```
求得一个basis
the sets has 3 attributes
0: A
1: B
2: C
determination have 6 sets
A->B
A->C
B->A
B->C
C->A
C->B
closure:
0: A
2: C
basis:
A->C
B->C
C->A
C->B
```

完成默认设置

C:\Users\cascara\source\repos\metro\Debug\metro.exe

打印所有最小依赖集

```
p
the sets has 3 attributes
0: A
1: B
2: C
determination have 6 sets
AB->B
AB->C
B->A
C->A
C->B
closure:
basis:
B->C
C->A
C->B
basis:
AB->C
C->A
C->B
basis:
AB->C
TMANA
B->C
C->A
C->B
basis:
AB->C
C->A
C->B
D->C
C->A
C->B
```

```
f. find Closure \quad p.print In fo \quad b. basis Dependencies
b
after step 1:
basis:
B->C
C->A
C->B
after step 2:
basis:
B->C
C->A
C->B
after step 1:
basis:
AB->C
B->C
C->A
C->B
after step 2:
basis:
B->C
B->C
C->A
C->B
after step 1:
basis:
AB->B
B->C
C->A
C->B
after step 2:
basis:
B->B
B->C
C->A
C->B
after step 1:
basis:
AB->B
AB->C
B->C
C->A
```

C->B

after step 2: basis: B->B B->C B->C C->A C->B

【例1】关系模型R<U, F>, U={A, B, C, D, E}, F={A \to BC, ABD \to CE, E \to D}, 求F的最小依赖集。

第一步:将F中所有函数依赖的右边化为单一属性。得到F1={A→B, A→C, ABD→C, ABD→E, E→D}。

第二步:将第一步得到的F1去除其中的冗余依赖关系。假设 $A \to B$ 是冗余依赖关系,去除后 $F1'=\{A \to C, ABD \to C, ABD \to E, E \to D\}$,我们求A对F'的闭包(算法详见闭包算法)得,A(F1')+=AC,不包含B,所以 $A \to B$ 不是冗余依赖关系,不能删除。依次判断F1中的所有函数依赖,去除冗余依赖关系。就得出 $F2=\{A \to B, A \to C, ABD \to E, E \to D\}$ 。

第三步: 对第二步所得F2去除其冗余属性。我们只关注函数依赖关系左边为多个的情况(一个必不可能为冗余属性),即观察ABD→E是否包含冗余属性。观察F2发现A→B,所以ABD中B是冗余属性可以删除,得到AD→E,最终得到了F的最小依赖关系F3={A→B,A→C,AD→E,E→D},也可以合并为F3={A→BC,AD→E,E→D}。

版权声明:本文为CSDN博主「灰灰灰灰Gray」的原创文章,遵循 CC 4.0 BY-SA 版权协议,转载请附上原文出处链接及本声明。

原文链接: https://blog.csdn.net/Game_Zmh/article/details/88061628

```
p
the sets has 5 attributes
0: A
1: B
2: C
3: D
4: E
determination have 5 sets
A->B
A->C
ABD->C
ABD->E
E->D
closure:
basis:
b
after step 1:
basis:
A->B
A->C
ABD->E
E->D
after step 2:
basis:
A->B
A->C
ABD->E
E->D
BAD->E
BAD->E
BAD->E
BAD->E
BAD->E
BAD->E
```

```
b
after step 1:
basis:
A->B
A->C
ABD->E
E->D
after step 2:
basis:
A->B
A->C
AD->E
E->D
```

多水和

测试

1.将F中的所有依赖右边化为单一元素

此题fd={abd->e,ab->g,b->f,c->j,cj->i,g->h};已经满足

```
p
the sets has 10 attributes
0: A
1: B
2: C
3: D
4: E
5: F
6: G
6: G
77: H
8: I
9: J
determination have 6 sets
ABD->E
AB->G
B->F
C->J
CJ->I
G->H
closure:
basis:
```

2.去掉F中的所有依赖左边的冗余属性.

作法是属性中去掉其中的一个,看看是否依然可以推导

此题:abd->e,去掉a,则(bd)+不含e,故不能去掉,同理b,d都不是冗余属性

ab->g,也没有

cj->i,因为c+={c,j,i}其中包含i所以j是冗余的.cj->i将成为c->i

 $F = \{abd->e,ab->g,b->f,c->j,c->i,g->h\};$

3.去掉F中所有冗余依赖关系.

做法为从F中去掉某关系,如去掉(X->Y),然后在F中求X+,如果Y在X+中,则表明x->是多余的.需要去掉.

此题如果F去掉abd->e,F将等于{ab->g,b->f,c->j,c->i,g->h},而(abd)+={a,d,b,f,g,h},其中不包含e.所有不是多余的.

同理(ab)+={a,b,f}也不包含g,故不是多余的.

b+={b}不多余,c+={c,i}不多余

c->i,g->h多不能去掉.

所以所求最小函数依赖集为 F={abd->e,ab->g,b->f,c->j,c->i,g->h};

来自 < https://www.cnblogs.com/wangyige/p/6786047.html>

此时由于任何一个依赖都未去掉,因此没有打印 修正: