Lad som sædvanlig $U(F_I) = p_d(a, \psi_{F_I}) - p_d(a, \psi_0)$ og $U_* = U(F_{\{1,\dots,N\}})$. Som tidligere er faktorsvarene ψ_{F_I} defineret således at det er det er de faktorsvar der giver den laveste $p_d(a, \psi)$ samtidig med at for $i \in I$ er $\psi_i = F_i$ altså at vi har indsat de indtastede faktorsvar på alle index i ψ , I. Definer

$$S(F_I) = U(F_I) - \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset, J \neq I} S(F_J)$$

Så gælder

$$U(F_I) = \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset} S(F_i)$$

Dog er ikke alle $S(F_i)$ 'erne positive og kan derfor ikke bruges i dekompositionen. Dog påstår jeg

Proposition 1. Definer

$$V(F_i) = \sum_{J \subseteq \{1,\dots,N\}, J \neq \emptyset, i \in J} \frac{S(F_J)}{|J|} \tag{1}$$

for alle i = 1, ..., N. Da er

$$V(F_i) \ge 0 \quad \forall i \in \{1, \dots, N\}$$

$$\sum_{i=1}^{N} V(F_i) = U_* \tag{3}$$

Bevis. Beviset er ikke lavet, men det er understøttet af simulationer. \Box

Proposition 1 siger at $V(F_i)$ 'erne kan dekomponere U_* . Formen (1) kan fortolkes som at hver eneste faktor "arver" fra alle de interaktioner, hvor den indgår. Arven deles ligeligt mellem efterkommere.

Lemma 1. Der gælder

$$S(F_I) = \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset} (-1)^{|J| + |I|} U(F_J)$$
(4)

Bevis. Kan laves (og er lavet) med induktion.

0.1 Multiplikativitet

I vores framework sker det ofte at der er multiplikativ effekt mellem riskratiotables.

$$p_d(a, \psi) = P_d(a) \cdot \frac{1}{\prod_{i=n}^n \text{mult}_i} \prod_{i=1}^n \text{RR}_i(\psi)$$
 (5)

hvor RR_i er en samlet riskratiotabel for den i'te riskfactor group. Definer nu

$$\mathcal{F}_i = \{ \text{faktorer i den } i \text{'te riskfactor group} \}$$
 (6)

$$U_i(F_I \cap \mathcal{F}_i) = RR_i(\psi_{F_I \cap \mathcal{F}_i}) \tag{7}$$

$$C = P_d(a) \cdot \frac{1}{\prod_{i=1}^n \text{mult}_i}$$
 (8)

hvor $\psi_{F_I \cap \mathcal{F}_i}$ skal forstås som den ψ -vektor der giver den laveste værdi af RR_i -tabellen under betingelsen at ψ har input-faktorsvarene for alle faktorer i F_I . (Som input i RR_i -tabellen er det lidt overflødigt at skrive $F_I \cap \mathcal{F}_i$ og ikke bare F_I , da RR_i tabellen i forvejen ignorer alle faktorer der ikke har noget med den at gøre). Vi kan derfor skrive

$$p_d(a, \psi_{F_I}) = C \cdot \prod_{i=1}^n U_i(F_I \cap \mathcal{F}_i)$$
(9)

For at udnytte denne konstruktion bedst muligt ændrer vi også notation

$$\tilde{U}(F_I) := \frac{p_d(a, \psi_{F_I})}{C} = \prod_{i=1}^n U_i(F_I \cap \mathcal{F}_i)$$
$$\tilde{S}(F_I) = \tilde{U}(F_I) - \sum_{J \subseteq I, J \neq I} \tilde{S}(F_J)$$

Noter at

a. Nu eksisterer $\tilde{U}(F_{\emptyset})$ og $\tilde{S}(F_{\emptyset})$ og er lig med hinanden

$$\tilde{U}(F_{\emptyset}) = \tilde{S}(F_{\emptyset}) = \frac{p_d(a, \psi_0)}{C} \tag{10}$$

b. Forbindelsen mellem det gamle U og det nye \tilde{U} er

$$U(F_I) = C \cdot \left[\tilde{U}(F_I) - \tilde{U}(F_{\emptyset}) \right] \tag{11}$$

c. Sammenhængen mellem \tilde{S} og Ser

$$S(F_I) = C \cdot \tilde{S}(F_I) \quad I \neq \emptyset$$
 (12)

