technique du travail effectué, notamment concernant la parallélisation sur carte GPGPU. Nous essayerons d'adopter une démarche explicative assez détaillée pour bien mettre en évidence le travail de recherche et les difficultés d'implémentation rencontrées. Des introductions sur les thématiques abordées notamment sur la partie optimisation seront présentes tout au long de l'exposé.

0.3 Structures et interlocuteurs

Structures

Le laboratoire ICube et ses activités

La première partie de mon alternance s'est déroulée au sein du laboratoire ICube à Illkirch au poste de technicien supérieur en informatique dans le cadre d'un CDD CNRS sur le projet ANR EASEA-CLOUD.Le laboratoire ICube, Laboratoire des sciences de l'ingénieur, de l'informatique et de l'imagerie, a été fondé en 2003 sous la direction de l'université de Strasbourg et du CNRS.Il compte plus de 500 chercheurs, répartis entre de nombreuses équipes et unités. L'imagerie est l'un des principaux domaines de cet important laboratoire.La présence de disciplines variées au sein de la même structure est le fait de la volonté de favoriser les échanges transversaux de compétences et d'idée.Des moyens expérimentaux importants sont disponibles, notamment pour la partie imagerie et ingénierie.Ce laboratoire s'inscrit dans une politique d'ouverture au monde de l'entreprise avec plus d'une centaine de partenariats avec des entreprises du public et du privé : PME, grands groupes, nationaux et internationaux.

Synovo

Synovo est une startup strasbourgeoise emmenée par Jérémy Wies, fondateur, directeur financier et commercial, Michel Lacombe, directeur Formation & Business Intelligence et Guillaume Phillip, directeur technique. Les locaux de l'entreprise se situent à la Meinau, à quelque pas du lycée Couffignal. L'entreprise est spécialisée dans la gestion et l'optimisation de transport de santé en France depuis bientôt 6 ans. Leur cheval de bataille est la gestion logistique de flotte d'ambulance destinée aux sociétés de transport sanitaire françaises .

Synovo est née de l'initiative de ses trois fondateurs, alors étudiants à SUPINFO, après avoir décroché le premier prix à un startup week-end organisé par en Après avoir enchainé les concours [concours] et levé des fonds, la société compte maintenant plus d'une vingtaine d'employés et une dizaine de clients répartis sur toute la France, soit un total d'environ 300 véhicules.

Après 3 ans de développement, leur logiciel phare, Saphir, offre une solution de gestion adaptée et innovante aux problèmes de logistique rencontrée par ces sociétés : prise de rendez-vous, communication entre les régulateurs et le personnel roulant, tracking GPS, comptabilité et facturation, outils statiques et BI.

Synovo est très fortement investi dans le tissu associatif des startups en Alsace avec des partenariats et soutiens avec Alsace Digitale, French . . .

L'entreprise est en pleine expansion, avec plus de 10 nouveaux employés depuis le début de l'année portant le nombre à 23, et une vingtaine d'embauches prévues pour la fin d'année. De nombreux étudiants d'écoles d'informatique environnantes (Supinfo, Epitec, Exia,) viennent faire des stages, élevant encore ce nombre.

Développement L'entreprise est organisée en différents pôles : support, développement, Business intelligence, mobile et R&D.

Le pôle développement comprend la plus grande partie de la force de travail, soit 12 développeurs avec M. Guillaume Philips comme chef de projet. Ce pôle se concentre sur l'ajout de nouvelles fonctionnalités au logiciel, généralement plusieurs en parallèle. Pour faciliter la collaboration et réduire les coûts d'installation, les développeurs travaillent sur des machines virtuelles intégrant tout le *stack* Microsoft C#.

Support Le processus de commercialisation ayant déjà commencé et les produits étant encore jeunes, le pôle support lui aussi composé de développeurs C# est de taille assez conséquente, 7 personnes environ. Leur travail consiste à corriger les bugs remontés par les clients, à indiquer comment utiliser certaines fonctionnalités du logiciel et à le mettre à jour.

De par leurs contacts téléphoniques nombreux, ils communiquent avec le pôle de développement les fonctionnalités intéressant les clients et les comportements de l'application à améliorer, comme au niveau de l'ergonomie. Le responsable de cette équipe est M. Christophe .

BI et ergonomie La partie d'analyses statistiques et de Business Intelligence est dirigée par M. Michel Lacombe. Cette petite équipe (3 employées) s'occupe aussi de tous les interfaces homme-machine de Saphir et des produits et services connexes. Synovo est aussi sur le point de récupérer un projet public de traitement des centres de gestion des services d'urgence de la région Rhône-Alpes, en collaboration avec l'équipe de recherche pour le développement de modèles statistiques prédictifs de type réseau bayésien.

Mobile Android 2 Développeurs travaillent sur l'application mobile permettant aux ambulanciers sur le terrain de recevoir et d'envoyer des informations vers l'outil de régulation proposé par Saphir. La remontée en temps réel d'information de tracker GPS embarqués et de l'état des missions forment un élément essentiel pour le caractère dynamique de l'algorithme d'optimisation de tournées.

R&D Cela ne fait que depuis mon arrivée en avril que Synovo dispose d'un pôle R&D dans ses murs. Avant cela, la partie de recherche était fournie par l'équipe BFO du laboratoire ICube. Deux autres développeurs m'ont rejoint en août : M. Ivan Aksamentov dans le cadre d'un stage jusqu'à fin août et M. Benjamin Chetioui, en stage pour l'instant, qui continuera en tant qu'apprenti dans le cadre du master d'informatique, mention ILC.

L'équipe BFO (Bioinformatique théorique, Fouille de données et Optimisation stochastique).

L'équipe BFO regroupe pas moins de 5 thématiques différentes : bioinformatique théorique, fouille de données, ingénierie des connaissances, bioinformatique et génomique intégratives, optimisation stochastique. Ayant été rattaché à la thématique de l'optimisation stochastique (SONIC), c'est celle-ci que je détaillerai plus.

Le point commun entre toutes ces thématiques est le traitement de données massives et complexes, comme en génomique ou en télédétection.

Une caractéristique de l'équipe est l'utilisation de techniques et d'algorithmes non déterministes (logique floue, algorithme génétique, réseaux de neurones, modèles probabilistes).

L'équipe est principalement composée de chercheurs, d'enseignants et de doctorants issus du monde universitaire internationale. La rotation y est assez importante du fait de la présence de stagiaires, d'alternants et d'apprentis.

Les sous-équipes se répartissent de la façon suivante :

- Cecilia Zanni-Merk, Ingénierie des Connaissances
- Olivier Poch et Julie Thompson, LBGI Bioinformatique et Génomique intégrative
- Pierre Collet, optimisations stochastique
- Cédric Wemmert, Fouille de données
- Christian Michel, Bioinformatique théorique

La thématique SONIC (Stochastic Optimisation and Nature Inspired Computing), portée par Pierre Collet, étudie et utilise des techniques probabilistes pour s'attaquer à des problèmes généralement admis comme insolubles par les méthodes déterministes classiques.

L'équipe utilise principalement :

- Les algorithmes évolutionnaires, ainsi que leurs variantes
- L'optimisation par colonies de fourmis
- Les approches émergentes

Le fer de lance de l'équipe est l'utilisation de cartes graphiques pour effectuer des traitements massivement parallèles (GPGPU) pour l'évolution artificielle.Les deux grands projets menés sont l'adaptation d'algorithmes évolutionnaires sur les cartes GPGPU et leurs applications dans le cadre de problèmes réels.

Les résultats des travaux de R&D chez Synovo sont le fruit d'un quatre ans de collaboration avec le laboratoire ICube sur un problème d'optimisation réel. Cela à commencer

par les ébauches entreprises par des étudiants de licences d'informatique au cours de stages, puis par différents chercheurs. L'équipe scientifique encadrante a toujours été Pr Collet et Pr. Zenni-Merk, avec l'aide d'autres collaborateurs extérieur.

À terme, ce projet de recherche doit être intégré dans la solution commerciale de Synovo, Saphir. Un des grands enjeux est l'optimisation par algorithme génétique entièrement sur carte GPGPU, tâche considérée comme difficile, mais ouvrant la possibilité à des opportunités commerciales nouvelles, car extrêmement rapides (résultats exploitables en quelques secondes/minute contre plusieurs heures).

Pr. Collet est le superviseur scientifique actuelle de cette grande aventure, dont je tacherais de vous transmettre toute l'intensité.

Interlocuteurs

Pr. Pierre Collet

— Professor in Computer Science in the Engineering, Computer Sciences and Imaging laboratory (UMR CNRS 7357) of the Strasbourg University in Strasbourg (East of France) since Sept. 2007. * Co-coordinator (with Cyrille Bertelle of Le Havre University) of the CS-DC UNESCO UniTwin (President: Paul Bourgine), cf. CS-DC Council Meetings. * Coordinator of the Strasbourg CS-DC. * Director of the E-laboratory on Complex Computational Ecosystems (ECCE). * Head of the Computer Science departement of the Strasbourg University since July 2011. * Founder of the Strasbourg Complex Systems Digital Campus in May 2012. * Head of the FDBT team from 2007 to 2012. (The FDBT team works on datamining, machine learning, optimisation and theoretical bioinformatics.) * Leader of the SONIC (Stochastic Optimisation and Nature Inspired Computing) group in the FDBT team. * President of the French Evolution Artificielle society from november 2003 to november 2007. * Expert for the UK EPSRC (Engineering and Physical Sciences Research Council) since June 2007. * Associate Editor of the Journal of Artificial Evolution and Applications (Stefano Cagnoni, chief editor).// Photo

