Системне програмування

Модульна контрольна робота №2

| різвище | |
|------------------------|------------------------------------------------------|
| Малишок (| Элексій |
| рупа | |
| ДМ-21мп | |
| Inode ε οδ' | єктом |
| ○ Дере | ва процесів |
| | альної файлової системи |
| | ьної файлової системи |
| Системний | и́ виклик stat |
| ○ Забо | роняє зміну файлу |
| ○ Пове | ртає статистику використання файлу |
| ⊚ Пове | ртає структуру метаданих файлу |
| Жорстке п | осилання (hardlink) поєднує |
| ⊚ Ім′я т | а номер іноди |
| ○ Ім′я т | а каталог |
| ○ Іноду | та номер блоку |
| Каталог мі | СТИТЬ |
| ○ Дані | файлів |
| ⊙ Спис | ок імен файлів |
| ○ Жорс | сткі посилання файлів |
| М'яке поси | лання (symlink) поєднує |
| ○ Ім′я т | а каталог |
| ○ Ім'я т | а номер іноди |
| ⊙ Ім′я т | а ім'я |
| Функція ор | pendir дозволяє |
| О Отри | мати дані файлів |
| Орти | мати список імен файлів |
| ○ Отри | мати структури, що описують жорсткі досилання файлів |
| Системний | і́ виклик для копіювання файлів |
| О сору | |
| Оср | |
| He ic | нує |

https://ee.kpi.ua/~yv/app/sp/test2

| https://ee.l | rni na/~avv | /ann/en | /test2 |
|---------------|-------------|---------|---------|
| Intips.//cc.i | xpr.ua/~yv/ | approp | / tCStZ |

| O move | Э |
|------------------------|---------------------------------------------------------------|
| ○ mv | |
| ○ rena | me |
| He ic | снує |
| Механізм | inotify призначений для |
| O Отрі | имання сигналів |
| Очік | ування зміни статусу файлів |
| ○ Очік | ування зміни статусу системи |
| Пам'ять, я | ка виділена викликом malloc, містить |
| ○ Знач | іення за замовчуванням |
| ○ Нулі | |
| Дані | попереднього використання |
| Природне що | вирівнювання змінної – це розміщення її у пам'яті за адресою, |
| • Крат | тна двум |
| ○ Крат | на розміру змінної у байтах |
| ○ Крат | на розміру змінної у бітах |
| Анонімне | відображення пам'яті використовує виклик |
| O alloc | a |
| O callo | С |
| mma | ıp |
| Пам'ять на | а основі стека виділяється викликом |
| O callo | С |
| alloc | a |
| ○ mem | nget |
| Масиви зм | иінної довжини уперше передбачені стандартом |
| | I C |
| ○ C++8 | 39 |
| C99 | |
| Лічильник | , що збільшується від початку роботи системи називають |
| O Wall | time |
| Mone | otonic time |
| O Proc | ess time |
| Яка назва | системного годинника є невірною |
| O CLO | CK_REALTIME |
| | CK_MONOTONIC |
| O CLO | CK_UTC |
| O CLO | CK_PROCESS_CPUTIME_ID |
| Системина | й параметр HZ визначає |
| I CIVII IVI | |

https://ee.kpi.ua/~yv/app/sp/test2

2/4

○ Частоту тактів процесора

| частоту тактів комутатора шин |
|----------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Частоту системного таймера |
| Виклик time повертає |
| ○ Значення монотонного часу системи |
| ○ Значення годинника процесу |
| Кількість повних секунд, що минула з початку епохи |
| Виклик adjtime |
| О Встановлює моментальне значення системного часу |
| ○ Планує встановлення значення системного часу |
| Встановлює коригування, під яке підлаштовується частота системного таймера |
| Виклик alarm |
| Вмикає динамік системи |
| Планує доставку сигналу |
| ○ Сигналізує про помилку |
| Таймер, що посилає сигнали через рівні проміжки називають |
| Регулярним |
| ○ Монотонним |
| Інтервальним |
| Потоки всередині одного процесу обслуговуються |
| Самим процесом |
| ○ Системним планувальником, як окремі процеси |
| Спеціальним менеджером потоків |
| Виклик pthread_join призначений для |
| Зупинки потоку |
| Отримання результату функції потоку |
| ○ Об'єднання потоків |
| Функція очікування семафора повертає керування коли |
| Семафор звільнено іншим потоком |
| ○ Значення семафору стало більше нуля |
| • Значення семафору стало дорівнювати нулю |
| Функція pthread_detach |
| ○ Зупиняє потік |
| ○ Забороняє потоку доступ до ресурсів процесу |
| Робить потік незалежним від основного потоку |
| Функція очікування м'ютекса повертає керування коли |
| М'ютекс звільнено іншим потоком |

https://ee.kpi.ua/~yv/app/sp/test2

3/4

○ Значення м'ютекса стало більше нуля

| https://ee.kpi.ua/~yv/app/sp/test2 Значення м'ютекса стало дорівнювати нулю | |
|------------------------------------------------------------------------------|--|
| Для реалізації локальних (UNUX) сокетів використовується | |
| Мережевий стек системи | |
| Віртуальна файлова система | |
| ○ Розділена пам'ять | |
| Сокет називають потоковим (SOCK_STREAM) якщо він | |
| ○ Розбиває дані на фрагменти | |
| ○ Провадить послідовну нумерацію фрагментів даних | |
| Гарантує послідовну доставку пакетів даних | |
| Виклик bind | |
| ○ Прив'язує сокет до процесу | |
| ○ Зв'язує між собою два сокети | |
| Резервує адресу та порт для сонета | |
| Параметр backlog виклику listen обмежує | |
| ○ Кількість одночасних з'єднань | |
| Кількість з'єднань, що очікують прийняття | |
| ○ Кількість сокетів у системі | |
| Виклик accept | |
| Дозволяє з'єднання сокета | |
| ○ Дозволяє передачу даних сокетом | |
| ○ Створює новий сокет | |
| Виклик shutdown | |
| ○ Зупиняє систему | |
| ○ Закриває сокет | |
| Забороняє передачу даних сокетом у певному напрямку | |

Submit

4/4 $https://ee.kpi.ua/\!\!\sim\!\!yv/app/sp/test2$