Sammenhængen (12) retfærdiggør også definitionen

$$\tilde{V}(F_i) = \sum_{J \subseteq \{1,\dots,N\}, J \neq \emptyset, i \in J} \frac{\tilde{S}(F_J)}{|J|},\tag{13}$$

fordi med dette $\tilde{V}(F_i)$ kan vi nemt finde $V(F_i) = C \cdot \tilde{V}(F_i)$. Vi kan også lave en tilde-version af Lemma 1

Korollar 1. Der gælder

$$\tilde{S}(F_I) = \sum_{J \subseteq I} (-1)^{|J| + |I|} \tilde{U}(F_J)$$
 (14)

Bevis. Det kan udregnes direkte

$$\begin{split} \tilde{S}(F_{I}) &= \frac{1}{C} \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset} (-1)^{|I| + |J|} U(F_{J}) \\ &= \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset} (-1)^{|I| + |J|} \left[\tilde{U}(F_{J}) - \tilde{U}(F_{\emptyset}) \right] \\ &= \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset} (-1)^{|I| + |J|} \tilde{U}(F_{J}) - (-1)^{|I|} U(F_{\emptyset}) \sum_{J \subseteq I, I \neq \emptyset} (-1)^{|J|} \\ &= \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset} (-1)^{|I| + |J|} \tilde{U}(F_{J}) - (-1)^{|I|} U(F_{\emptyset}) \sum_{s=1}^{|I|} (-1)^{|J|} \binom{|I|}{s} \\ &= \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset} (-1)^{|I| + |J|} \tilde{U}(F_{J}) \\ &= \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset} (-1)^{|I| + |J|} \tilde{U}(F_{J}) - (-1)^{|I|} U(F_{\emptyset}) (-1) \\ &= \sum_{J \subseteq I, J \neq \emptyset} (-1)^{|I| + |J|} \tilde{U}(F_{J}) - (-1)^{|I|} U(F_{\emptyset}) (-1) \end{split}$$

Fra nu af dropper vi tilde-notationen, og bruger ikke længere de gamle variable uden tilde.

Lemma 2. Definer rekursivt

$$S_i(F_I \cap \mathcal{F}_i) = U_i(F_I \cap \mathcal{F}_i) - \sum_{J \subseteq \cap \mathcal{F}_i, J \neq I} S_i(F_J)$$
 (15)

Så gælder

$$S_i(F_I) = \sum_{J \subset I} (-1)^{|J|+|I|} U_i(F_J), \quad I \subseteq \mathcal{F}_i$$
(16)

og

$$S(F_I) = \prod_{i=1}^n S(F_{I \cap \mathcal{F}_i}) \tag{17}$$

Bevis. Formel (16) kan udledes på samme måde som et specialtilfælde af Korollar 1. Vi viser (17) for n=2 og deraf følger resten nemt. Lad $I\subseteq \{1,\ldots,N\}$. Skriv $L=I\cap\mathcal{F}_1,\ K=I\cap\mathcal{F}_2$. Så er

$$S_{1}(F_{K})S_{2}(F_{L}) = \sum_{J\subseteq K} (-1)^{|J|+|K|} U_{1}(F_{J}) \sum_{M\subseteq L} (-1)^{|M|+|L|} U_{2}(F_{M})$$

$$= \sum_{J\subseteq K} \sum_{M\subseteq L} (-1)^{|J|+|K|+|L|+|M|} U(F_{J\cup M})$$

$$= \sum_{J\subseteq K} \sum_{M\subseteq L} (-1)^{|J|+|K|+|L|+|M|} U(F_{J\cup M})$$

$$= \sum_{J\subseteq K\cup L} (-1)^{|J|+|L|+|K|} U(F_{J})$$

$$= \sum_{J\subseteq I} (-1)^{|J|+|I|} U(F_{J})$$

$$= S(F_{I})$$

Med dette i hånden kan vi udregne $V(F_i)$ hurtigere.