Paul Bourgine

Paul Bourgine is the honorary director of RNSC, the French National Network of Complex Systems, former director of the CREA laboratory at Ecole Polytechnique, and founder of the Complex Systems Institute, Paris. He is also a co-founder of the CECOIA conferences in economics and artificial intelligence (1986), the ECAL conferences in artificial life (1990), the ECCE conferences in cognitive economics (2004) and the ECCS conferences in complex systems science (2005). Paul Bourgine est directeur du Centre de Recherche en Épistémologie Appliquée de l'École Polytechnique (CREA) et directeur de l'Institut des Systèmes Complexes de Paris Île-de-France (http://iscpif.fr). Docteur en économie et en sciences cognitives, il a publié notamment Towards a practice of Autonomous systems (MIT-Press, 1992 avec Francisco Varela) et Cognitive Economics:

an interdisciplinary approach (2004, avec Jean-Pierre Nadal). Fondateur de la Complex Systems Society, il participe activement au développement de la science des systèmes complexes au niveau national et international.// photo

Jérémie Wies

Immergé depuis plus de 6 ans dans le monde de l'ambulance, j'ai créé la société New Web pour apporter un service spécialisé dans l'hébergement de type Cloud et dans la maintenance de solutions informatiques pour les transporteurs sanitaires. Après avoir observé pendant 3 ans ce domaine, j'ai décidé de créer Synovo afin de développer une solution logicielle complète adaptée aux besoins des structures ambulancières françaises. Président Directeur Commercial Immergé depuis plus de 6 ans dans le monde de l'ambulance, j'ai créé la société New Web pour apporter un service spécialisé dans l'hébergement de type Cloud et dans la maintenance de solutions informatiques pour les transporteurs sanitaires. Après avoir observé pendant 3 ans ce domaine, j'ai décidé de créer Synovo afin de développer une solution logicielle complète adaptée aux besoins des structures ambulancières françaises.// photo

Guillaume Philips

M Guillaume Philips, Directeur généralDirecteur TechniqueAnciennement collaborateur de la société New Web, je côtoie depuis plusieurs années le monde du transport sanitaire. J'ai géré plusieurs dizaines de projets informatiques de taille importante et c'est cette expérience technologique que je mets au profit de Synovo et de ses clients.// photo

Positionnement et intégration sur le « marché »

Synovo se démarque des autres éditeurs de logiciel évoluant dans le même domaine en proposant un outil moderne, ergonomique et en constante amélioration. Saphir contraste avec ses logiciels concurrents historiques avec son interface séduisante (flat design/ metro), en marquant une claire différence avec les interfaces sommaires et fonctionnelles de ces dernière.

Le logiciel apporte de nombreuses fonctionnalités inexistantes chez ses concurrents directs : cartographie, suivie des véhicules en temps réels, ect ... Saphir se dirige vers une optique de type ERP avec la future gestion du personnel et des ressources matérielles. Le marché pour les solutions dans le domaine du transport sanitaire est très ouvert, du fait du désintéressement en France des éditeurs de logiciel pour ce domaine.

Commercialisé en fait fin d'années 2014, Synovo compte une dizaine de clients implantés partout dans le pays. L'ajout de technique de planification automatique moderne va permettre à l'entreprise d'asseoir son caractère de leader du marché.

Peut-on vraiment parler de marché dans le monde de la recherche universitaire, autrement que du marché de la connaissance?

Le laboratoire ICube se présente comme l'un des pôles de recherche majeurs en Alsace. Soutenu par un grand nombre de chercheurs et fort de ses nombreuses thématiques, le laboratoire a beaucoup de publications à son actif et jouit d'une bonne réputation à l'étranger.

Comme dans le cas de Synovo, de nombreuses initiatives vers le monde de l'entreprise sont prises. Ces échanges ont pour effet d'aider et de catalyser la création d'un milieu interdisciplinaire riche en Alsace.

0.4 Les nouveaux enjeux et défis dans l'ère du Big Data

Nécessité de nouveaux mécanismes et algorithmes

L'explosion des volumes de données observée ces dix dernières années a mis à mal les techniques et modèles de traitement traditionnels. Si ces problèmes ont déjà été formulés dans certains domaines de l'informatique, en bio-informatique et en génomique plus particulièrement, c'est au travers des difficultés rencontrées par les géants du Web que le grand public et l'informatique généraliste y ont été exposé.

La multiplication des appareils et services connectés en est la cause principale. Des familles d'algorithmes ont dû être développées ou remises au goût du jour, pour analyser et classifier cette masse de plus en plus importante de données semi-organisées.

L'exemple type est le framework mapReduce de Google basé sur des principes de système distribué et de programmation fonctionnelle.

Les algorithmes stochastiques et probabilistes ont aussi connu un second souffle en proposant des méthodes rapides et efficaces pour répondre à ces nouveaux besoins, de pair avec la baisse significative des coûts de calcul.

Brève introduction aux algorithmes génétiques

Ici, nous nous pencherons sur l'optimisation stochastique et plus précisément sur les algorithmes génétiques.

Les algorithmes génétiques (GA) sont généralement utilisés pour chercher la meilleure solution possible à des problèmes inverse complexe, combinatoire ou continue.

Ils améliorent de manière évolutive un ensemble de solutions potentielles dans l'espace de recherche de toutes les solutions possible. Les algorithmes génétiques ou algorithmes évolutionnaires sont une classe d'algorithme s'inspirant de la théorie de l'évolution comme énoncé par Charles Darwin avec son principe de « survival of the fittest ».

L'idée derrière l'utilisation et la mise en place d'algorithme évolutionnaire est apparue à la fin des années 50 en essayant de mimer le modèle évolutionnaire naturelle. Il a ensuite été nécessaire d'attendre l'apparition d'ordinateur et d'unité de calcul suffisamment puissant pour que les GA deviennent réellement exploitables. Les analogies avec la biologie sont nombreuses.

Leur fonctionnement est conceptuellement très simple : la solution du problème à résoudre est modélisée sous forme d'un individu, et une population d'individus générés aléatoirement va être créée. Cette population va ensuite suivre la boucle évolutionnaire suivante composée de quatre opérateurs génétiques : croisement, mutation, évaluation et sélection. Nous les expliciterons dans quelques instants.

Représentation des individus

Les GA font évoluer une population d'individus, solutions potentielles du problème à optimiser. Les individus sont encodés par un ensemble de gènes (variables) qui forme leur génotype (ou plus simplement génome). C'est le rôle des différents opérateurs génétiques de passer de la représentation génotypique à la représentation phénotypique, par exemple pendant la phase d'évaluation. Le génome d'un individu est spécifique au problème que l'on cherche à optimiser.

// Exemple génotype one max

Initialisation

Au début de l'algorithme, la population initiale est définie en créant des individus aléatoires. Les GA nécessitent des générateurs de nombre aléatoire uniforme rapide et de bonne qualité pour garantir un bon échantillonnage de l'espace de recherche comme les *Mersenne twister* ou plus récemment les générateurs *xorshift*.

Selon le problème, il peut se révéler intéressant d'introduire des contraintes ou même des individus étant eux même des solutions de bonne qualité pour aider la recherche. Ces biais ont néanmoins tendance à trop contraindre les solutions possibles et à perdre la possibilité d'obtenir des résultats créatifs.

La boucle évolutionnaire

Après initialisation de la première population, la boucle évolutive suivante va être répétée jusqu'à un critère de terminaison ou indéfiniment dans le cadre d'une optimisation dynamique Anytime. Une itération de la boucle par analogie au monde de la biologie est appelée génération.

//gen loop

Évaluation

La fonction d'évaluation est la partie la plus importante des GA vu qu'elle va guider l'évolution vers des solutions de plus en plus efficaces. Elle permet de « noter » un individu par rapport au problème.

La fonction d'évaluation représente l'espace de recherche et décrit le paysage de fitness (fitness landscape) en l'échantillonnant et l'extrapolant grâce à une population

d'individu. « Graphiquement », l'algorithme cherche à découvrir les endroits les plus intéressants de son espace de recherche.

//fitness landscape

Cross-over

La phase de *crossing-ove*r (ou recombinaison, reproduction) consiste à créer de nouveaux individus d'après plusieurs parents. De nombreux types de *cross-overs* existent, adaptés à diverse représentation d'individu. Le *cross-over* doit prendre en compte la structure de l'individu et est de fait lui aussi spécifique au problème.

Mutation

L'opérateur de mutation permet de faire varier de manière aléatoire les nouveaux individus « enfants » pour améliorer l'exploration de l'espace de recherche, certaines « zones » ne sont potentiellement pas accessibles par *cross-over* ou lorsqu'il n'y a pas eu d'occurrence d'un gène ou d'une certaine valeur d'un gène dans la population initiale. Là encore, l'opérateur de mutation dépend du problème et de la représentation utilisée, par exemple de l'ajout de bruits dans le cas d'un problème continu ou des opérations de swapping dans le cadre combinatoire.

Sélection et réduction

Avant d'entamer la prochaine génération, il faut assigner les « nouveaux » parents d'après l'ensemble $(\lambda + \mu)$ des individus enfants λ et des parents μ de la génération précédente. Le nombre d'individus sélectionnés de cette manière est égal à la taille originelle de la population parent μ .

La sélection se base sur la *fitness* des individus. Cependant, un mécanisme simpliste où seuls les meilleurs d'être eux sont sélectionnés, après un tri par exemple, entraîne des problèmes de convergence prématurée.

Lors du processus de sélection, il est nécessaire de garder des individus "relativement" bons qui aident à maintenir une certaine diversité dans la population globale, ce qu'un choix déterministe ne garantit pas. Les méthodes de sélection sont donc généralement stochastiques comme la très courante et efficace sélection par tournoi, qui retourne le meilleur individu d'un ensemble aléatoire de n éléments.

Il est à noter que les méthodes de sélection, ou sélecteurs diffèrent grandement entre une GA simple et une optimisation multicritère (MOEA). Ce point précis sera bordé dans la section suivante.

Optimisation multiobjectif

L'intérêt d'utiliser des algorithmes génétiques vient que les résultats obtenus sont créatifs et compétitifs avec l'intelligence humaine.

