Это мы: Главная | Файловый архив | Музей | Статьи и FAQ | Total Hardware'99 | Ссылки | Авторам | База данных | Конкурсы

Это друзья: ЖЖ-сообщество | Таллинн: Переулки Городских Легенд | Авто история 1:43 | Журнал "Downgrade"



ПОЛИГОН ПРИЗРАКОВ

Железные призраки прошлого - всё о старых компьютерах

Регистрация Войти Участники Присутствующие Поиск Обновившиеся Файлы Обратная связь **Правила форума**

Информация Начинается конкурс статей 2015 года. Официальный топик здесь. Присоединяйтесь! ВНИМАНИЕ! При получении на e-mail оповещения о новом личном сообщении не отвечайте, пожалуйста, почтой. Воспользуйтесь личными сообщениями, иначе адресат не получит ваше послание. ПОЛИГОН ПРИЗРАКОВ » СТАРОЕ ЖЕЛЕЗО. Другие архитектуры » 1801BM1 и многопроцессорность 1801ВМ1 и многопроцессорность Вывести Выводить сообщения в обычном порядке <<Назад Печать Модераторы: Arseny, Tarus, zOrg Вперед>> Профиль I Игнорировать **SL** project NEW! Сообщение отправлено: 17 ноября 2012 8:11 Advanced Member иногда в описаниях камня 1801ВМ1 упоминается что он мог работать в многопроцессорных конфигурациях. Но вот что то не нашел в каких машинах это было. Откуда: Великий Новгород Всего сообщений: 3362 Рейтинг пользователя: 0 Интересны именно SMP версии A не где второй камень был в контроллере. Такую обманку не предлагать Ссылка домашние животные украшают наш дом. А в трудные времена и стол!!!!!!! Дата регистрации на форуме: 3 янв. 2007 Наверх Профиль | Игнорировать **Anonymous** NEW! Сообщение отправлено: 17 ноября 2012 10:29 Advanced Member На моей первой работе, на излете СССР программировали модуль пзу для БСЦВМ такой, саму не делали, Откуда: Москва (Россия) Всего сообщений: 547 нам их привозили. Буквенно-цифровой код обозначения не Рейтинг пользователя: 0 вспомню уже, к сожалению, а по нему можно было бы выйти на КБ разработчика, но народ упорно называл ее Молния, хотя в и-

Ссылка нете отыскивается только молния-д на 588 серии, возможно эта была из того же семейства или альтернативной веткой развития его. Именно посмотрев на нее я и сделал тогда БК0010 с 4 Дата регистрации на форуме: 22 нояб. 2011 процессорами, впоследствии два были удалены из-за простоя в ожидании медленной шины, а два не особо за нее дрались, но программ я так серьезных и не создал под нее, переключился на вкусную по тем временам пару вм3-вм4. Наверх Сейчас на форуме Профиль | Игнорировать **DrPass** NEW! Сообщение отправлено: 17 ноября 2012 10:38 Advanced Member Сообщение отредактировано: 17 ноября 2012 10:38 Откуда: Донецк SL project написал: Всего сообщений: 3537 Рейтинг пользователя: 1 Интересны именно SMP версии А не где второй камень был в контроллере. Такую обманку не предлагать Ссылка почему решил, ЧТО советские Дата регистрации на форуме: ПОД 17 апр. 2005 "многопроцессорной конфигурацией" SMP? понимают "Многопроцессорная конфигурация" означает только лишь, что там несколько процессоров, а чем они занимаются, не важно. Мне вообще незвестны советские ЭВМ, в которых была мультипроцессорность симметричная не качестве эксперимента, а на практике. старших EC ЭВМ мультипроцессорность была, но там она кластерная. Да и так любимая у нас DEC стала применять SMP только в машинах VAX, в PDP ее не было. Let the Force be with you Наверх Профиль I Игнорировать **Anonymous** NEW! Сообщение отправлено: 17 ноября 2012 11:21 Advanced Member DrPass написал: Откуда: Москва (Россия) Всего сообщений: 547 Рейтинг пользователя: 0 почему ты решил, что советские авторы под "многопроцессорной конфигурацией" понимают SMP? Ссылка Потому что встроенный арбитр в ВМ1 так работает. Каждый Дата регистрации на форуме: процессор, выполнив инструкцию, запрашивает шину и если она 22 нояб. 2011 свободна, то захватывает ее на 1..5 обменов, в зависимости от типа инструкции и метода адресации, всего аппаратно расчитан он на 4 процессора на общей магистрали. Наверх Сейчас на форуме **SL** project Профиль | Игнорировать NEW! Сообщение отправлено: 17 ноября 2012 13:24 Advanced Member обычная БК0010 изначально должна была быть процессорной и они работали в режиме SMP или это другая машина? Сохранились ли от нее схемы, прошивки ПЗУ, Чертежи Откуда: Великий Новгород платы? Всего сообщений: 3362 Рейтинг пользователя: 0 У ВЦСВМ было сколько ОЗУ На каких микросхемах? Как в ней было реализовано что все процессоры загружены и не Ссылка простаивали? На какой элементной базе была собрана? Какова примерно была ее производительность? Дата регистрации на форуме: 3 янв. 2007 Если известно в чем последовал отказ от многопроцессорности в 1801ВМ2 и 1801ВМ3? Сложность обвязки ? Или сложность

написания софта?