Sætning 1. Lad $i \in \{1, ..., N\}$ og lad j_i være det indeks som opfylder $i \in \mathcal{F}_{j_i}$. Da er

$$V(F_i) = \sum_{s=1}^{N} \frac{1}{s} \sum_{t=1}^{N-s} \alpha_{t,j_i,i} \beta_{t-s,\{1,\dots,N\}\setminus\{j_i\}}$$
(18)

hvor

$$\alpha_{t,j,i} = \sum_{\substack{J \subseteq \mathcal{F}_j, i \in J \\ |J| = t}} S_j(F_J) \tag{19}$$

$$\beta_{t,j} = \sum_{\substack{J \subseteq \mathcal{F}_j \\ |J| = t}} S_j(F_J) \tag{20}$$

$$\beta_{t,I} = \sum_{\substack{t_i \in \{0,\dots,N\}\\ , i \in I, \sum t_i = t}} \left(\prod_{i \in I} \beta_{t_i,i} \right)$$

$$(21)$$

Bevis. Formlen følger ved at anvende Lemma 2 på $V(F_i)$. Antag for simplicitet at $j_i = 1$.

$$V(F_{i}) = \sum_{\substack{J \subseteq \{1, \dots, N\}\\ J \neq \emptyset, i \in J}} \frac{S(F_{J})}{|J|}$$

$$= \sum_{s=1}^{N} \left(\sum_{\substack{s_{1}, \dots, s_{n} \in \{0, \dots, N\},\\ s_{1} + \dots + s_{n} = s}} \left(\sum_{\substack{J_{1} \subseteq \mathcal{F}_{1}, \dots, J_{n} \subseteq \mathcal{F}_{n}\\ i \in J_{j_{i}}, |J_{j}| = s_{j}}} \frac{\prod_{j=1}^{n} S_{j}(F_{J_{j}})}{|s|} \right) \right)$$

$$= \sum_{s=1}^{N} \frac{1}{s} \left(\sum_{\substack{s_{1}, \dots, s_{n} \in \{0, \dots, N\},\\ s_{1} + \dots + s_{n} = s}} \left(\sum_{\substack{J_{1} \subseteq \mathcal{F}_{1},\\ |J_{1}| = s_{1}, i \in J_{1}}} S_{1}(F_{J_{1}}) \right) \right)$$

$$= \sum_{s=1}^{N} \frac{1}{s} \left(\sum_{\substack{s_{1}, \dots, s_{n} \in \{0, \dots, N\},\\ s_{1} + \dots + s_{n} = s}} \left(\alpha_{s_{1}, 1, i} \prod_{j=2}^{n} \beta_{s_{j}, j} \right) \right)$$

$$= \sum_{s=1}^{N} \frac{1}{s} \left(\sum_{\substack{s_{1}, \dots, s_{n} \in \{0, \dots, N\},\\ s_{1} + \dots + s_{n} = s}} \left(\alpha_{s_{1}, 1, i} \prod_{j=2}^{n} \beta_{s_{j}, j} \right) \right)$$

Det ses at $\alpha_{0,i,j} = 0$ ud fra definitionen hvilket gør at vi kan nøjes med at summe over $s_1 \geq 0$. Vi kan også splitte summen over s_1, \ldots, s_n op i to; en over s_1 og en over de resterende variable. Det giver

$$V(F_i) = \sum_{s=1}^{N} \frac{1}{s} \sum_{s_1=1}^{n} \alpha_{s_1,1,i} \left(\sum_{\substack{s_2,\dots,s_n \in \{0,\dots,s-s_1\},\\s_2+\dots+s_n=s-s_1}} \left(\prod_{j=2}^{n} \beta_{s_j,j} \right) \right)$$

$$= \sum_{s=1}^{N} \frac{1}{s} \sum_{s_1=1}^{n} \alpha_{s_1,1,i} \beta_{s-s_1,\{1,\dots,N\} \setminus \{1\}}$$

Dette viser sætningen for $j_1 = 1$. For et generelt $j_1 \in \{1, ..., n\}$ er det bare summen $\sum S_{j_i}(F_{J_{j_i}})$, som skal trækkes uden for parentes i (22) og så følger den generelle sætning på lignende vis.