Au bon d'un certain nombre de générations, et ce malgré le fait d'avoir initialisé les

individus aléatoirement, l'on obtient de « bons » résultats. « Bon » dans le sens où l'on ne peut pas déterminer si l'optimum global du problème a été atteint ou si l'optimisation est restée bloquée dans un optimum local.

Classiquement, on cherche à optimiser un seul critère, mais il est aussi possible d'en avoir plusieurs possiblement antagonistes. La difficulté des algorithmes génétiques multiobjectifs (MOEA) vient de l'opérateur de sélection. Dans le cas d'un algorithme single objective, la sélection se fait de manière relativement évidente : on prend les meilleurs individus issus de multiples tournois. Avec un MOEA, comment définir un « bon » individu? Un individu optimisant parfaitement le critère 1 et pas les autres est-il meilleur qu'un autre qui optimise moyennement tous les critères?

Le principe derrière tous les opérateurs de sélection multiobjectif (NSGA-II, ASREA, SPEA) nous vient du monde de l'économie. Il s'agit de l'optimalité de Pareto, aussi appelée Pareto-dominance.

Dominance de Pareto Dominer au sens de Pareto, pour un élément donné, signifie qu'aucun autre élément n'a au moins un critère meilleur que les siens. Dans le cadre des MOEA, une solution domine une autre si les deux conditions suivantes sont remplies :

- La solution x1 n'a aucuns fitness plus mauvaises que celle de x2
- La solution x1 a au moins une fitness meilleure que celle de x2

Plus formellement : // formule en laTex

De par cette définition on peut déduire le concept de front de Pareto : l'ensemble des solutions non dominé. Les fronts de Pareto permettent de trouver de bons compromis entre les différents objectifs. Définir un front de Pareto revient à trouver une enveloppe convexe dans un espace à dimension n, où n est le nombre d'objectif.

// front de Pareto

0.5 Projets abordés

EASEA-CLOUD

EASEA est un solveur évolutionnaire massivement parallèle développé et maintenu par l'équipe BFO à l'université de Strasbourg. Il a pour but de faciliter le prototypage d'algorithmes génétiques, en proposant un métalangage autour du C++.

EASEA est un projet universitaire créé par l'initiative de Pierre Collet et Évelyne Lutton à l'INRIA en 1999. Depuis le projet a subi de nombreux remaniements et ajout de fonctionnalités. EASEA a été utilisé pour de nombreux projets universitaires et privés, notamment dans le cadre d'une thèse de doctorat cofinancé et dirigé par Électricité de Strasbourg ou encore la découverte de nouvelles zéolites en cristallographie. Le projet est régulièrement cité dans le cadre d'étude comparative de performance de bibliothèque ou de framework d'algorithme évolutionnaire.

L'utilisateur n'a qu'à définir le génome et les différents opérateurs génétiques et la plateforme *EASEA* se charge du lancement et de la gestion de la boucle évolutionnaire en elle-même.

Il offre la possibilité de paralléliser sur carte GPGPU sans connaissance préalable, profitant ainsi de speed-up très significatif (un ordre de magnitude de plusieurs centaines de fois). De plus, EASEA permet de travailler dans un paradigme d'évolution en îlots distribués, où plusieurs machines communiquent entre elles en envoyant des individus de leurs populations vers les autres îlots, dans un processus appelé migration. Ce nouveau niveau de parallélisme permet là encore d'obtenir des speed-up importants en plus d'améliorer certaines limitations que peuvent rencontrer les algorithmes génétiques telle la convergence prématurée de la population.

HIRONDELLE

Le projet *HIRONDELLE* (Healthcare Itinerancy Rapid Optimization using Non-Deterministic Evolutionary algorithm) est le projet phare de R&D chez *Synovo*. Il s'agit d'un algorithme génétique multiobjectif d'optimisation de courses et de planning pour flottille d'ambulances et véhicules de transport de santé. Les buts de cet algorithme se classent en trois parties distinctes : optimisation de coût de plannings, des délais et d'optimisation de la qualité de service.

Il s'agit d'un problème dit « réel » tel que décrit dans la littérature en opposition avec les problèmes de test (« *Toy problem* ») généralement utilisée : dimensions spatiales et temporelles, beaucoup de contraintes et grand volume de donnée.

La problématique se décompose de la manière suivante : selon un ensemble de véhicules, d'employée et de missions fournir rapidement une planification de tournées efficaces.

A terme, le projet *HIRONDELLE* doit être intégré à la solution commerciale de Synovo d'aide à la logistique pour les transports de santé *Saphir*. L'idée est d'automatiser la création de plannings pour le lendemain, tâche longue, laborieuse et rigoureuse dont s'occupent dans le meilleur de leurs capacités les régulateurs de ces sociétés de transport.

Nous allons ici mettre en exergue les liens et parallèles entre ses deux projets et les étudier comparativement selon plusieurs angles. Au travers du monde de la recherche publique et du privé d'une part et de leurs visions : proposer un système générique pour EASEA et une implémentation spécialisés pour Hirondelle, chacune ayant des avantages par rapport à l'autre.

Il est de plus intéressant de noter, même si cela sera détaillé dans les chapitres qui suivent, que les deux projets sont intimement liés. D'abord du point de vue des acteurs, et du fait que les premiers prototypes d'hirondelle ont été faits sur la plateforme EASEA.

CSDC

Le Campus numérique des Système Complexe est un large réseau international de chercheurs et d'institution oeuvrant à définir la science des systèmes complexes et ses fondements théoriques. Ce réseau a comme objectif de mettre en relation des institutions et individus de discipline différente en proposant un ensemble de ressources de travail collaboratif. Ce projet est soutenu par l'UNESCO dans le cadre de son programme UniTwin de jumelage d'université. À l'heure actuelle, il est composé de plus de 120 institutions regroupant pas moins de 3500 chercheurs.

De nombreuses similitudes sont présentes dans des disciplines traditionnellement considérées comme éloignés allant de la physique à la musicologie sur des problèmes pouvant faire partie de la thématique des systèmes complexes. Les différentes disciplines ont tenté de répondre à ces problèmes avec leurs propres méthodologies au cours des 200 dernières années, là où certains rapprochements auraient été judicieux. Promouvoir la sérendipité, voilà l'objectif!

L'écosystème informationnel du *CSDC* est composé d'un site Web, où différents acteurs peuvent s'enregistrer : des institutions universitaires, des laboratoires, des projets et des membres individuels. Ces différentes entités peuvent se lier selon certains critères : appartenance, projets en commun et commencer des projets sur des questions théoriques ou expérimentales.

Il est intéressant de noter que le système fonctionne sur la base d'une hiérarchie floue où toutes entités peut être rattachée une autre (cf. fig 1).

Cela a pour but de favoriser les échanges transversaux entre différentes équipes de recherche, tant bien même qu'elles fassent partie de filières différentes.

0.6 Flexibilité dans le travail

Capacité d'adaptation

Dans les projets énoncés, la plus grande part de responsabilité vient du fait d'être capable de s'adapter rapidement aux demandes et de pouvoir proposer des solutions viables peu couteuses en temps-homme. Cette responsabilité s'accompagne de la capacité à faire de la veille technologique et à comprendre rapidement le fonctionnement de nouvelles bibliothèques, frameworks, langages et algorithme.

De la mise en place d'un système de déploiement à la collecte de données et traitement statistique en passant par de la visualisation, j'ai était amener à découvrir beaucoup de domaines de l'informatique qui m'était jusqu'à lors mal connus et floue. Cela m'a permis d'acquérir rapidement une culture générale qui me permet de réagir plus précisément aux nouveaux problèmes rencontrés.

De l'application lourde au développement Web

Comprendre et exploiter efficacement une nouvelle technologie requiert de la discipline et de la concentration : lire de la documentation, analyser la philosophie sousjacente et faire une expertise des limitations du système. Intégrer une solution à un projet déjà existant reste une problématique à part entière : il faut modifier l'architecture du projet en conséquence.

L'intégration de la partie CUDA sur le projet HIRONDELLE en est un excellent exemple. Le système de build a dû être grandement remanié, pour bien séparer les parties de code destinées à l'exécution sur GPU. Une nomenclature spécifique de la hiérarchie de fichier et des directives de compilation (preprocessing) se sont révélées être indispensables. Toutes ces considérations, que l'on a parfois tendance à mettre de côté, demandent un véritable travail d'assimilation.

Une bonne connaissance des technologies du Web et les diverses techniques et bonnes pratiques acquises au travers de projet personnel m'ont obligé à m'interroger sur le fonctionnement du modèle MVC de Django et de manière plus large aux interactions client-serveur basées sur API RESTful et Ajax.

Tout en approfondissant ma compréhension du langage *Python*, je me suis aussi familiarisé avec des concepts plus généraux des langages dynamiques et faiblement typés. Ce n'est qu'au bout d'un mois que j'étais capable de produire avec aisance du code Python propre et standard. Une fois la « pythonic way » assimilée, l'utilisation et la découverte de bibliothèque tierce se sont révélées bien plus faciles.

0.7 Spécialisation poussée sur les techniques évolutionnaires et l'architecture CUDA

Description fine du problème

Problématique

Comme énoncé en introduction, la problématique est de fournir une tournée de véhicules sanitaire en réduisant les coûts de fonctionnement, la durée de la planification (temps d'utilisation des véhicules et employé) et en maximisant des contraintes de qualité de service.

L'algorithme doit ensuite être intégré à Saphir, la solution de Synovo pour les sociétés et services de transport ambulancier. Dans un premier temps, l'optimisation se fait de manière ponctuelle. À l'appui sur un bouton dans l'interface de régulation, les données des missions journalières sont sérialisées et exportées sur le serveur d'optimisation qui lance alors le calcul. L'utilisateur, une fois le processus d'optimisation entamé peut alors récupérer à tout moment récupérer une planification complète de la journée. Il est à noter que dû à sa nature d'algorithme d'optimisation non déterministe évolutionnaire, les résultats obtenus pendant les premières générations d'hirondelle sont d'assez mauvaise qualité. Au fil des générations, la qualité des résultats s'améliore grandement.

