操作系統記憶回顧

指導教師:胡麗亭博士

- · 列出並描述講座中涉及的四種內存分配算法。
- · First-Fit 在可用內存地址的鍊錶中,我們將數據放在第一個適合其數據的條目中。它的目的是最小化搜索量,但隨後會導致外部碎片。
- · Next-Fit 類似於 irst it ·但不是每次都從頭開始搜索 ·而是從最後一次成功 分配開始搜索 ·大大減少了搜索量 ·但在內存的開頭留下了外部碎片。

· Worst-Fit – 遍歷內存並為分區提供盡可能大的空間 – 留下可用的碎片。需要搜索完整列表,這是一個糟糕的表現。 · Best-Fit – 仔細搜索內存以尋找最適合RAM的空間

我們想要。但是,搜索可能需要很長時間。

· 尋呼的基本功能是什麼?

分頁是一種內存管理方案允許進程的物理地址空間是不連續的。它避免了必須將不同大小的內存塊放入後備存儲的相當大的問題。

·操作系統內存管理的設計決策之一是交換和分頁之間的選擇。 定義這些術語中的每一個,並闡明它們在 OS 內存管理中各自 的作用。

- 交換:在內存和磁盤之間複製整個過程映像。 假設連續分配,執行所需的整個過程。 用於限制多道程序級別並避免抖動。 - 分頁:將進程的邏輯地址空

間劃分為固定大小

件;進程可以在一次只有這些頁面的一個<mark>子集</mark>駐留在內存中的情況下執行。提供 靈活高效的內存管理,同時有很多進程處於活動狀態。

- ·描述基於頁面的虛擬內存。您應該在回答中考慮頁 面、框架、頁表和內存管理單元。
 - 基於頁面的虛擬內存確保每個進程 有自己的地址空間。它允許進程訪問最多 2^(系統位)字節的地址空間,並允許需要更多 RAM 的程序在任何時候僅使用它需要的內容。物理內存不必是連續的。沒有外部碎片。最小的內部碎片。允許共享(您可以將多個頁面映射到同一框架)

- · 什麼是翻譯後備緩衝器?它包含的每個條目中包含 什麼?
 - -轉換後備緩衝區 (TLB)是頁表條目(可以是虛擬的或物理 MMU 的一部分)的高速緩存,其中包含最近使用的條目。 它由兩個不同的條目組成,EntryLo 和 EntryHi。 EntryHi 包含一個虛擬地址。 EntryLo 包含相應的物理地址和一些表示地址是"臟"、"空"還是其他的位。

·描述操作系統如何處理頁面錯誤?

·列舉一些增加頁面大小的優點和缺點。

- 優點:

·減少總頁表大小,釋放一些內存·增加 TLB 覆蓋率-增加交換 I/O 吞吐量

- 缺點:

·增加頁面錯誤延遲(更多頁面需要搜索 通過)·增

加頁面的內部碎片

· 進程的工作集是什麼?

- 進程的工作集是分配的 任何一個時間窗口(增量)的頁面/段,包括在該時間訪問的所有頁面。

包括當前棧頂、堆區域、當前代碼段和共享庫。

· 特定頁面的大小如何 體系結構影響工作集大小?

- 特定架構的頁面大小影響 工作集大小,因為頁面越大,無關數據上浪費的內存就 越多,無緣無故地大大增加了工作集大小。如果它們 較小,則頁面會準確反映當前的內存使用情況。

· 在純按需分頁中,頁面替換策略用於 管理系統資源。假設一個新創建的進程分配了3 個頁框,然後生成如下所示的頁引用。

· (i) 有多少頁面錯誤會發生 FIFO頁面替換?

- · 11
 - ABCBADABCDABACB D
 - ABC BA DABCDAB ACB D

· (ii) 有多少頁面錯誤會發生 LRU 頁面置換?

- · 10
- · ABC BA D AB CDAB A C B D