0.2 Vægtning af faktorer

Der er stor forskel på hvor stor forskel der er på hvor nemt det er at ændre en risikofaktor. Ens biologiske køn kan man for eksempel ikke ændre, men man kan godt variere hvor meget man ryger. Vi forventer derfor at brugere er mindre interesserede i interaktionen mellem køn og rygning og mere interesseret i hvad deres forskellige rygevaner gør givet deres køn. Derfor forestiller

vi os at alle faktorer får en diskret vægtning afhængig af hvor nemme de er at ændre. Lad F_{Q_1} være de faktorer, der er vægtet lavest. Da dekomponerer vi først

$$U(F_{Q_1}) \propto p_d(a, \psi_{F_{Q_1}}) \tag{23}$$

med $U(F_{\emptyset}) = p_d(a, \psi_0)$. Hvis der er faktorer med en anden rangering samlet i F_{Q_2} , komponerer vi dernæst

$$U(F_{Q_2} \cup F_{Q_1}) \propto p_d(a, \psi_{F_{Q_2 \cup Q_1}})$$
 (24)

med $U(F_{\emptyset}) \propto p_d(a, \psi_{F_{Q_1}})$. Det vil sige at vi lader som om ψ_0 har fået indsat de indtastede F_{Q_1} -værdier. Som konsekvens bliver alle eventuelle forstærkende interaktioner mellem Q_1 -variablene og Q_2 -variablene lavet om til rene Q_2 -bidrag. Omvendt bliver eventuelle inhiberende interaktioner lavet om til rene Q_1 -bidrag. Denne virkemåde er lige, hvad vi vil have! Hvis der er flere distinkte niveauer af rangeringer, sker udregningen på samme måde som i (24).

Ligesom før kan vi bare ignorere normaliseringskonstanten C og først gange den på til sidst, da det er lige meget om vi dekomponerer $p_d(a, \psi_{F_Q})$ eller $p_d(a, \psi_{F_Q})/C$. Vi skal dog, selvfølgelig, huske at udregne det fulde U baseret på produktet af alle U_i 'erne.

$$U(F_Q) = \prod_{i=1}^n U_i(F_Q \cap \mathcal{F}_i)$$
 (25)

0.3 Algoritme

Baseret på Sætning 1 og ovenstående sektion, foreslås Algorithm 1.

0.4 Interaktioner

I stedet for at reducere al skyld til kun en enkelt faktor kan vi også formidle mere af den information, der ligger i $S(F_J)$ 'erne. Det store problem er at nogle af $S(F_J)$ 'erne kan være negative og så kan de ikke visualiseres på en nem måde. Jeg vil her foreslå et kompromis mellem at formidle $S(F_J)$ 'erne i deres helhed og på en forståelig måde.

0.4.1 Containment

I dette scheme går vi efter at afgrænse de negative interaktioner og tage dem som et specialtilfælde. Vi betrager kun en enkelt riskfactorgruppe, $\mathcal{F} =$

Algorithm 1 Udregning af $V(F_i)$ 'er

```
1: procedure GETINNERCAUSES(f)
           F_{Q_1}, \dots, F_{Q_r} \leftarrow \text{divideFactorsBasedOnWeight}(F_{\{1,\dots,N\}})
 2:
            InnerCauses \leftarrow list()
 3:
           for F_Q \in \{F_{Q_1}, \dots, F_{Q_r}\} do
 4:
                 \beta_{s,j} \leftarrow 0 \text{ for all } s,j
 5:
                 \alpha_{s,j,i} \leftarrow 0 \text{ for all } s, j, i
 6:
                 for j = 1, \ldots, n do
 7:
                       for J \subseteq F_Q \cap \mathcal{F}_j do
 8:
                             compute S_i(F_J)
 9:
                             s \leftarrow |J|
10:
                            \beta_{s,j} \leftarrow \beta_{s,j} + S_j(F_J)
11:
                            for i \in F_Q \cap \mathcal{F}_i do
12:
                                  \alpha_{s,j,i} \leftarrow \alpha_{s,j,i} + S_j(F_J)
13:
                 (\beta_{s,\{1,\dots,n\}\setminus\{j\}})_{s\geq 0,j=1,\dots,n} \leftarrow \text{computeBetaSums}(\{\beta_{s,j}\})
14:
                 V(F_i) \leftarrow 0 for all i \in F_Q
15:
                 for i \in F_R do
16:
                       for k = 1, \ldots, |\mathcal{F}_{j_i}| do
17:
                            for l = 0, ..., |F_Q| - |\mathcal{F}_{j_i}| do
18:
                                  V(F_i) \leftarrow V(F_i) + \alpha_{k,j_i,i} \beta_{l,\{1,\dots,n\}\setminus\{j_i\}}/(k+l)
19:
                 InnerCauses.add((V(F_i))_{i \in F_O})
20:
           return InnerCauses
21:
```