Le projet correspond à des problèmes d'optimisation de type « vehicle routing problem» (VRP), sujet dont la littérature académique est riche et ayant déjà ses variantes propres au monde de la santé, regroupées sous les coupes des « healthcare management

science ». Nous nous situons sur modèle de type « Delivery pickup vehicle routing problem with time windows » (DPVRPTW), vu que les patients doivent être récupérés et délivrés à une heure précise.

Une recherche exhaustive n'est pas possible d $\hat{\mathbf{u}}$ à la nature combinatoire du problème, NP-Complet.

Nous proposons donc une résolution par algorithme génétique multicritère optimisant le coût du planning, les délais d'attente et de retard pour les patients et certaines contraintes de qualité de service décrite dans la section suivante.

L'idée innovante derrière HIRONDELLE est qu'il s'agit d'un algorithme dit Anytime. Peu importe quand l'utilisateur demande une solution, l'algorithme va à tout moment renvoyer une réponse valide, et va continuer à améliorer ses résultats avec le temps. De surcroit, l'optimisation est dynamique : le problème à optimiser va changer avec le temps en prenant en compte les réalités du terrain : Retard sur une mission, annulation, changement d'horaire. Des résultats théoriques ont montré la grande résilience et flexibilité des processus évolutionnaires avec des problèmes interactifs, ce qui nous a naturellement poussés vers cette branche des méthodes stochastiques plutôt que certaines techniques plus répandues comme les recherches tabus.

Communication

Les données du problème à optimiser sont créées et exportées par *Saphi*r sous forme de données binaires sérialisées sous format protocolbuffer de Google.

Protobuf est un système de sérialisation de donnée développé par Google pour faciliter les échanges de données structurées entre back-end. La désérialisation est particulièrement rapide, Protobuf n'incluant aucun système de compression. Les descriptions des binaires Protobuf suivent une syntaxe simple et sont automatiquement gérées côté C# par Saphir lors de l'exportation. //schéma

Matrice de distance

L'algorithme ne fait aucun calcul de distance et de durée entre les adresses des missions, mais les récupère à travers une matrice représentant le produit cartésien entre tous les points du problème. Pour chaque adresse, on peut donc récupérer la distance en kilomètre et la durée en seconde avec toute les autres.

Ce cube est généré du côté C# par le back-office de Saphir en s'appuyant du moteur de cartographie PTV qui calcule la durée et la distance entre deux points de manière prévisionnelle d'après des statistiques de trafic routier.

//matrice

Data layout

S'agissant d'un projet de R&D, la phase de prototypage a été assez longue. Les modèles de données ont changé plusieurs fois d'avril à juin. Voici une courte explication

du data layout actuel.

Une mission (*journey*) est composée deux *planned element*, de type début et arrivée. La mission spécifie quels types de véhicules doivent être utilisés et la facturation au client.

Un planned element est une description contextuelle liée une adresse : heure de passage (timestamp UNIX), identifiant d'adresse, type d'événement (récupération ou dépôt de patient).

Les véhicules ont une capacité de passager, un coût au kilomètre, un coût à l'heure ainsi qu'un type dont découle certaines contraintes.

Les quatre types de véhicules possibles sont les suivants :

- VSL
- TPMR
- Ambulance
- Taxi

Ces types ont des caractéristiques différentes : capacité, équipements et taille de l'équipage requis.

Enfin les employés ont un coût à l'heure définie par une fonction affine par morceaux (piecewise), et plusieurs types de diplôme et certifications possibles. (licence de taxi, brevet de secourisme).

Cette piecewise permet de nous abstraire de certains calculs plus complexes, car elle prend en compte le nombre d'heures déjà travaillé dans la semaine. Elle est aussi modifiée pour garantir certains comportements par exemple si un employé ne peut commencer qu'après 10h, on va assigner des valeurs arbitrairement hautes, pour qu'il ne soit pas en charge d'une mission démarrant antérieurement

Génome

Le génome de nos individus (solution) est composé de deux parties distinctes pour des raisons de facilitation des manipulations par les opérateurs de *cross-over*.

La première partie est un tableau contigu de Fare, structure référençant des éléments dans les données du problème pour réduire la taille des populations. Une Fare est constitué de référence par index sur un planned Element, deux employées et diverses données qui elles sont redondante, pour d'optimiser les latences des accès en mémoire globale sur GPU (cf.).

La deuxième partie est un simple tableau entier représentant la longueur de la tournée de chaque véhicule. En parcourant ce tableau, on peut connaître l'offset à appliquer dans le premier pour accéder au *Fare* de chaque véhicule. Cette représentation est justifiée par le fonctionnement de l'opérateur de *cross-over BCRC* utilisé.

Constraintes

Cette optimisation est considérée comme difficile par son caractère multimodal évoqué plus haut et les nombreuses contraintes à prendre en compte. Le modèle *Delivery-Pickup* utilisé, en plus des contraintes de fenêtre de temps et de capacité, en fait un problème *NP-Complet*.

On en distingue de trois types de : contraintes « hard », « soft » et les objectifs discrets.

Contraintes hard Les contraintes hard représentent des cas de nullité d'une solution. La violation d'une contrainte hard signale une incohérence ou une impossibilité physique rendant la solution non exploitable :

- Mission assignée au mauvais type de véhicules
- Véhicule en surcharge
- Employée « ubiquitaire », présence sur plusieurs véhicules simultanément
- Pas de pause de plus de 20 minutes toutes les 6 heures pour une employée
- Employée travaillant plus de 12 h par jour

Contraintes soft Les contraintes « soft »:

- Choix d'un VSL plutôt qu'un taxi pour les trajets de plus 9 kilomètres
- Équipage roulant mixte
- Employée ayant une mauvaise relation avec un client
- Équipage ne parlant pas la langue d'un client
- Équipage n'ayant pas le même nombre d'heures déjà travaillées

Objectifs discrets: Et les objectifs discrets:

- Le nombre de kilomètres parcourus
- Les délais d'attentes ou de retards entre les missions

Pendant de l'évaluation les malus associés aux différentes contraintes sont agrégés aux différents objectifs selon ce tableau ://tableau

La valeur des malus suit un système à deux échelles : les malus de contraintes fortes sont supérieurs à la somme de toutes les contraintes faibles possibles. Le processus évolutionnaire va donc commencer par se diriger vers des solutions réduisant et à terme faisant disparaître les contraintes, pour ensuite chercher à améliorer les contraintes faibles et les objectifs discrets. Nous obtenons alors une optimisation en deux temps : d'abord, recherche d'individus « valables », puis l'optimisation a proprement parlé.

//graphe

Dans les faits, définir la somme des contraintes faibles pouvant être violées pour un jeu de données est une tâche non triviale, car combinatoire par nature. Une valeur seuil arbitrairement choisi est utilisé pour l'instant. Des métaheuristiques vont être développées dans le futur, pour avoir un jeu de poids de malus dynamique selon les données ce qui rendra l'algorithme plus flexible et résilient aux erreurs et autre outliners dans les inputs.

Transfert de compétence

J'ai continuais ce projet de R&D en me basant sur les travaux effectuer par le dernier développeur et post-doctorant ayant travailler dessus, Carlos Catania toujours dans le cadre de la collaboration entre Synovo et le laboratoire ICube. Étant déjà familiarisé avec le travail de Carlos lors de mon stage dans l'équipe BFO qui s'est déroulé de début février à juillet 2014 sur le projet EASEA, j'avais une bonne compréhension des différents éléments du projet.Les problématiques techniques rencontrées étaient les suivants: problèmes de gestion de la mémoire entre le système et les cartes GPGPU, le manque d'implémentation d'algorithmes efficaces pour gérer les critères multiples ainsi que le fait que l'algorithme en lui-même n'est pas complètement finalisé. J'ai récupéré de M. Catania l'intégralité de ses notes, comptes-rendus de réunion ainsi que tous le code développé durant le déroulement de son postdoc en BFO: prototypes divers, expérimentations, etc. Un prototype fonctionnel était déjà disponible et fournissait des résultats allant dans la bonne direction malgré le fait qu'il n'intégrait pas toutes les contraintes et données du problème.L'implémentation a été faite sur la plateforme EASEA et correspond à environ 5K loc de C++.Le prototype fonctionne en version CPU parallélisée et en version CUDAmassivement parallèle. Les accélérations observées entre la version CPU et CUDA étaient alors très faibles, de l'ordre de 0,3 fois plus rapide. Ceci était dû à plusieurs raisons : l'empreinte mémoire du génotype qui entraînait des tailles de populations importantes (plusieurs gigaoctets pour quelques milliers d'individus) et code des opérateurs non optimisés pour le traitement sur GPGPU. Des résultats expérimentaux satisfaisants ont été obtenus.

Lecture de papier

Une grande partie du travail de recherche à proprement parler consiste à lire des articles et ressources académiques sur le sujet de l'optimisation de tournée de véhicule et à bien comprendre les technique et méthode énoncés. Du fait de la spécificité du sujet, je me suis dirigé vers des variantes de VRP plus en accord avec la problématique : PDVRPTW ($Pickup\ Delivery\ VRP\ with\ time\ window$) et $DVRP\ (Dynamic\ VRP)$.

J'utilise principalement des recherches par mot-clé sur Google Scholar ainsi qu'en parcourant les proceeding des grandes conférences sur les algorithmes évolutionnaires : PPSN, evoStar et Gecco.L'expertise qui m'est demandée est de pouvoir rapidement décider si telles ou telles techniques sont viables et réalisables dans des délais acceptables.M. Collet supervise tous les choix scientifiques sur la partie génétique et c'est avec lui que je confronte les éléments qui me semblent pertinents. Lors de difficulté, nous entamons un dialogue sur les méthodes de résolution à appliquer.

Test de techniques et opérateurs

De nombreuses expérimentations d'opérateur génétique ont été entreprises, principalement au niveau de la reproduction (*cross-over*).