домашние животные украшают наш дом. А в трудные времена и стол!!!!!!!

Наверх

Anonymous

Advanced Member

Откуда: Москва (Россия) Всего сообщений: 547 Рейтинг пользователя: 0

Ссылка

Дата регистрации на форуме: 22 нояб. 2011

Профиль | Игнорировать

NEW! Сообщение отправлено: 17 ноября 2012 13:51 Сообщение отредактировано: 17 ноября 2012 14:00

Я же написал, саму машинку мы не делали, только блок пзу, в нем были перепрограммируемые рф2 запаяны, стиралась она под программировалась своими средствами программой с подключением к ДВК и затем проверялась на ±температуру с подключением к стенду в термокамере, после чего их отправляли на склад, позже приходил секретный лист с несколькими адресами и значениями для них, которые допрограммировались, затем платы сразу отправлялись обратно, откуда привозились. По конструктиву машинка или ракетная, или самолетная, или торпедная - платы маленькие, соединенные

БК к ней отношения не имела, но т.к. была на том же типе процессора, я и паял накладку поверх штатного процессора. В ВМ2 и ВМ3 от многопроцессорности отказались на стадии проектирования самого процессора, т.к. ВМ1 при выходе на шину сперва анализирует занятость шины и, если она свободна, либо он включен "главным" в цепочке предоставления доступа, начинает цикл, иначе он выставляет запрос на захват шины и ожидает ее предоставления, а ВМ2 и ВМ3 всегда считают себя главными в системе и отдают шину только устройствам с меньшим приоритетом. Причины отказа от многопроцессорности скорее всего скрываются за банальным отсутствием прямых требований эту многопроцессорность обеспечить в машинках, для которых их разработка заказывалась.

SL project написал:

Как в ней было реализовано что все процессоры загружены и не простаивали?

Это как раз обеспечивается встроенным в ВМ1 арбитром.

SL project написал:

На какой элементной базе была собрана? Какова примерно была ее производительность?

533 564 Серии 530, И СУДЯ ПО ДВУМ последним, производительность была не высокой.

Сейчас на форуме

Профиль | Игнорировать

NEW! Сообщение отправлено: 18 ноября 2012 1:16

DrPass

Advanced Member

Откуда: Донецк Всего сообщений: 3537 Рейтинг пользователя: 1

Ссылка

Дата регистрации на форуме: 17 апр. 2005

Anonymous написал:

Потому что встроенный арбитр в ВМ1 так работает. Каждый процессор, выполнив инструкцию, запрашивает шину и если она свободна, то захватывает ее на 1..5 обменов, в зависимости от типа инструкции и метода адресации, всего аппаратно расчитан он на 4 процессора на общей магистрали.

Хм. Забавно. А в чем практический смысл такой архитектуры? У

Наверх

него ведь система команд достаточно простая (кажется, там даже умножения не было, я прав?), очереди команд и тем более кеша нет. Т.е. схема "пока один процессор занят выполнением команд, второй получает доступ к шине" там не прокатит, в многопроцессорной конфигурации они будут работать преимущественно по-очереди. Пока один работает, второй терпеливо ждет, пока ему освободят шину.

Let the Force be with you

Наверх

Anonymous

Advanced Member

Профиль | Игнорировать NEW! Сообщение отправлено: 18 ноября 2012 5:24

Откуда: Москва(Россия) Всего сообщений: 547 Рейтинг пользователя: 0 DrPass написал:

А в чем практический смысл такой архитектуры? У него ведь система команд достаточно простая (кажется, там даже умножения не было, я прав?),

Ссылка

Дата регистрации на форуме: 22 нояб. 2011 Умножение было, в процессорах ВМ1 с индексом В/Г, деления не было, но они были всегда редкими, в массовых А/Б умножение не работало. А смысл в том, что команда выполняется минимум за 10 тактов, максимум за несколько десятков тактов - при достаточно быстрой памяти за это время другой процессор успевает выставить требование захвата шины, и если более приоритетный еще "думает", получить разрешение на захват, выставить подтверждение захвата, вылезти на шину, сделать свои дела и далее "задуматься", отпустив шину.

Сейчас на форуме

Наверх

<<Назад Вперед>>

Модераторы: Arseny, Tarus, zOrg

Печать

ПОЛИГОН ПРИЗРАКОВ » СТАРОЕ ЖЕЛЕЗО. Другие архитектуры » 1801ВМ1 и многопроцессорность

RSS

Последние

Куплю/приму в дар мат.плату с LGA775

Электроника 85 нужна кому?

(Екатеринбург) Продам свою ласточку М-21В редкая 1я серия

[Москва]Отдам мультикарты и звуковые карты

[СПб] Старые мат.платы,процессор, двухэтажная память.

Время выполнения скрипта: 0.0536. Количество выполненных запросов: 15, время выполнения запросов 0.0223

Авторские права и условия копирования материалов



Hosted by Compic

Этот форум работает на скрипте Intellect Board 2.22, © 2004-2007, 4X_Pro, Объединенный Открытый Проект © Iezekil 2001 & Serge 2002 - 2015