 $\{1, \dots, M\}$. Lad

$$\mathcal{H}_i = \left\{ k \in \mathcal{F} \mid \exists m : J_1, \dots, J_m \subseteq \mathcal{F}, i \in J_1, k \in J_m, J_j \neq \emptyset, \quad (26) \right.$$
$$\left. S(F_{J_1 \cup J_2}) < 0, \dots, S(F_{J_{m-1} \cup J_m}) < 0 \right\}$$

Med andre ord er \mathcal{H}_i alle de faktorer, som den i'te faktor har en negativ interaktion med - eller alle de faktorer som er forbundne til den i'te faktor via negative interaktioner. Mængderne $\mathcal{H}_1, \ldots, \mathcal{H}_M$ udgør en inddeling af F, hvis vi ser bort fra duplikaterne. For alle (unikke) $\mathcal{H} \in \{\mathcal{H}_1, \ldots, \mathcal{H}_M | H_j \neq \emptyset\}$ gør vi det følgende:

1. Udregn

$$W(F_{\mathcal{H}}) = U(F_{\mathcal{H}}) - \sum_{i \in \mathcal{H}} S(F_i)$$
 (27)

Man skal fortolke $W(F_{\mathcal{H}})$ som forskellen mellem den samlede sandsynlighed i $F_{\mathcal{H}}$ og den der kan forklares udelukkende fra de marginale. Hvis interaktionen mellem faktorerne i \mathcal{H} er additiv ville $W(F_{\mathcal{H}}) = 0$. Da vi ved der er negative interaktioner i \mathcal{H} vil vi dog ofte forvente at $W(F_{\mathcal{H}}) < 0$, men det kan også ske at $W(F_{\mathcal{H}}) \geq 0$.

2. Hvis $W(F_{\mathcal{H}}) \geq 0$ laver vi dekomponeringen

$$F_i \mapsto S(F_i) \quad \forall i \in \mathcal{H}$$
 (28)

$$F_{\mathcal{H}} \mapsto W(F_{\mathcal{H}})$$
 (29)

og alle andre faktormængder $I \subseteq H$ får værdien 0. Da vil

- Summen af alle led i dekomponeringen give $U(F_{\mathcal{H}})$ som ønsket
- Alle led vil være positive
- Fortolkningen af leddet hørende til $F_{\mathcal{H}}$ vil være lidt generisk som "en uspecificeret multifaktoriel interaktion mellem $F_{\mathcal{H}}$ ".
- 3. Hvis $W(F_{\mathcal{H}}) < 0$ vil vi transformere noget af eller hele $S(F_i)$ -summen om til ELLER-led. Definer hertil $S^{(i)}$ som er det *i*'te mindste tal i mængden $\{S(F_i) \mid i \in \mathcal{H}\}$
 - (i) Hvis $-W(F_{\mathcal{H}}) \leq S^{(1)} \frac{|\mathcal{H}|}{2}$ kan vi lave dekomponeringen

$$F_i \mapsto S(F_i) + W(F_{\mathcal{H}}) \frac{2}{|\mathcal{H}|} \quad \forall i \in \mathcal{H}$$
 (30)

$$F_{\mathcal{H}} \mapsto -W(F_{\mathcal{H}})$$
 (31)

Vi vil igen have at all leddene er positive og vil summe til $U(F_{\mathcal{H}})$. Fortolkningen af $F_{\mathcal{H}}$ -leddet vil være

$$F_{j_1}$$
 ELLER F_{j_2} ELLER \cdots ELLER $F_{j_{|\mathcal{H}|}}$ (32)

for $\mathcal{H} = \{j_1, \dots, j_{|\mathcal{H}|}\}$. Dette ELLER-led skal forstås som at risikoen er uniformt fordelt henover dets medlemmer.