Barycentric crossover

Le crossover utilisé dans le premier prototype récupéré de M. Catania était un simple crossover barycentrique, standard dans la plupart des algorithmes génétiques. Il consiste à sélectionner aléatoirement un point de coupe dans deux individus (encodé sous forme de tableaux contigus en mémoire) et de créer un enfant à partir des parties des parents. Le problème de ce crossover venait du fait que des informations sur le problème à optimiser été perdues au cours de la reproduction des individus résultant en une optimisation inutilisable. De plus, la convergence de l'algorithme n'était pas suffisamment rapide.

BCRC

Pour corriger les problèmes du crossover barycentrique, un cross-over dit BCRC (Best cost route cross-over) plus récent et plus adapté au problème de VRP fut sélectionné pour le remplacer. N'ayant pas d'implémentation disponible, il fut d'abord prototypé en Python à l'aide du framework évolutionnaire DEAP sur un problème de VRP synthétique. Après validation des résultats, il fut porté en C++, non sans difficulté du fait de son utilisation massive de structure de donnée dynamique, délicatesse non permise pour l'architecture GPU visée pour des raisons de performances. Cette implémentation C++ fut la source de bien des déboires tant au niveau de l'implémentation que des performances sur GPU du fait de ses nombreuses divergences et de la nécessité d'allocation mémoire dynamique.

$\mathbf{E}\mathbf{A}\mathbf{X}$

Une grande nouveauté dans les techniques de crossover pour les problèmes de VRP fut l'apparition d'EAX. EAX est un crossover basé sur la recombinaison d'arrêt de graphe ($Edge\ recombinaison$). Il permet au GA de rivaliser en qualité avec les autres types de métaheuristique en particulier les recherches tabou pour les grandes instances de VRP (>30000 « villes »). Il sera développé et testé dans le futur, et s'il présente des avantages en terme d'accélération et de qualité des résultats obtenus, il remplacera le $cross-over\ BCRC$ actuelle.

NSGAII/ASREA

Une des grosses avancées de ses dernières semaines est le remplacement de l'algorithme de sélection NSGA-II au profit d'ASREA.

NSGA-II est de facto l'algorithme de ranking et de sélection des MOEA, avec une complexité asymptotique en O (mn^2) avec m nombre d'objectif et n nombre d'individu. Les implémentations en C/C++ de NSGA-II sont nombreuses, ce qui à justifier son choix dans un premier temps. Avec de grandes tailles de populations (>10 000 individus), le temps pris par* NSGA-II devient significatif par rapport au reste de l'algorithme. Il se base sur le classement de rang selon le principe de Pareto dominance* déjà évoquer plus haut. Nous avons donc décidé d'utiliser* ASREA, un algorithme de ranking* par archive

récent et innovant en O (man) avec a taille de l'archive , et sa variante parallélisée sur $GPU,\ G\text{-}ASREA.$

NSGA comme ASREA sont propose une gestion de l'élitisme, le premier par son classement déterministe de rang et le second par l'utilisation d'une archive des meilleurs individus. Une explication plus poussée des deux algorithmes est disponible en annexe.

Les speedup d'ASREA et G-ASREA sont très impressionnants par rapport à NSGA-II.//table ASREA vs NSGA

M. Collet m'a fourni une implémentation pour* GPU^* d'ASREA. Le code de l'algorithme était fortement imbriqué dans un programme de benchmarking synthétique de GA (ZDT functions). Après extraction, refactoring et adaptation, nous avons pu bénéficier dans ces speeds-up, répertoriés dans la table suivante ://table

Implémentation CUDA

Tout au long de cette section, la terminologie relative aux technologies et les technologies elles-mêmes CUDA seront explicitées et mis en perspective avec le développement du projet HIRONDELLE. Pour bien comprendre le modèle de calcul de l'architecture CUDA, une petite explication du modèle SIMD et MIMD est requise. Ces modèles de parallélisme sont répertoriés par* la taxonomie de Flynn*.

//Flynn's taxonomy table

MIMD

MIMD (multiple instruction, multiple data) est la technique de parallélisme la plus courante des processeurs modernes.

En MIMD, les différentes unités de calcul (cœur) peuvent travailler de manière asynchrone et indépendante sur des données différentes, i.e à un moment* t* donnée des instructions différentes sont effectuées sur des entrées différentes. Cela permet de la concurrence et du parallélisme au niveau des données. D'un point de vue hardware, la mise en place d'un tel procédé requiert une architecture complexe et couteuse, présence de cache, registre et pipeline indépendant pour chaque unité de calcul et gestion de changement de contexte Ces prérequis matériels limitent le nombre d'unités de calcul sur une die.

SIMD

La vision radicalement opposée que propose l'architecture des cartes GPGPU est le modèle SIMD (Single instruction multiple data). Ici, les unités logiques sont nettement moins complexes et de fait bien plus nombreuses (2880 cœurs sur NVIDIA titan). Une unique instruction est effectuée simultanément sur des entrées différentes. Cela permet d'exploiter le data level parallelism, mais ne permet pas de concurrence. À travers l'utilisation d'algorithmes adaptés, des accélérations massivement peuvent être atteintes, avec un ordre de magnitude de plusieurs centaines de fois.

Architecture software

Threading model Le C CUDA est une extension du langage C (avec une partie des spécifications du* C++). Ce métalangage introduit des qualifier pour les fonctions et pour les déclarations de variable qui spécifie quelle partie du code doit être compilée avec le compilateur CUDA nvcc* et où elles doivent être exécutées (host ou device).

- **global**, depuis l'host vers le device. Il s'agit des kernels.
- **device**, depuis le *device* vers la *device*
- **host**, depuis l'host vers l'host

Les fonctions qualifiées de *global* sont appelées **kernel** : elles seront exécutées n fois en parallèle sur la carte selon leurs configurations d'appel.

Un appel de *kernel* utilise la syntaxe suivante qui définit le nombre d'exécutions. //snippet

Chaque thread exécutant un *kernel* se voit attribuer un unique identifiant relatif à son block, accessible grâce à la variable built-in* threadIdx. *Le threading model de l'architecture* CUDA* est pensé pour exploiter au maximum le modèle *SIMD* grâce à une gestion fine de l'indexage des threads.

Block // image grid-> block -> thread

Les threads CUDA sont regroupés en blocks, eux-mêmes regroupés sur une Grid. Les threads ont un unique identifiant au sein de leurs blocks, tout comme chaque block à un unique identifiant au sein d'une Grid. Au niveau des kernels, une petite arithmétique d'indexage permet de calculer des index de tableau continu, pour que chaque thread ne modifie que des cases mémoire distinctes, pour éviter les « race condition », comme le montre ce court extrait de code.

//Inedx CUDA snippet

Thread Les threads d'un même block sont exécutés sur un multiprocesseur (MP), avec la possibilité de synchronisation (barrier) et de mémoire partagé. NVIDIA définit un autre groupement, plus fin, de threads au sein d'un block, appelé* warps. La gestion de la répartition des blocks* sur les* multiprocesseurs* (physique) est gérée par le runtime driver CUDA, dépendamment du type de scheduling choisie (dynamique, statique, etc.). Selon l'architecture CUDA visé (3.5 dans notre cas), les limites de nombre de block, de threads par block, du nombre de threads par warp varie. Du fait de regroupement par* warps, cela n'a pas vraiment d'intérêt de choisir une taille de block* non multiple de la taille des warp (qui elle aussi dépend de l'architecture et du hardware lui-même). L'optimisation CUDA demande donc une connaissance du matériel qui va être utilisé.

Voici le tableau des spécifications de la carte* GPGPU* cible, la $NVIDIA\ titan$: // spec titan

Compilation Le *runtime driver CUDA* en lui même est un petit système d'exploitation : *scheduler*, gestion mémoire et changement de contexte et plus étonnant même,

compilateur *Just-in-time* (*JIT*). Les évolutions d'architecture étant tellement importante et imprévisible que pour garantir la rétrocompatibilité de code *CUDA*, les binaires intègrent directement l'assembleur* PTX* intermédiaire.

La raison est la suivante : si l'architecture du matériel exécutant le programme diffère de l'architecture cible à la compilation, le *runtime driver CUDA* va recompiler tout le code* CUDA* à la volée au premier lancement de *kernel*.

Les temps de compilation avec le compilateur* nvcc* sont relativement longs, qui se retrouvent être par moment assez désagréable.

Ici un court schéma de processus de compilation : //schéma

Architecture physique

Les $GPU\ NVIDIA$ ont un certain nombre de* multiprocesseur* ou $stream\ multi-processeurs$ (14 pour la NVIDIA titan) et $stream\ processeur$ (les 2880 « cores »). Les multiprocesseurs sont capables d'exécuter en parallèle des instructions différentes, mais les* warps* au sein de block de* thread* exécute une seule instruction simultanément au travers d'un modèle SIMD modifié, le $SIMT\ (Single\ Instruction,\ multiple\ Thread)$.

Le modèle *SIMT* est capable de gérer les branchements conditionnels en désactivant dynamiquement les cœurs exécutant des branches différentes, pour faciliter le travail du développeur. Cela entraı̂ne une baisse de performance appelée divergence, dons nous discuterons dans les sections suivantes.

Hiérarchie mémoire

La hiérarchie mémoire de la plateforme CUDA est assez simple si ce n'est un peu long. Ici ne seront donnés que les points clés pour aider à la compréhension du lecteur. Il y a six types logiques de mémoire différente correspondant à plusieurs zones mémoire physiques différentes :

Globale Les accès à la mémoire globale de type DRAM sont lents, et ce malgré un système de cache hardware. C'est le type de mémoire le plus important en capacité (6 Gb pour la titan).

La plupart des accès mémoire dans hirondelle réfère à la mémoire globale malgré les efforts répétés d'utiliser convenablement les autres. Y sont présentes les données du problème ainsi que les différentes populations d'individu.

