מבני נתונים עבודה 4 – החלק התיאורטי:

B-Tree נתון.

עם דרגה מינימלית t

המכיל n צמתים – כל הצמתים, כולל השורש, מלאים.

בצמתי העץ מאוחסנים בלוקים של קובץ – גודל כל בלוק הוא D. נשים לב כי

ו צמתים n צמתים מכיוון שיש לנו n צמתים ו -n(2t-1)D .D בלוקים כאשר גודל כל בלוק הוא (2t-1)

צמתים n צמתים אלנו n צמתים אלנו - 2tn צמתים אחד מהם יש בנים.

מכיוון שיש לנו Merkle-B-Tree זהו הגודל של כל צמתי עץ ה-20n צמתים וכל אחד מהם הוא 20 בייטים. n לכן היחס בין שני העצים יהיה:

$$\frac{n(2t-1)D+2tn}{20n+2tn}$$

2. נתונים B-Tree ולצידו MBT שנגזר ממנו כאשר מטרתנו היא לשמור חתימה עדכנית עבור ה B-Tree בכל רגע נתון. ברור שעדכון ה B-Tree על ידי הכנסת בלוק חדש או מחיקת בלוק קיים אינו B-Tree מחייב חישוב מחדש של כל צמתי ה MBT ולכן נראה זאת על ידי עדכון האלגוריתם שכתבנו.

Insert נוסיף שדה נוסף של MerkleBNode לכל אחד מהnodes נוסיף שדה נוסף של MerkleBNode לכל אחד מהnodes העץ, ההכנסה לעץ תהיה זהה למה שכתבנו מלבד לדבר אחד, לכל אחד מהnodes שהכנסנו ניצור גם MerkleBNode חדש ובמהלך החזרה בעץ הרקורסיה נעדכן גם את ערכי הhash בכל אחד מהBTS שנמצא בNodes.

אין צורך לעדכן את הערכים שנמצאים בתחתית העץ מכיוון שערכי hasha שלהם לא צריכים להשתנות. זמן הריצה של האלגוריתם יהיה $O(\log n)$. סיבוכיות המקום של האלגוריתם תהיה O(n).

אחד MerkleBNode מכיוון שהוספנו שדה נוסף של MerkleBNode מהאסר, בפונקציית ה Delete המעודכנת נבצע מחיקה של ה Delete בפונקציית ה שלייה בחזרה בעץ הרקורסיה בכל אחד MerkleBNode במהלך העלייה בחזרה בעץ הרקורסיה בכל אחד מארבעת הקייסים ובנוסף נבצע עדכון לילדים כאשר הפונקציה shiftOrMergeChildIfNeeded נקראת והתנאי getChildAt(childIndx).isMinSize() זמן הריצה של האלגוריתם יהיה $O(\log n)$.

נשים לב כי בכל פונקציית גיבוב קריפטוגרפית המשתמשת בשיטת "מרקל דמגרד", בכל שלב, הפלט של הגיבוב לבלוק הקודם משמש כקלט לגיבוב הבלוק הנוכחי(בצורת וקטור אתחול חדש). השיטה משתמשת בגיבוב הבלוקים עד כה על מנת ליצור גיבוב המתחשב גם בבלוקים הקודמים, דבר המתבטא בעצם בתלות בווקטור האתחול ולכן אם נבחר להשתמש בווקטור אתחול שונה נקבל גיבוב שונה עבור קלט זהה.

במקרה שלנו, המשתנים הללו משמשים לקביעת הפלט של SHA1 כווקטור אתחול.

הסיבה שבגללה לא הפריע למפתחי האלגוריתם לפרסם את הערכים ההתחלתיים היא שערכים אלו לא מספקים backdoor לאלגוריתם מכיוון שבחירת ערכים קבועים אלו היא שרירותית.

בנוסף, הפונקציה SHA1 משמשת ליצירת חתימה של B-Tree. אם נבחר משתנים לפונקציה באופן אקראי, לא ניתן יהיה להשתמש בה למטרת אימות נתונים (כפי שקורה שמורידים קבצים מהאינטרנט-מקבלים hash code שמאמת את נכונות הקובץ), דבר שעלול להוביל לחוסר משמעות כיוון שלא תהיה עקביות.

מסיבה זאת מפתחי השיטה פרסמו את הפונקציות ברש גליי וללא ערכים אקראיים.