(ii) Hvis $-W(F_{\mathcal{H}}) > S^{(1)} \frac{|\mathcal{H}|}{2}$ trækker vi først $S^{(|\mathcal{H}|)} \frac{2}{|\mathcal{H}|}$ fra alle de marginale $S(F_i)$ 'er og fordeler derefter resten af det negative $W(F_{\mathcal{H}})$ blandt de resterende positive $S(F_i)$ 'er. Det fortsættes med indtil al $W(F_{\mathcal{H}})$ -"gælden" er fordelt. Hvis ikke vi når at uddele al gælden før vi løber tør for $S(F_i)$ -masse, reskalerer vi til sidst. Hvis vi definerer dekomponeringsleddet for F_I som $D(F_I)$, kan det beskrives algoritmisk ved Algorithm 2

Algorithm 2 Udregning af $D(F_I)$ 'er

```
1: procedure DISTRIBUTEDEBT(\{S(F_i)\}_{i\in\mathcal{H}}, W(F_{\mathcal{H}}))
             D(F_i) \leftarrow S(F_i) for all i \in \mathcal{H}.
             D(F_I) \leftarrow 0 \text{ for } I \subseteq \mathcal{H}.
  3:
            debt \leftarrow -W(F_{\mathcal{H}}).
  4:
            R_1, \ldots, R_{|\mathcal{H}|} \leftarrow \text{ranks}(\{S(F_i)\}_{i \in \mathcal{H}}, \text{ties} = \text{"assign at random"})
  5:
             S^{(i)} \leftarrow S(F_{R_i}) for all i \in \mathcal{H}
  6:
  7:
             while debt > 0 and i < |\mathcal{H}| do
  8:
                  debt reduction \leftarrow \min(\text{debt}, (S^{(j)} - S^{(j-1)}) \cdot (|H| - j + 1)/2)
  9:
                   for k = j, \ldots, |\mathcal{H}| do
10:
                         D(F_{R_k}) \leftarrow D(F_{R_k}) - \text{debt\_reduction} \cdot 2/(|H| - j + 1)
11:
                   D(F_{\mathcal{H}\setminus\{R_1,\ldots,R_{i-1}\}}) \leftarrow \text{debt\_reduction}
12:
            if debt > 0 then
13:
                  rescale \leftarrow (W(F_{\mathcal{H}}) - \sum_{i \in \mathcal{H}} S(F_i)) / \sum_{I \subset \mathcal{H}} D(F_I)
14:
                   D(F_I) \leftarrow D(F_I) \cdot \text{rescale for alle } I \subseteq \mathcal{H}.
15:
            return \{D(F_I)\}_{I\subset\mathcal{H}}
16:
```

Efter man har kørt ovenstående er alle de resterende interaktioner inden for riskfactorgruppen positive og vi kan altså bruge dekomponeringen

$$U(F_{\mathcal{F}}) = \sum_{I \subseteq \mathcal{F}} E(F_I) \tag{33}$$

$$E(F_I) = \begin{cases} D(F_I) & \text{hvis der er et } i \text{ så } I \subseteq \mathcal{H}_i \\ S(F_I) & \text{ellers.} \end{cases}$$
(34)

Når der er n riskfactorgrupper ganger vi de enkelte led sammen

$$E(F_J) = \prod_{i=1}^n E_i(F_J \cap \mathcal{F}_i)$$
(35)

Hvis $E_i(F_J \cap \mathcal{F}_i) = S_i(F_J \cap \mathcal{F}_i)$ for alle i vil $E(F_J) = S(F_J)$ på grund af Lemma 2. Vi kan da fortolke $S(F_J)$ hvor $J = \{j_1, \ldots, j_{|J|}\}$ som

at dø af dødsårsagen på grund af
$$F_{j_1}$$
 og F_{j_2} og \cdots og $F_{j_{|J|}}$ (36)

Hvis der i (35) findes led hvor $E_i(F_J \cap \mathcal{F}_i) = D_i(F_J \cap \mathcal{F}_i)$ er der ikke umiddelbart en mening med produktet. Jeg foreslår dog denne fortolkning

Fortolkning
$$(E_1(J \cap \mathcal{F}_1))$$
 og · · · og Fortolkning $(E_n(J \cap \mathcal{F}_n))$, (37)

Fortolkning
$$(E_i(K)) = \begin{cases} F_{k_1} & \mathbf{eller} \cdots \mathbf{eller} \ F_{k_{|K|}} \\ F_{k_1} & \mathbf{og} \cdots \mathbf{og} \ F_{k_{|K|}} \end{cases}$$
 hvis $D_i(F_K) = E_i(F_K)$ hvis $S_i(F_K) = E_i(F_K)$ (38)

Det bibeholder og-fortolkningen mellem led fra forskellige risk factorgrupper.