Constante La mémoire constante stocke les arguments des kernels (appel de fonction sur le device) et les valeurs constantes définies avec le mot-clé spécial *___constant__.* Elle est particulièrement petite et nous n'en avons pas d'utilité. Elle est cependant particulièrement rapide.

Texture La mémoire des textures est un peu différente de par son accession en 2D. Elle serait donc particulièrement adaptée à notre cube.

Partagée (shared) Le mécanisme principal de communication entre threads est d'utiliser la mémoire partagée. Partagée dans le sens ou tous les *threads* d'un *block* y ont accès. Elle est particulière rapide, quoique limitée en capacité (seulement *64k* pour la titan) et organisée sous forme de *bank* retournant des *words* de 32 *bit*. L'accès a un même words en simultanée résulte en un *bank conflict*. Les *patterns* d'accès suivant sont possibles :

Accès simple chaque thread demande d'un mot d'une* bank* différentes

Accès* broadcast, tous les threads* d'un même warp demandent un mot d'une même banks

Un* bank conflits* provoque la sérialisation des accès mémoires impactant les performances.

La technique de tiling couramment utilisé pour les programmes limités par l'utilisation mémoire plutôt que par les opérations arithmétiques est de découper les données à utiliser en tile de 64k.

Dans notre cas cela n'est malheureusement pas possible, d $\hat{\mathbf{u}}$ à l'empreinte mémoire des individus qui prendrait l'intégralité de la mémoire partagée de chaque bloc. Cela résulterait en une exécution en parallèle du nombre de MP disponible soit 16 pour la titan black.

Registre Chaque stream multiprocessor en plus de la mémoire partagée est aussi composé de 32 768 registres de 32 bits. Les registres ne sont pas partagés entre les threads. Les registres correspondent à la mémoire la plus rapide embarquée sur les cartes GPGPU NVIDIA et servent à stocker les variables locales de chaque thread et les résultats des opérations de base à la manière des registres CPU. Si la taille des variables locales excède le nombre de registres alloué à un thread, celles-ci sont automatiquement placées dans la mémoire locale impactant significativement les performances, dans un processus appelé "spilling".

Ainsi, mettre trop de *threads* par *block* résulte en un nombre de registres limité pour chacun d'entre eux et limite possiblement les nombres de tâches exécutables simultanément, dépendamment des variables locales déclarées et du nombre d'opération arithmétique concurrente.

Un soin spécial a été apporté pour réduire le nombre et la taille des variables locales des différents kernels. Le flag du compilateur nvcc ptxas verbose indique les spills et tout comme les rapports du profileur nvprof fournit dans le sdk CUDA.

Optimisation et détails d'implémentation

Appel coalescent L'appel de mémoire coalescent est une technique pour augmenter l'utilisation de la bande passante de la mémoire globale en « coalesçant » (groupant) les transactions d'accès mémoire. Cela est possible quand les threads au sein d'un demiwarps accèdent en parallèle à des zones mémoire consécutives. Le driver CUDA va alors grouper les transactions pour récupérer des words d'une taille de 64 ou 128 bits réduisant considérablement la latence d'appels mémoires global, particulièrement lent (600-800 cycles). Il s'agit du gros point noir du projet, car les accessions mémoires sont par nature aléatoires vu le processus stochastique évolutionnaire. Les patterns d'accès à la mémoire

globale sont donc particulièrement aléatoires, et résiste à tout type d'analyse statistique. Généralement des techniques de *tiling* sont utilisées pour réduire les latences mémoire on découpant les données globales en bloc de* 64k* et en les plaçant dans la shared memory, qui n'a quasiment pas d'overhead (la mémoire partagée des blocks correspond au cache L1 directement placé sur les puces des *multiprocesseurs*).

Malheureusement, les volumes de données utilisés non empêchent là encore d'utiliser ce type de mémoire. Une technique envisagée est le prétraitement des données globales avec chaque appel de *kernel*. Cela consiste à regrouper des individus référençant des données similaires et en créant des *subsets* des données globaux correspondant à ces groupes d'individu.

Mais là encore, le nombre de données à utiliser et la distribution quasi uniforme (du moins dans les premières générations) des références des individus rendent ce type d'optimisation

- 1) particulièrement ardu à implémenter efficacement
- 2) fort probablement une anti-optimisation si les préconditions ne peuvent être remplis, i.e aucun *subset* possible inférieur à la limite de* 64k* de la mémoire partagé ce qui entraînerait l'utilisation de la mémoire globale comme *fallback*.

Divergence L'architecture matérielle des cartes *GPGPU CUDA* requiert que les* warps* (ou les *half-wrap* pour l'architecture Fermi) suivent la même trajectoire, i.e exécutent exactement les mêmes instructions donc les mêmes branchements. Pour le modèle *SIMD*, les *threads* ne peuvent théoriquement pas diverger. *NVIDIA* propose ici une solution pour les branchements conditionnels types** if-then-else** et autres boucles au nombre d'itération variable. Les threads évaluant la partie **then** se retrouvent à exécuter des instructions différentes des threads évaluant la partie **else**.

La plateforme *CUDA* propose un contournement du problème, qui impacte néanmoins les performances. Dans le cas de l'**if-then-else**, pendant qu'une partie des *thread*s évalue la partie **then**, ceux devant évaluent le **else** sont désactivé et vice-versa, sérialisant de facto une partie des traitements parallèlesLe traitement des nombreuses contraintes dans la fonction d'évaluation de pair avec les différences au niveau des données des individus résulte dans une grande quantité de divergences, visualisable grâce à l'outil de profiling *nvvp* et *nvprof. Nvvp* donne une analyse point par point des problème et *hotspot* de chaque *kernel*.

Plusieurs mécanismes ont été utilisés pour réduire le nombre de divergences sans trop changer la logique :

- Arithmétisation de conditionnel
- Découpage en sous-kernel

L'arithmétisation de conditionnelle constipe à transformer un branchement conditionnel en opération arithmétique. Ici un simple exemple fera foi : // exemple

Le découpage en sous-kernel reste la technique la plus simple à mettre en place.

Les gros *kernels* très divergents sont découpés fonctionnellement en plus petit souskernel. Comme toute optimisation et à cause de la complexité des mécanismes et procédures en jeux, les *hotspots* se détectent uniquement par l'utilisation de *profiler*. Sacrifier de la lisibilité pour des gains de performance nulle ou négligeable n'as pas de sens.

0.8 Timeline des développements

Nous commencerons par faire un rapide tour de piste du travail effectué sur différents projets sous forme de planning pour mieux les situer dans le temps.

EASEA-CLOUD

Sous l'égide du projet EASEA-CLOUD, je m'occupais de continuer le développement sur la plateforme elle-même :

Mise à jour CUDA/compilateurs

Une première tâche importante consistait à mettre à jour EASEA pour supporter les nouvelles versions des SDK CUDA, les bibliothèques de développement sur cartes GPGPU de marque* NVIDIA, en particulier pour les versions supérieures à 4. Le support des versions récentes de CUDA a apporté de la flexibilité et des améliorations de performances au niveau du calcul sur carte graphique. Sur le même principe, une migration vers des versions du compilateur C++ GCC* plus récentes, toujours dans un but d'avoir un outil le plus facilement et universellement déployable, a été entreprise. EASEA étant multiplateforme, le support d'autres compilateurs que GCC notamment Clang, compilateur préféré sous Mac OSX, a été amélioré.

Flex/Bison

Une mise à jour importante du compilateur EASEA, concernant l'analyse syntaxique et lexicale, qui embarquait de vieilles technologies propriétaires payantes et abandonnées uniquement disponibles sous Windows, c'est révélé nécessaire. Elles ont été remplacées en faveur d'outils standards dans le domaine de la compilation, Flex (analyseur lexical) et Bison (analyseur syntaxique), multiplateformes, robustes, activement mis à jour et suivis. Flex (fast lexical analyzer generator) est un logiciel de génération d'analyseurs lexicaux en C/C++ tandis que Bison est un logiciel de génération de parseur en C/C++. Cette modification a été effectuée par un contributeur tiers, et ensuite intégrée après tests et vérifications.

Intégration de features

Des fonctionnalités diverses, issues de stages, de thèses et de postdoc ont été testées puis intégrées à EASEA, dont le tracking de la généalogie des individus.

Refactoring

Les parties critiques touchant aux performances de la bibliothèque *EASEA* ont été refactoré. Une amélioration de la gestion mémoire lors de la déclaration des structures utilisateurs liées au génome, plus permissive et poussée, liée au support de l'arithmétique des pointeurs a aussi été intégrée. Un travail de normalisation sur la cohérence du style et de la présentation du code s'est avéré essentiel.

Visualisation

Un début de travail sur des visualisations complexes de diverses métriques a été entrepris. Il s'agit pour l'instant d'une visualisation de la généalogie des individus en utilisant la bibliothèque JavaScript D3.js.D3.js (Data driven document) est une bibliothèque JavaScript de visualisation dynamique et interactive de données se basant sur les capacités des navigateurs Web à gérer les standards SVG (dessin vectoriel), HTML5 et CSS.L'intérêt de ce développement était d'évaluer la possibilité d'utiliser directement des technologies issues du Web, en particulier au niveau du rendu visuel, dans le but d'une intégration plus profonde avec le fonctionnement sur le cloud. Les différents graphiques et visualisations des instances EASEA-CLOUD pourraient donc être servis directement sur navigateur, facilitant là encore une prise en main massive et rapide de la plateforme.

Documentation

Des efforts soutenus de documentation ont été fournis concernant l'accessibilité du code source du projet EASEA-CLOUD, qui s'inscrit dans la longue tradition du logiciel libre. Le code source du projet principal, ainsi que des projets annexes de « musicalisation » musEAc et de visualisation GridVis sont maintenant disponibles et hébergé sur la plateforme Github.

Le code source du compilateur et de la bibliothèque EASEA a été entièrement documentéselon la nomenclature du système de documentation doxygen, qui est le standard pourle développement C/C++.

