Университет ИТМО

Кафедра вычислительной техники

Отчет по прохождению практики

Студента
Р3311 группы
Морозова С.Д.
Руководитель
Соснин В.В.

Санкт-Петербург 2016

Содержание

1	Вве	едение	3
2	Сис	стема компьютерной верстки T _E X(I ^A T _E X)	4
	2.1	Краткое описание	4
	2.2	Сравнение IATEX и MS Word	6
	2.3	Выбор инструмента редактирования	8
3	Сис	стемы контроля версий	9
	3.1	Краткое описание	9
	3.2	Git	9
		3.2.1 Особенности	10
		3.2.2 Основные команды	13
	3.3	GitHub	14
4	Пај	ралельные вычисления	15
	4.1	Немножко теории	15
	4.2	Характеристики параллельных вычислений	18
		4.2.1 Ускорение	18
		4.2.2 Эффективность	18
		4.2.3 Упущенная эффективность	19
	4.3	Основные проблемы паралельного программирования.	19
	4.4	Распарелеливание цикла	19

5	Φy_1	нкции замера времени	20
	5.1	Принцип работы	20
	5.2	Windows	20
		5.2.1 func1	20
		5.2.2 func2	20
		5.2.3	20
	5.3	Linux	20
		5.3.1 func4	20
		5.3.2 func5	20
		5.3.3	20
	5.4	Кросплатформенные	21
		5.4.1 func7	21
		5.4.2 func8	21
		5.4.3	21
	5.5	Проблемы и сложности замеров времени	
		при параллельный вычислениях	21
6	Пра	актическая часть?	22
	6.1	Описание эксперементальной программы	22
	6.2	Результаты работы программы	22
	6.3	Выводы	22
7	Вы	вод по производственной практике	23
8	Спи	исок литературы	24

1 Введение

Тема прохождения практики— параллельные вычисления. Цель задания—сравнить различные функции в языке C, которые можно использовать для измерения времени работы параллельных программ.

Однако требования руководителя практики таковы, что перед тем как приступить к выполнению основного задания нужно ознакомиться с системой компьютерной вёрстки TeX (LaTeX), которая должна использоваться для написания отчёта, и ознакомиться с системой контроля версий Git, с последующим созданием учетной записи на сайте GitHub или анагичном.

2 Система компьютерной верстки ТЕХ(ИТЕХ)

2.1 Краткое описание

 $T_{\rm E}X$ —система компьютерной вёрстки с формулами, разработанная американским профессором информатики Дональдом Кнутом. Название происходит от греческого слова $\tau \varepsilon \chi \upsilon \eta$ — «искусство», «мастерство», поэтому последняя буква читается как русская X. Хотя ТеХ является системой набора и верстки, развитые возможности макроязыка ТеХ делают его Тьюринг-полным языком программирования.

Тех работает с боксами (box) и клеем (glue). Бокс — двумерный объект прямоугольной формы, характеризуется тремя величинами (высота, ширина, глубина). Элементарные боксы — это буквы, которые объединяются в боксы-слова, которые в свою очередь сливаются в боксы-строчки, боксы-абзацы и т.д.

Между боксами располагается клей, который имеет некоторую ширину по умолчанию и степени увеличения/уменьшения этой ширины. Объединяясь в бокс более высокого порядка, боксы могут шевелиться, но после того как найдено оптимальное решение, это состояние закрепляется, и полученный бокс выступает как единое целое.

Инетересный факт. На версии 3.0 дизайн был заморожен, поэтому в новых версиях не будет добавления новой функциональности, только исправление ошибок. Версия Т_ГХ'а ассимтотически прибли-

жается к числу π . Это факт говорит о том, что последняя версия 3.14159265 (январь 2014) является крайне стабильной и возможны лишь мелькие исправления. Дональд Кнут заявил, что последнее обновление (сделанное после его смерти) сменит номер версии на π , и с этого момента все ошибки станут особенностями.

РТЕХ — созданный Лесли Лэмпортом набор макрорасширений (или макропакет) системы компьютерной вёрстки ТЕХ, который облегчает набор сложных документов. Стоит отметить, что как и любой другой макропакет¹ РТЕХ не может расширить возможности ТЕХ (все, что можно сделать в одном пакете можно сделать и в любом другом). Пакет позволяет автоматизировать многие задачи набора текста и подготовки статей, включая набор текста на нескольких языках, нумерацию разделов и формул, размещение иллюстраций и таблиц на странице, ведение библиографии и др. Все это делает РТЕХ крайне удобным инструментом для написания научных статей, диссертаций и т.п..