0.4.2 Speed-up

Udregning af alle krydsprodukter har kompleksitet $O(2^N)$ - som netop er den størrelsesorden som gjorde at vi udregnede $V(F_i)$ 'erne på en alternativ måde. For at gøre udregningen af $E_i(F_K)$ -leddene hurtigere kan vi nøjes med at udregne de k højeste interaktionsled af orden større end 1.

Lad e(i, j) være den i'te største $E_j(F_I)$, hvor $I \subseteq \mathcal{F}_j$. Det største kombinerede E-led er

$$e(1,1) \cdot e(1,2) \cdots e(1,n)$$
 (39)

Det næsthøjeste e-led fås ved at erstatte en af e(1,j)'erne med e(2,j) - netop den hvor e(1,j)/e(2,j) er højest. Når vi skal finde det tredjehøjeste e-led bliver det mere kompliceret. Det tredjehøjeste led kan være på formen

$$e(1,1)\cdots e(1,i-1)e(2,i)e(1,i+1)\cdots e(1,n)$$
 (40)

men det kan også være på formen

$$e(1,1)\cdots e(1,j-1)e(3,j)e(1,j+1)\cdots e(1,n)$$
 (41)

Det kan dog ikke være på formen

$$e(1,1)\cdots e(1,i-1)e(2,i)e(1,i+1)\cdots e(1,j-1)\cdot e(2,j)\cdot e(1,j+1)\cdots e(1,n)$$
(42)

fordi det er a priori mindre end (40). Generelt kan vi sige at den k'te højeste er enten

- 1. Hvis k = 1 er det (39)
- 2. på formen (40), (41), eller "dybere"
- 3. Et "merge" af to af de k-1 højeste tidligere led. Dvs.

merge
$$(\prod_{i=1}^{n} e(i, j_i), \prod_{i=1}^{n} e(i, k_i)) = \prod_{i=1}^{n} e(i, \max(j_i, k_i))$$
 (43)

Det fører til Algorithm 3

Algorithm 3 Finde de k højeste $E(F_K)$ -led

```
1: procedure KHIGHEST(\{e(i, j)\}, k)
         scale \leftarrow \prod_{i=1}^{n} e(i,1)
 2:
         taken \leftarrow dictionary()
 3:
 4:
         taken[(1, 1, ..., 1)] = 1
         candidates \leftarrow dictionary()
 5:
         for j = 1, \ldots, n do
 6:
              candidates[1 + e_j] = e(2, j)/e(1, j)
 7:
         while length(taken) < k \text{ do}
 8:
 9:
              v \leftarrow \arg\max(\text{candidates})
10:
              reduction \leftarrow candidates[v]
              delete candidates [v]
11:
              taken[v] \leftarrow reduction
12:
              if v_j = 1 for alle j = 1, \ldots, n på nær én then
13:
                   l \leftarrow \text{indexNotOne}(v)
14:
                  candidates[v + e_l] \leftarrow \text{reduction} \frac{e(l, v_l + 1)}{e(l, v_l)}
15:
              for w, r \in \text{taken do}
16:
17:
                   if (w_j > v_j \text{ for mindst et } j \text{ og }
                       w_i v_i = \max(w_i v_i) for alle j) then
18:
                       newCandidate \leftarrow pairwiseMax(w, v)
19:
                       candidates [newCandidate] \leftarrow r \cdot \text{reduction}
20:
21:
         return taken, scale
```

