电腦網路93(關務)

下 IEEE 802.11 是目前盛行之無線區域網路 (wireless local area network) 通訊協定, 它採用 exponential backoff 的機制來避免兩個 (或數個) 主機再次碰撞的現象。試說明何謂 exponential backoff 機制。 (12 分)

- (一) exponential backoff: 延過時間的長短由一個亂权決定,以便儘可能使所有參與碰撞的工作站的延過時間不相同,以避免因為延過時間相同而造成再之碰撞, 簡述如下:
  - (1) n: 連續發生碰撞的 办权 (h ≤ 16)。當 n 7 16 時則 關末網路的負載太重,訊框因不斷的碰撞而無法傳送。該工作站会放棄繼續傳送該訊框並報告情況。
  - (2) K: min (n,10), n和10的最小值。
  - (3) Y: 隨機延遲時間。單位是一個時槽時間, 訊號由網路上最遠的二端來回傳遞一次所需的時間。在標準的網路中, 一個時槽時間為 51.2 微秒, 而 0 ≤ r < 2<sup>k</sup>, 也就是說 r ∈ { 0, 1 , 2, ..., 2<sup>k</sup>-2, 2<sup>k</sup>-1}.
- (二) 例: 當第一次發生碰撞時 n=1, k= min(n,lo)=1,故 r ∈ {0,1},表示 該工作站可能延遲的時間為 0-1個時槽時間。若在第二次傳送時又發生碰撞則 n=2, k=min(2,lo)=2,故 r ∈ {0,1,2,3}。確實 权目必須由亂权產生器來隨機產生。當 10 < n ≤ lb 時, r ∈ {0,1,2,...,lo23},表示延遲時間最長為 1023 個時槽時間。否則延遲太長反而較無效率。
- 二、在無線通訊領域有一個著名的 hidden terminal problem,請問何謂 hidden terminal problem?試舉出可以解決此問題的一個方法。(18分)

- 資料壓縮法之功能在於節省資料儲存的空間與減少資料傳輸的流量。Huffman Coding 是一種最佳的資料壓縮法。Huffman Coding 是依據各字元在整份文件中出現的次數來進行編碼。假設在一份文件中,總計有 A 到 H 等入個字元,且各字元出現的頻率分別是 A: 10 %, B: 19 %, C: 14 %, D: 15 %, E: 11%, F: 10 %, G: 12 %, 及 H: 9% 。 (25 分)
- (一)請畫出 Huffman Code Tree 。
- 仁)請列出各字元之 codeword。
- (三)針對同一份文件,改用 Fixed-Length Binary Codeword (FLBC) 法來代表各字元, 請列出各字元之 codeword。
- 四請問使用 FLBC 所需的傳輸量是 Huffman 的幾倍?(僅考慮文件部份,不需考慮 code table 部份)
- (五)在何種情形下 FLBC 與 Huffman 所需的傳輸量相等? (僅考慮文件部份,不需考慮 code table 部份)