Versionning

Github est un service Web, gratuit pour les projets de type « open source », qui se présente comme une interface des fonctionnalités du système de versionnage décentralisé Git, en plus de ses propres outils de gestion de projet (permissions, tracker de bug, canaux de discussion). En 2014, c'est le plus grand hébergeur de code au monde. Ce choix se justifie premièrement par la présence de fonctionnalités et d'outils de travail collaboratif qui se trouve être spécialement adaptée au projet, regroupant des équipes et laboratoires répartis sur tout le territoire. Cette plateforme d'hébergement de code jouit aussi d'une excellente visibilité dans le milieu du développement du logiciel libre et permet de mieux faire connaître la plateforme EASEA-CLOUD, tout en attirant de possibles tiers contributeurs.

Déploiement/installation

Le processus d'installation et de déploiement a été largement simplifié etautomatisé. Des systèmes de compilation avancés ont donc été mis en place. Le projet EASEA utilise désormais *Cmake* pour la compilation de la plateforme. *Cmake* est un système de compilation multiplateforme et qui permet de s'affranchir des spécificités des différents systèmes d'exploitation. Il nécessite le moins de dépendances possible, le rendant *de facto* très flexible et tout indiqué au développement multiplateforme.

Parallélisation CPU

OpenMP est une API de programmation multicœur à modèle de mémoire partagée en* C/C++* et Fortran. OpenMP fournit une API portable et simple d'utilisation. EASEA effectue une parallélisation massive à travers de cartes* GPGPU* équipées d'un très grand nombre processeurs de calcul, mais ne le faisais pas sur processeurs (CPU) standards jusqu'à lors. Une initiative de parallélisation sur CPU, se basant sur la bibliothèque* OpenMP, a porté très rapidement ses fruits en obtenant en quelques semaines une version d'EASEA* avec tous les opérateurs génétiques parallélisés (évaluation, croisement, réduction et mutation).

Portage sur Windows

Le portage d'EASEA vers Windows a été réalisé avec succès. Il nécessite l'utilisation de MinGW.MinGW ($Minimalist\ GNU\ for\ Windows$) est un environnement de développement pour Windows incluant une toolchain de compilation* C/C++* basée sur GCC.De par les efforts entrepris sur l'utilisation multiplateforme, EASEA est maintenant nativement disponible sur Windows, Linux et OSX.

Correctifs de bugs

La base de code a été nettoyée de quelques bugs critiques qui nuisaient à la stabilité du système dans son ensemble. Ils étaient en particulier présents dans la gestion des paramètres utilisateurs (choix du port de connexion, choix des pressions de sélection et de réduction) et dans la couche de communication réseau entre les instances. D'autres bugs et malfonctionnement plus légers ont aussi été corrigés lors de l'étape de refactorisation.

Test de régression

Le workflow de développement a aussi été amélioré. L'ajout de script type bash permet au développeur travaillant sur EASEA-CLOUD d'effectuer des* tests de régression, indispensable pour tester le bon fonctionnement de la base de code après une intégration ou une modification de fonctionnalités. La base de code a aussi été analysée grâce à des outils d'analyse statique (clanganalyzer), de graphe d'appel pour détecter les « hotspots* » (callgrind) et valgrind pour détecter d'éventuels problèmes liés à la gestion de la mémoire.

CSDC

Apprentissage du python et framework Django

Venant sur un projet en ne connaissant ni le langage ni le framework Web Django, j'ai rapidement appris le fonctionnement de ces deux derniers grâces à leurs documentations très fournis et illustrés ainsi que par l'aide la communauté Python & Django, très présente sur internet.

Je me suis familiarisé avec la codebase, déjà très volumineuse du projet ainsi qu'avec l'architecture MVC du Django. L'apprentissage de l'ORM a été un peu plus long, dû à sa complexité.

Mise en place d'un système de templating de mail

Le développement du système de templating de mail s'est fait sans l'aide de bibliothèques tierces, qui après recherche minutieuse ne correspondaient pas aux exigences du projet de généricité et de flexibilité du projet. Une interface sous forme d'application Web complètement générique épaulée par une petite API *RESTFul* permet aux administrateurs de la plateforme de modifier rapidement le type et contenu des emails envoyé suite à certains événements définis en interne.

Exportation/importation Wikiversity

La plateforme du CSDC se veut la plus ouverte et transparente possible. Il a donc été décidé de mettre en place un système d'import/export des différents contenus, formulaires et descriptifs d'entité vers le portail Wikiversity du projet. Le projet* Wikimedia, le CMS* derrière Wikipédia et ses sites satellites, fournit un bot en python pour faciliter les création et édition de pages automatiques. Pywikibot est facile de prise en main, une fois l'architecture et les tags de site Wikimedia compris. Des guidelines quant à l'utilisation d'outils automatisés sont à respecter, tel que la fréquence de mise à jour, l'utilisation d'un compte avec des autorisations spécifiques validées pour un administrateur, et la présence de tags indiquant la nature du robot et de ses changements dans les messages de commit des articles.

Visualisation

Développement d'interface graphique novatrice (cf. fig 2) pour expliciter la complexité du système (liens entre les différentes entités) tout en restant lisible et compréhensible. Ces différentes visualisations se base sur la librairie JavaScript D3, js déjà évoqué plus haut et OpenLayer pour la partie cartographie. Elles se sont montrées assez rapidement nécessaires une fois une première phase de beta-testing, le nombre d'entités et leurs interconnexions ayant alors significativement augmenté. Ces visualisations sont aux nombres de trois :

Map Création d'une map avec OpenLayer et fonds de cartes OpenStreetMap pour répertorier géographiquement les institutions et les équipes de recherches affiliées. Ne manipulant que des adresses postales, le service de geocoding Nominatim du projet OpenStreetMap a été utilisé. Là encore, les règles de bonne utilisation de l'API publique à du êtres respecté, notamment le taux de requête par seconde. Une fois les informations GPS d'une adresse obtenues celle-ci est mise en base pour

Marguerite La visualisation des interconnexions entre entités du *Campus numérique des Systèmes complexes* se fait à travers une « marguerite ». Il s'agit d'une technique de visualisation récente appelée « $Hierarchical\ Edge\ Bundling$ » dont la qualité première est d'offrir une vue d'ensemble de graphe fortement connexe. Il s'agit d'un module proposé par D3.js.

Matrix La navigation à travers les entités du csdc a posé un véritable souci d'ergonomie. Pour pallier à cela, une matrice entre les éléments de niveaux hiérarchiques égale à prouver son efficacité. Entièrement en *JavaScript*, elle se base sur *Jquery*.

Notification interne

Intégration d'un système de notification interne au site, pour pouvoir gérer une partie des use-cases: des interactions entre les différentes entités (demande de rattachement, description incomplète, etc.) et utilisateurs. Des notifications de plusieurs types sont supportées comme des modales ou infobulles. Là encore, les bibliothèques et autres modules Django de notification se sont révélés peu adaptés aux besoins de la plateforme, ce qui nous a poussés à développer notre système ex nihilo. Des notifications de plusieurs types sont supportées comme des modales (boutons de choix) ou infobulles.

Modélisation

Le projet étant déjà bien entamé, les ajouts de fonctionnalités nécessitèrent d'être intégré avec soin à la base de données existante. Le projet étant sous *Django* 1.6, les migrations automatiques n'étaient pas encore disponibles avec la base *PostgreSql* en production. Le module de migration *South* avait vocation d'être ajouter au* workflow de développement, facilitant les changements sur les modèles de données internes. PostgreSql* et ses outils associés de visualisations ont aidé à réduire la taille et la complexité de la base de données, tâche de fond pendant toute la durée du projet. Le cycle de développement très rapide, parfois seulement une journée de la conception à la mise en production, à souvent causé problème avec le workflow de modification de la base de données, requièrent souvent une intervention manuelle.

Refactoring

Des outils de refactoring et d'aide à la qualité de code performant ont utilisé dans un premier mouvement de nettoyage de la codebase tels que *Pylint*, *pyStorm*, et la convention Pep8.Pylint est un analyseur statique de code qui indique les mauvaises pratiques : fonctions trop longues, complexité cyclomatique élevée, variable utilisée sans être initialisée. De plus Pylint offre une analyse de la duplication de code et prodigue des conseils pour suivre la méthodologie DRY (Don't repeat yourself) très chère à la communauté Python. Pylint incorpore avec un module de vérification de style pep8: ligne trop longue, nom de variable mal formé, importation de modules inutile.* Pep8* est la convention de code Python standard, qui tire sa philosophie du fait que le code est plus souvent lu qu'écrit. Ces outils ont permis de corriger des bugs jusqu'alors non détectés et d'améliorer la lisibilité du code tout en facilitant le refactoring, nécessaire sur un projet aussi verbeux (> 30 kloc). Le refactoring à proprement parlé c'est fait grâce à pyStorm, un IDE payant offert aux étudiants au travers du programme d'aide aux étudiants de Github.

Condition de travail

L'équipe* BFO* me fournit un bureau dans leurs locaux. Cela est nécessaire vu que je dois pouvoir accéder à des ressources matérielles importantes sur place, telle que le cluster de machines équipées de cartes CUDA en salle J4 pour effectuer des tests en conditions réelles. Les horaires de travail sont dans la lignée de ce qui se trouve dans le monde de l'entreprise : 7 heures par jour réparties de la manière suivante : 9 h-11 h30 et 12 h 30-17 h. Il est important de noter la possibilité de télétravail qui m'est permis et qui se révéla être assez appréciable. Les locaux de Synovo sont composés d'un grand open space regroupant tous les développeurs et les équipes de supports. Les horaires de travail sont celles standard de bureaux officiellement : 9 h-12 h et 14 h-18 h. L'entreprise a néanmoins gardé un esprit ouvert concernant les horaires ou l'employée, sauf condition particulière, gère les 7 heures de présentielles à sa manière. Pour ma part, j'ai les horaires suivants : 9 h-12 h et 13 h-17 h.

