

ANALISIS ALGORITMA

Week 05: Pengantar Struktur Data

PROGRAM PASCA SARJANA INFORMATIKA
FAKULTAS TEKNIK INFORMATIKA
UNIVERSITAS TELKOM

2022/2023

Struktur Data: Hash

Pengalamatan Langsung (Direct Addressing)

- Nilai data digunakan sebagai indeks/alamat memori
 - Ingat bagaimana data digunakan pada metoda Counting Sort
 - Pemetaan 1 → 1 dari data menjadi alamat memori
- **Insert:** Set status lokasi yang akan diisi menjadi terisi! $O(1)$
 - Ini kalau duplikasi tidak diperbolehkan, sebagai counter jika diperbolehkan (re. counting sort)
 - Memori disediakan untuk semua KEMUNGKINAN DATA, bukan sebanyak data
 - Setiap sel memori berukuran secukupnya, sebagai tag (Occ/Free) atau counter
- **Delete:** Reset status menjadi free atau kurangi counter! $O(1)$
- **Search:** Periksa apakah lokasi berstatus terisi atau tidak tidak nol! $O(1)$
- **FindMax:** ???, Halah, periksa semua lokasi???
- Alokasi memori terkait rentang maksimum nilai m , maka $O(m)$
 - Harus ada pengukuran utilisasi space, $\alpha = n / m$ dimana n adalah jumlah data

Fungsi Hash

- Pemetaan data kesuatu alamat memori
 - Mengurangi kebutuhan total alokasi memori
 - Tetapi, pasti akan ada resiko **tabrakan pemetaan**
 - Karena pemetaan $n \rightarrow 1$ dari data ke lokasi memori
 - Semua lokasi memori harus bisa dipetakan agar terpakai, tidak ada blackhole/unusable space
- Co. operasi modulo: $h(k) = k \bmod m$
 - Jika $\max(k) = bm$, maka **b** digit atas kunci tidak terpakai dalam pemetaan
 - Gunakan nilai prima untuk m
- Co. operasi perkalian: $h(k) = \lfloor m(k/A - \lfloor k \cdot A \rfloor) \rfloor, 0 < A < 1$
 - Konstanta Knuth, $A=0.618$
 - Tidak terlalu sensitif terhadap nilai m yang digunakan

Struktur Hash

- Operasi Insert, Delete, Search bergantung pada probabilitas tabrakan
- Jika jumlah tabrakan $O(p_1)$, untuk p_1 operasi insert, dimana
 - $p_1 = O(n)$, n adalah jumlah data tersimpan
 - $p =$ total operasi SID pada Hash, dan juga $p = O(n)$
 - Maka **rerata** setiap operasi SID membutuhkan waktu $O(1)$
- Kasus worst case?
 - Ketika fungsi hash (selalu/dipaksa) tabrakan, maka $\Theta(n)$
 - dan menjadi $O(m)$ dimana m adalah besar memori teralokasi untuk hash

Fungsi Hash dan ReHash

- Penghindaran tabrakan?
 - Bergantung pada data
 - Bergantung pada distribusi hasil pemetaan
- Resolution ketika tabrakan?
 - rehash
 - chaining
- Rehash/Probing: $h(k,i) = (h(k) + h_i(k)) \bmod m$
 - Dapat mengelompok, dimana sebagian area kosong dan sebagian lagi penuh data
- Universal Hash: Collection of hash functions $h_i(k)$, $i=1..H$
 - Diketahui probabilitas tabrakan per fungsi $h_i(k)$ adalah $|H|/m$
 - Rerata tabrakan menjadi $1/m$ jika fungsi dipilih secara acak

Collision, Chain, dan Perfect Hash

- Nilai yang tabrakan disimpan dalam suatu list
- Untuk memperoleh $O(1)$ pada worst case → Perfect Hash
 - Dua tingkat fungsi hash
 - Satu primer, fungsi $h(k)$ yang biasa
 - Fungsi hash pada space sekunder untuk menangani tabrakan
 - Space sekunder otomatis diperbesar **kuadratik terhadap jumlah tabrakan**

Hash vs. Struktur Lain

Primitives	U-Array	O-Array	Linked List	O Linked List	D Linked List	BST	Hash
Search	$O(n)$	$O(n)/O(\lg n)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(\lg n)/O(n)$	$O(1)^{\#}$
FindMax	$O(n)$	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)/O(1)$	$O(1)$	$O(\lg n)/O(n)$?
Insert	$O(1)$	$O(n)$	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)/O(1)$	$O(\lg n)/O(1)^*$	$O(1)^{\#}$
Delete	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(1)$	$O(\lg n)/O(1)^*$	$O(1)^{\#}$

*) Diluar proses SearchParent atau FindMax

#) Perhitungan rata-rata, bukan worst-case

Message Digest

- Hash juga digunakan untuk message digests
 - Rangkaian bits yang hampir unik untuk suatu data
- Berguna untuk memeriksa integritas data tersebut
- Berguna untuk keamanan data
- Co.
 - MD5 (Message Digest v5) 128 bits, by Ron Rivest, 1992 (RFC1321)
 - SHA256 (Secure Hash Algorithm) 256 bits, rev 2011 (RFC6234)