 $^{^{1}}$ Так же существуют Plain TeX, AMS-TeX, AMS-LaTeX и т.д.

2.2 Сравнение LATEX и MS Word

В качестве сравнения— перечислим плюсы и минусы LATEX перед MS Word(а так же всеми его аналогами). Плюсы LATEX:

- Проста работы с любыми математическими формулами
- Кроссплатформенность
- Без особых трудностей можно получить сноски, список литературы, оглавление, список таблиц, указатель и т. п.
- Имеется несколько стандартных стилей (книга, статья, доклад, письмо), с помощью которых получаются документы очень высокого полиграфического качества
- Гибкая работа с логической структурой текста
- Язык международного обмена по математике и физике (большинство научных издательств принимают тексты в печать только в этом формате)

Минусы ЦАТБХ:

- \bullet Не является системой типа WYSIWYG 2
- При серьезных отклонениях от стандартных стилей документов требуется достаточно сложное программирование

То есть, выбирая между I^AT_EX и MS Word, стоит обратить внимание на то, какой текст вы собираетесь печатать, насколько нестандартный будет стиль текста, на его примерный объем. В некоторый случаях достаточно использовать MS Word, в других — использование I^AT_EX может заметно упростить работу.

 $^{^2}$ What You See Is What You Get(Что видишь, то и получишь). Стоит отметить, что существуют дистрибутивы $T_{\rm E}X$ в которых есть попытки реализовать WYSIWYG. Например платный дистрибутив BaKoMa $T_{\rm E}X$ + текстовый редактор BaKoMa $T_{\rm E}X$ Word.

2.3 Выбор инструмента редактирования

В ходе изучения всех возможных вариантов работа с I^AT_EX для создания данного отчета, была выбрана программа Textmaker ³. Выбор Textmaker ³ обусловлен следующими его особенностями:

- Автоматическая подсветка синтаксиса
- Функция автодополнения команд РТЕХ
- Сокрытие блоков кода (Code folding)
- Быстрая навигация по структуре документа
- Указание на строку с ошибкой, для быстрой отладки
- Интегрированный просмотр PDF

³Оффициальный сай Textmaker: http://www.xm1math.net/texmaker/

3 Системы контроля версий

3.1 Краткое описание

Система контроля версий (СКВ) — это система, регистрирующая изменения в одном или нескольких файлах с тем, чтобы в дальнейшем была возможность вернуться к определённым старым версиям этих файлов.

СКВ широко используются при разработке программного обеспечения, для хранения кодов разрабатываемых программ. Однако данные системы подходят не только программистам. Художники, которые хотят сохранять каждое изображение/эксиз своей работы, писатели пишущие книги или научные статьи, бухгалтеры, которые хранять разные версии отчетов и т.д., все они могут использовать СКВ для достижения своих целей.

Иначе говоря СКВ можно применять в любых областях в которых ведётся работа с большим количеством непрерывно изменяющихся электронных документов.

3.2 Git

Git — созданная Линусом Торвальдсом, распределенная система контроля версий.

3.2.1 Особенности

Одной из основных особенностей Git состоит в способе хранения данных. В принципе, большинство других систем хранит информацию как список изменений (патчей) для файлов. Эти системы (CVS, Subversion, Perforce, Bazaar и другие) относятся к хранимым данным как к набору файлов и изменений, сделанных для каждого из этих файлов во времени, как показано на Рис. 1

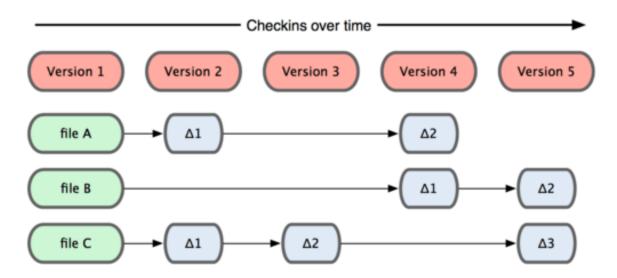


Рис. 1: Другие системы хранят данные как изменения к базовой версии для каждого файла.