0.9 II) Gestion de projet

1. Apprentissage de la gestion de projet

De mon poste au *CNRS* à ma position actuelle d'assistant-chercheur à *Synovo*, j'ai joui d'une certaine indépendance et liberté dans la manière dont lesquels les projets étaient pilotés. Les finalités des différents projets auquel j'ai participé n'étant pas les mêmes, les prises de décisions sur des questions techniques et conceptuelles ainsi que les modalités de rendu différaient grandement. J'ai travaillé seul, en collaboration ponctuelle et en équipe je gère à présent une équipe de deux personnes au bout de quelques mois chez *Synovo*, ce qui m'a beaucoup apporté sur le plan professionnel et personnel sur des questions auxquelles je ne me suis jamais retrouvé confronté auparavant. Nous passerons en revue tour à tour ces expériences, et l'apprentissage qui en a été fait de chacune d'elle et de leurs influences. Nous tacherons aussi de mettre en lumière les différences de fonctionnement et d'attente entre la recherche dans le monde universitaire et le secteur privé. Rudolf L'aventure du CSDC s'est montrée instructive sur de nombreux points, en

bien comment en mal. En étroite collaboration avec M Pierre Collet, M Paul Bourgine, les initiateurs du projet et M Rudolf Dietrich, les échanges furent nombreux nombreux. La disponibilité en journée des différents interlocuteurs faisant que la plupart de réunion de travail ont eu lieu après les horaires de travail habituels, le jeudi soir. Le projet était entre très flou dans ses spécifications, Banc — Ivan Au cours du mois de juin deux nouveaux développeurs m'ont rejoint sur le projet HIRONDELLE, Benjamin Chetiou, qui rentre au master ILC en septembre et Ivan Aksamentov, étudiant au cursus master ingénierie en informatique de l'université de Strasbourg. Je me suis chargé de leur faire découvrir le projet et ses enjeux, notamment sur la partie scientifique et sur les techniques évolutionnaires. Savoir transférer efficacement ses compétences et connaissances reste pour moi une partie primordialement d'une collaboration efficace. Il n'y a pas eu besoin de formation particulière sur la partie technique de par leurs connaissances préalables dues des langages utilisés. Dans le travail en équipe, il ne faut surtout pas perdre de vu la dimension humaine. En tant que chef d'équipe c'est de mon ressort que de bien comprendre les compétences techniques et de relation humaine de mes collègues pour offrir une ambiance de travail agréable, épanouissante et productive pour tous.M. Ivan Aksamentov possède une excellente maitrise du C++ et de ses spécifications récentes* $C++11^*$ et C++14. Fort d'une dizaine d'années de freelance dans le domaine du jeu vidéo et du développement graphique (shader), il est le référant du projet sur les questions d'implémentation. De par son expérience, il a amené une méthodologie de travail plus professionnelle: test unitaire, assertion. M. Benjamin Chetiou fait preuve d'une grande capacité de compréhension et de résolution de problème. Il s'intéresse tout particulièrement aux questions algorithme et aux algorithmes génétiques qu'il a déjà utilisés dans des projets antérieurs. Il s'occupe de l'intégration de l'algorithme à Saphir et du protocole d'échange de donnée entre eux.

Une fois endossé ce rôle de chef d'équipe, le premier obstacle que j'ai rencontré est la découpage et répartition des tâches selon les compétences et agilité de chacun. Le fait d'avoir travaillé seul sur le projet m'a permis d'avoir une vision d'ensemble sur le futur des développements. S'agissant d'une nouvelle expérience de gestion de projet dans le cadre professionnelle, je n'avais pas prévu de taches assez importantes et je me suis retrouvé au bout d'une semaine sans taches précises à distribuer. Je me suis mis à chercher des conseils auprès de mon supérieur hiérarchique directe, M Guillaume Philips et de connaissances qui ont été dans la même situation, de développeur à chef de projet. Je me suis permis de tester différentes approches dans le management au cours des quelques semaines qui ont suivi, en essayant de mettre en place des méthodologies de gestion de projet comme pomodoro ou* kanban. Cette première phase s'est révélée un peu tâtonnante, mais extrêmement enrichissante. Qu'importe la difficulté ou l'ampleur d'un projet, il faut que la pierre angulaire sur laquelle tous doivent se reposer soit une discipline et une gestion cohérente, pragmatique, confiante et sûre d'elle. Cela est encore plus vrai dans le cadre de la R&D, où l'on rencontre parfois des phases de doute et de stagnation. Il s'agit aussi de faire preuve d'optimisme tout en restant réaliste, ce qui est malheureusement un de mes péchés mignons, i.e. annoncer des délais de mise en production beaucoup trop courts. Au début, j'avais du mal à jongler entre mes propres taches

et la gestion de projet, écart qui s'est peu à peu réduit avec l'expérience et l'habitude. Avant de trouver cet équilibre, la responsabilité et la charge de travail supplémentaire se sont traduites par un certain stress. Les nombreux interblocages dans les tâches assignées n'aidaient pas à cela. Je cherche toujours à avoir le feedback des personnes travaillant avec moi dans le but d'avoir des relations de travail les plus saines possible. Une bonne ambiance entraîne de nombreux avantages dont la prise d'initiative et les échanges de points de vue sur des choix et positionnement architecturaux, conceptuels et techniques. Ainsi dès qu'une difficulté survient, un processus ouvert de résolution est enclenché, ou chacun confronte ses idées et solutions. Dans le cadre de la finalisation d'un papier de recherche ayant pour thème la « Musicalisation » d'écosystème de calcul financé par le projet EASEA-CLOUD, plus tard publié dans le «* journal of grid computing », j'ai passer le premier mois d'alternance à corrigé et compléter les demande et question de rapporteurs scientifiques. Les coauteurs faisant principalement partie de l'équipe BFO* et de l'équipe UMR3695 BioEmergences à l'Institut des Systèmes Complexes à Paris, une grande partie de la collaboration s'est faite au travers de mail.// Dur, mais pas trop Le développement sur la plateforme EASEA a été assez libre : c'est au cours de réunions d'équipe SONIC, organisé tous les 2 mois compte tenu de la disponibilité et de l'éloignement géographique de certains intervenants que la roadmap a été dressée. Une grande partie de cette roadmap, axée sur la parallélisation automatique complète sur CPU et carte GPGPU, est du fait de mon initiative après plusieurs discussions communes avec mon maître de stage de l'époque M. Collet. Cette prise de position venait du fait d'avoir travaillé pendant les six mois précédents sur le projet et connaissants parfaitement la codebase. Ces travaux ont été décrits en première partie. J'ai ensuite travaillé en étroite collaboration avec M. Collet et M. Bourgine sur le système informationnel du Campus Numérique des Systèmes Complexes.

0.10 Conclusion

Cette première année d'alternance fut riche et dense en expériences.

D'un point de vue personnel, j'ai pu fréquenter deux milieux aux buts et objectifs différents. Par le contact et la présence de nombreux collaborateurs sur des projets éloignés, j'ai pu me forger une éthique et des méthodologies de travail flexible et efficace.

J'ai dû faire face à des obstacles importants, sur le plan théorique et technique, ce qui m'a permis d'apprendre à mieux gérer mon stress et de mieux m'en prévenir. J'ai acquis des démarches et méthodes de résolution de problème plus rationnelles et professionnelles.

L'apprentissage "sur le tas" de la gestion de projet et d'équipe enrichie aussi grandement mon bagage en tant que personne et travailleur. Devenir un bon chef de projet est difficile et faire ses premiers pas et balbutiements en tant qu'étudiant en alternance permet d'expérimenter dans un environnement plus facile.

Même si déjà exposé superficiellement dans le passée à la programmation Web et au développent sur *GPGPU*, c'est grâce aux projets dont j'ai eu le plaisir de participer que je suis maintenant pleinement capable de les maîtrisé. J'ai techniquement bien évolué :

claireté du code, rapidité, mise en place de méthodologie de test. L'exposé du travail effectué tout au long de l'année peut sembler hétéroclite et même parfois confus, car de nombreuses et diverses tâches m'ont été confiées.

J'ai particulièrement aimé mon travail sur *EASEA-CLOUD* et *HIRONDELLE*, tous deux en relation avec les algorithmes génétiques, qui se trouve être un de mes centres d'intérêt en informatique. De plus, j'ai toujours fait attention aux questions de performance, soit le coeur de ces deux projets.

Les nouvelles possibilités qu'offrent les solutions de calcul massivement parallèle low-cost dont font partie les cartes GPGPU sont très intéressantes à explorer.

Avec la plateforme *EASEA* et sur le projet *HIRONDELLE*, il a été possible d'utiliser à leurs pleines mesures la puissance de calcul de carte *GPGPU NVIDIA* musclés, résultant en des accélérations convenables (x30 dans le cas d'*HIRONDELLE*) voire impressionnantes (x400 sur benchmark avec EASEA).

Cela a été rendu possiblement par le parallélisme massif inhérent des techniques évolutionnaires. Ces accélérations nécessitent d'utiliser des tailles de population massive, plus de 30000 individus alors que la plupart des optimisations par algorithme génétique classique requièrent des populations de 100 à 1000 individus.

Cela est dû au fonctionnement de carte *GPGPU*, qui du fait de leurs architectures physiques simples et du modèle *SIMD* qu'elles implémentent, demande de "charger" les exécutions avec de très nombreuses tâches pour simuler un système de pipelining, ces cartes n'ayant pas de scheduler matériel.

Il a été très intéressant de mettre en perspective mon travail sur* EASEA-CLOUD, un framework évolutionnaire et HIRONDELLE, une implémentation très spécifique d'un problème précis. L'utilisation d'EASEA-CLOUD* a considérablement réduit le temps de développement pour avoir un premier prototype au détriment des performances, ce qui est tout le contraire du développement d'HIRONDELLE.

Avoir abordé les deux angles m'a grandement aidé à acquérir une vision plus complète du domaine de l'optimisation par algorithmes génétiques autant sur la théorie que sur les détails d'implémentation.

0.11 Références

//bibtex