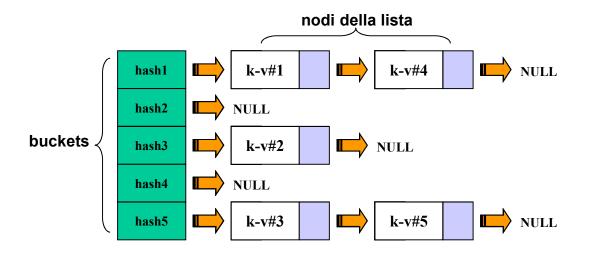
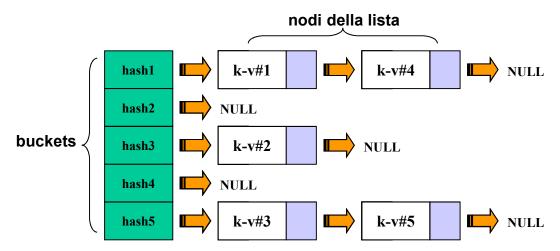
Le tabelle sono costituite da insiemi di elementi, ciascuno rappresentato da una coppia chiave-valore: la chiave serve ad identificare univocamente l'elemento, il valore è l'informazione utile. Rispetto alle liste, garantiscono maggiore efficienza temporale nelle operazioni di ricerca, inserimento, cancellazione (non di visita) al costo di maggiori necessità in termini di memorizzazione.

Impiegando una tecnica di accesso detta hashing limitiamo i requisiti di memoria richiesti. L'hash è una funzione che indicizza/riassume/codifica i valori di chiave: questa tecnica può generare delle **collisioni** (analogo hash per valori chiave differenti). Gestendo le chiavi collidenti per mezzo di liste dinamiche esterne alla tabella (dette liste di collisione), ottengo una tabella hash ad **indirizzamento chiuso** (a differenza dell'**indirizzamento aperto**, dove le collisioni sono gestite occupando posizioni successive della tabella).

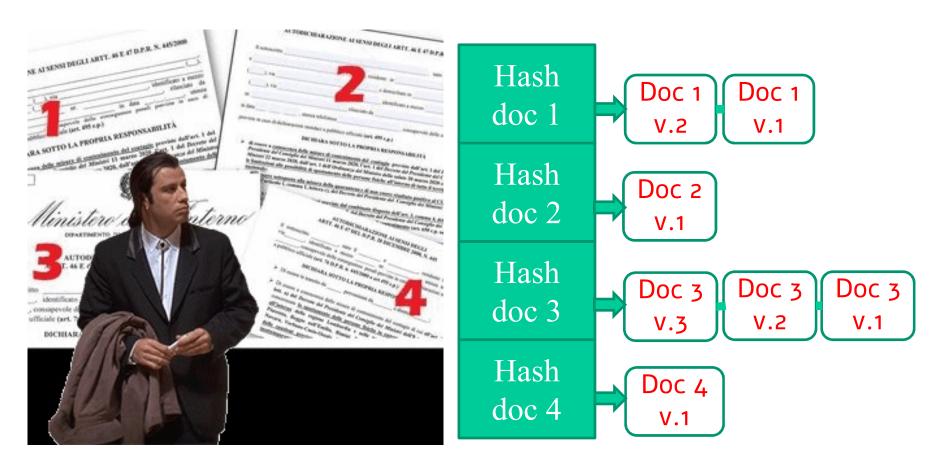


un esempio di tabella hash ad indirizzamento chiuso: la tabella può essere rappresentata come un vettore di **buckets** (sono le celle in verde, ciascuna identificata da un diverso **codice hash** generato dall'algoritmo). Ogni bucket punta ad una **lista** (se allocata, altrimenti a null) la quale conterrà **uno o più nodi** (a seconda delle collisioni su quel codice hash). Ogni nodo conterrà una specifica **coppia chiave(k) valore(v)** (celle bianche) oltre al **puntatore** al nodo successivo (celle grigie) ... come già sapevamo a proposito delle liste dinamiche.

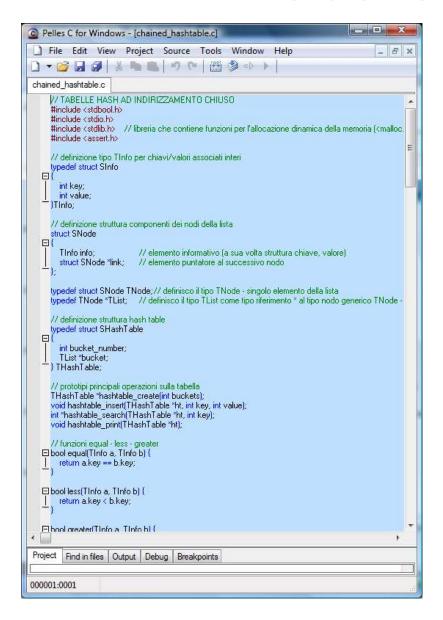


Sempre con riferimento a tabelle hash ad indirizzamento indiretto e chiuso – e alla proprietà di ordinamento:

- qualora le liste collegate ai buckets non siano ordinate, l'operazione di inserimento avrebbe complessità Θ[(1)], considerando sia l'onere del calcolo dell'hash, che quello del successivo inserimento nel nodo in testa alla lista;
- qualora invece le liste collegate siano ordinate, l'operazione di inserimento si complicherebbe, in funzione del fattore di carico n/m (con m dimensione del vettore buckets ed n numero di elementi), ma verrebbe poi parzialmente semplificata l'operazione di ricerca (in quando non sarebbe più necessario navigare tutti i nodi della lista individuata a seguito del calcolo dell'hash).



Un esempio? Posso utilizzare una tabella hash ad indirizzamento chiuso per gestire il versioning della documentazione



CHAINED_HASHTABLE.c creazione di una tabella hash ad indirizzamento chiuso (con liste dinamiche concatenate e per coppie di chiavi-valori interi) – ricerca e stampa di un singolo elemento / di tutti gli elementi della tabella. Gestione delle chiavi duplicate.