Git не хранит свои данные в таком виде. Вместо этого Git считает хранимые данные набором слепков небольшой файловой системы. Каждый раз, когда вы фиксируете текущую версию проекта, Git, по сути, сохраняет слепок того, как выглядят все файлы проекта на текущий момент. Ради эффективности, если файл не менялся, Git не сохраняет файл снова, а делает ссылку на ранее сохранённый файл. То, как Git подходит к хранению данных, похоже на Рис. 2

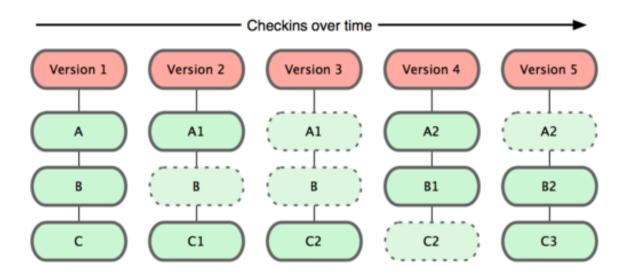


Рис. 2: Git хранит данные как слепки состояний проекта во времени.

За счет этого, для большинства операций в Git нужны только локальные ресурсы и файлы. Что в свою очередь определяет два основных преимущества Git перед остальными СКВ.

- Быстродействие. Поскольку вся история проекта хранится локально у вас на диске, большинство операций кажутся практически мгновенными(в отличии от централизованных системам, где практически на каждую операцию накладывается сетевая задержка).
- Возможность работать (делать коммиты) без доступа к сети или VPN.

3.2.2 Основные команды

В целом, следующая картинка (Рис. 3) наглядно демонстрирует основные команды Git, знание которых достаточно, чтобы начать им пользоваться.

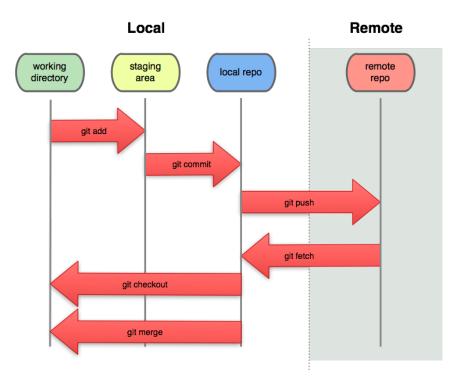


Рис. 3: Основные команды при работе с Git.

3.3 GitHub

GitHub — крупнейший веб-сервис для хостинга IT-проектов и их совместной разработки. Основан на системе контроля версий Git и разработан на Ruby on Rails и Erlang компанией GitHub, Inc (ранее Logical Awesome).

В ходе прохождения практики, на сайте GitHub была создана учетная запись MorozovSD. В данной учетной записи был создан репозиторий Practice-2016 по которому можно легко отследить процесс прохождения практической работы.

4 Паралельные вычисления

Т.к. практика предполагает не доскональное изучение параллельного программирования, а лишь сравнение функций замера времени в программах, работающих на основе парралельных вычислений, то данная глава носит более ознакомительных характер, содержащий тот минимум знаний, необходимый для работы с этой области.

4.1 Немножко теории

Мультипрограммирование — параллельное выполнение нескольких программ. Мультипрограммирование позволяет уменьшить общее время их выполнения.

Под параллельными вычислениями понимается параллельное выполнение одной и той же программы. Параллельные вычисления позволяют уменьшить время выполнения одной программы. Чаще всего, хороший последовательный алгоритм не является таковым для параллельного выполнения. (а параллельные алгоритмы могут не являться эффективными при работе с одним процессором), поэтому одна из задач паралельных вычислений это разработка эффективных алгоритмов, полностью использующие количество преподставленных процессоров.

Т.к. тема практики — измерение времени работы пареллельно работаящей программы, то необходимо получить оценку времени выполения программы одним процессором T_1 для идеализированного

случая, когда число процессоров не ограничивается — T_{∞} . А так же оценить верхнюю и нижнюю границы времени выполнения конечным число процессоров $T_p^{\ 4}$.

