## ساختمان دادهها و الگوريتمها

نيمسال اول ٠٠ـ٩٩ مدرس: مسعود صديقين



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

## درهمسازی

يادآوري جلسه سيزدهم

در جلسه قبل، بحث راجع به درهم سازی را آغاز کردیم. همانطور که اشاره شد، فرض کنید نیاز به داده ساختاری داریم که این اعمال را انجام دهد: nsert(key, value) و search(key) و delete(key). دقت کنید که در اینجا فرض شده است که کلیدها یکتا است (هیچ دو مقداری با کلید یکسان وجود ندارند). روشهای ساده پیاده سازی این ADT مانند پیاده سازی با استفاده از آرایه، آرایه مرتب و درخت جستجوی دودویی متوازن را بررسی کردیم. با این حال، با توجه به کاربردی که این داده ساختار دارد، نیاز به این است که این اعمال را در زمان سریعتری انجام دهیم.

حال فرض کنید که میدانیم کلیدها عدد و در بازه [۹۹۹۹,۰] است. در این صورت، یک روش پیشنهادی استفاده از یک آرایه A با اندازه A[x] است. به این صورت که اگر دوتایی (x,y) قرار است درج شود، در خانه A[x] مقدار y قرار داده می شود (فرض کنید یک مقدار null در نظر گرفته ایم که نشان دهد خانه خالی است و در ابتدا همه خانه ها y است). به این روش، آدرس دهی مستقیم می گویند. بدیهی است که در این روش می توان تمام عملیات ها را در زمان y انجام داد.

اما این روش یک عیب بزرگ دارد: ممکن است تعداد کلیدها متناسب با اندازه بازه کلیدها نباشد. به عنوان مثال، فرض کنید قرار است دوتایی های ما به صورت شماره دانشجویی (کلید) و نام و نام خانوادگی (مقدار) افراد کلاس خودمان باشد. برای استفاده از روش آدرس دهی مستقیم، نیاز به یک آرایه به اندازه ۱۰۰۰۰۰۰ است و نهایتا ۵۰ خانه از این آرایه قرار است پر شود و این هدر رفت حافظه بالایی دارد. در این مرحله است که استفاده از تابع درهمسازی معنی پیدا میکند.

## ۱ جدول درهمسازی

فرض کنید مجموعه U مجموعه همه کلید های ما است و می دانیم که اندازه U بسیار بزرگ است. همچنین می دانیم که تعداد ورودی های ما حداکثر n کلید دارد. یک جدول درهم سازی شامل:

۱. یک تابع درهم ساز به صورت

 $h: U \to [\bullet..N - 1]$ 

N. یک آرایه با اندازه N

است. ایده اصلی درهم سازی، این است که مقدار مربوط به کلید ورودی

را در خانه h(x) دخیره کنیم. x

همچنین ضریب n/N به عنوان فاکتور بارگزاری یک جدول درهم سازی تعریف می شود. به طور معمول ما انتظار داریم که مقدار n و N با هم فاصله زیادی نداشته باشند و حافظه مورد استفاده ما متناسب با تعداد کلید های ورودی باشد. دقت کنید که فرض بر این است N با هم فاصله زیادی نداشته باشند و حافظه مورد استفاده ما متناسب با تعداد کلید های ورودی باشد. دقت کنید که فرض بر این است N که در بحث مربوط به درهم سازی با آن مواجه هستیم، مساله تصادم است. یعنی این که در صورتی که دو کلید ورودی به یک خانه هش شدند، چه کنیم؟

 $h(k_I)$ 

 $h(k_4)$ 

 $h(k_3)$ 

 $h(k_2) = h(k_5)$ 

پرسش: در این لینک میتوانید لیستی از شماره دانشجویی همه دانشجویان کلاس را میتوانید مشاهده نمایید. دو تابع درهم سازی برای حالتهای زیر پیشنهاد دهید و اندازه آرایه درهم سازی را برای آنها مشخص کنید. طبعا هر چقدر اندازه آرایه کوچکتر باشد مطلوبتر است.

- می خواهیم هیچ تصادمی رخ ندهد.
- کمی تصادم در هر خانه رخ دهد ایرادی ندارد.

پاسخهای خود را به این لینک ارسال کنید.



(universe of keys)