Для введенных характеристик очевидно следующее соотношение:

$$T_{\infty} \le T_p \le T_1 \tag{1}$$

Для T_p справедлива следующая оценка снизу:

$$T_p \ge \frac{T_1}{p} \tag{2}$$

Для T_p справедлива следующая оценка сверху:

$$T_p \ge \frac{T_1}{p} + T_{\infty} \tag{3}$$

Исходя из вышеперечисленных неравенств, неравенство(1) может быть заменено более точным:

$$\frac{T_1}{p} \le T_p \le \frac{T_1}{p} + T_{\infty} \tag{4}$$

⁴В отчете будут представленны только конечные формулы, без доказательств

На графике это выглядит следующим образом (Рис. 4):

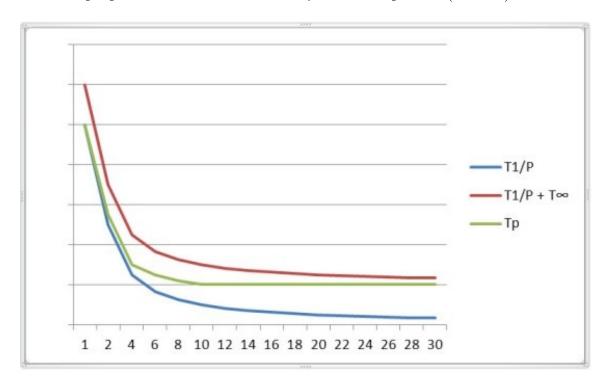


Рис. 4: Графическая интерпритация поведения функции T_p

Очевидно, что при p=1 графики функций T_p и $\frac{T_1}{p}$ совпадают. ТАк же происходит совпадение графиков T_p и $\frac{T_1}{p}+T_\infty$ при $p\to\infty$.

4.2 Характеристики параллельных вычислений

4.2.1 Ускорение

Ускорение $S_p(n)^5$ определяют как отношение:

$$S_p(n) = \frac{T_1(n)}{T_p(n)} \tag{5}$$

Интерпритировать данную формулу следует как отношение время наилучшего алгоритма, для которого достаточно одного процессора, и время наилучшего параллельного алгоритма, который может использовать p имеющихся процессоров.

4.2.2 Эффективность

Эффективность $E_p(n)$ определяют как отношение:

$$E_p(n) = \frac{S_p(n)}{p} \tag{6}$$

При оптимальном ускорении⁶ эффективность равна 1. Если же эффективность существенно ниже 1, то часто число процессоров целесообразно уменьшить, используя их более эффективно.

 $^{^{5}}$ Все вводимые характеристики рассматриваются как функции параметра n, характеризующего сложность решаемой задачи. Обычно n понимается как объем входных данных.

 $^{^6}$ Оптимальное ускорение достигается когда $T_p = \frac{T_1}{p}$

4.2.3 Упущенная эффективность

Мера неиспользованных возможностей - упущенной выгоды - U(n), определяют следующим образом:

$$U(n) = \frac{T_p(n)}{T_{p_{out}}} - 1 \tag{7}$$

Оптимальное время, которое можно достичь, используя p процессоров, дается нижней оценкой для T_p , поэтому получаем:

$$U(n) = p\frac{T_p(n)}{T_1} - 1 \tag{8}$$

Если для компьютера с р ядрами время решения задачи оптимально и сокращается в \tilde{p} раз в сравнении с решением задачи на одноядерном компьютере, то наши потери равны нулю, возможности компьютера полностью используются. Если же задача решается за время T_1 - столь же долго, как на одноядерном компьютере, то потери пропорциональны числу неиспользованных ядер.

4.3 Основные проблемы паралельного программирования

4.4 Распарелеливание цикла

5 Функции замера времени

- 5.1 Принцип работы
- 5.2 Windows
- 5.2.1 func1
- 5.2.2 func2
- 5.2.3 ...
- 5.3 Linux
- 5.3.1 func4
- 5.3.2 func5
- 5.3.3 ...

- 5.4 Кросплатформенные
- 5.4.1 func7
- 5.4.2 func8
- 5.4.3 ...
- 5.5 Проблемы и сложности замеров времени при параллельный вычислениях

- 6 Практическая часть?
- 6.1 Описание эксперементальной программы
- 6.2 Результаты работы программы
- 6.3 Выводы

7 Вывод по производственной практике

8 Список литературы