Algorithm 4 Udregne $\beta_{s,\{1,...,N\}\setminus\{i\}}$ 'er

```
1: procedure ComputeBetaSums(\{\beta_{s,j}\}, k)
          m_1 \leftarrow \text{highestNumberLowerThanMedian}(1, \dots, n)
 3:
          m_2 \leftarrow \text{lowestNumberHigherThanMedian}(1, \dots, n)
 4:
          path1 \leftarrow (next_sequence = 1 : m_1, visited = (), \beta^* = ())
          path2 \leftarrow (next sequence = m_2: n, visited = (), \beta^* = ())
 5:
          while length(paths) < 0 do
 6:
               path \leftarrow pop(paths)
 7:
               \beta \leftarrow (0, \ldots, 0)
 8:
               j \leftarrow \text{pop(path.next sequence)}
 9:
10:
               for index<sub>1</sub>, \beta_1 \in \text{path.}\beta^* do
                    for index<sub>2</sub>, \beta_2 \in \{\beta_{0,j}, \dots, \beta_{s_{\max},j}\} do
11:
                         \tilde{\beta}[\mathrm{index}_1 + \mathrm{index}_2] \leftarrow \beta_1 + \beta_2
12:
          scale \leftarrow \prod_{i=1}^{n} e(i,1)
13:
          taken \leftarrow dictionary()
14:
          taken[(1, 1, ..., 1)] = 1
15:
          candidates \leftarrow dictionary()
16:
          for j = 1, \ldots, n do
17:
               candidates[1 + e_j] = e(2, j)/e(1, j)
18:
          while length(taken) < k \text{ do}
19:
               v \leftarrow \arg\max(\text{candidates})
20:
               reduction \leftarrow candidates[v]
21:
               delete candidates [v]
22:
               taken[v] \leftarrow reduction
23:
               if v_i = 1 for alle j = 1, ..., n på nær én then
24:
                    l \leftarrow \text{indexNotOne}(v)
25:
                   candidates[v + e_l] \leftarrow \text{reduction} \frac{e(l, v_l + 1)}{e(l, v_l)}
26:
               for w, r \in \text{taken do}
27:
                    if (w_j > v_j \text{ for mindst et } j \text{ og }
28:
                         w_i v_i = \max(w_i v_i) for alle j) then
29:
                         newCandidate \leftarrow pairwiseMax(w, v)
30:
                         candidates [newCandidate] \leftarrow r \cdot \text{reduction}
31:
          return taken, scale
32:
```

A Tør ikke slette endnu

Lemma 3. Vi kan skrive

$$V(F_i) = \sum_{K \subset \{1,\dots,N\}, K \neq \emptyset} U(F_K) a_K \tag{44}$$

hvor

$$a_K = \begin{cases} \sum_{s=0}^{N-|K|} (-1)^s \frac{1}{|K|+s} {N-|K| \choose s} & \text{hvis } i \in K \\ \sum_{s=1}^{N-|K|} \frac{1}{|K|+s} {N-|K|-1 \choose s-1} (-1)^s & \text{hvis } i \notin K \end{cases}$$
(45)

Bevis. Formlen kan ses ved at skrive

$$V(F_{i}) = \sum_{J \subseteq \{1,\dots,N\}, J \neq \emptyset, i \in J} \frac{S(F_{J})}{|J|}$$

$$= \sum_{J \subseteq \{1,\dots,N\}, J \neq \emptyset, i \in J} \frac{1}{|J|} \sum_{K \subseteq J, K \neq \emptyset} (-1)^{|J| + |K|} U(F_{K})$$

$$= \sum_{K \subseteq \{1,\dots,N\}, K \neq \emptyset} \left(U(F_{K}) \sum_{J,K \subseteq J, i \in J} (-1)^{|J| + |K|} \frac{1}{|J|} \right)$$

Vi kan derfor konkludere at a_K findes og er lig med

$$a_K = \sum_{J,K \subseteq J, i \in J} (-1)^{|J| + |K|} \frac{1}{|J|} \tag{46}$$

Det kan vi skrive om ved at stratificere efter |J|.

$$a_K = \sum_{s=0}^{N} \sum_{J,K \subseteq J, i \in J, |J| = s} (-1)^{s+|K|} \frac{1}{s}$$

$$a_K = \sum_{s=0}^{N} (-1)^{s+|K|} \frac{1}{s} \# \{J, K \subseteq J, i \in J, |J| = s\}$$

Mængden $\{J,K\subseteq J,i\in J,|J|=s\}$ er tom hvis s<|K|. Den er også tom hvis $i\not\in K$ og |s|=K. Hvis $i\in K$ og $s\ge |K|$ kan vi vælge elementerne

 $J \setminus K$ uniformt fra $\{1, \ldots, N\} \setminus K$. Det giver $\binom{N-|K|}{s-|K|}$ muligheder. Dvs.

$$a_{K} = \sum_{s=|K|}^{N} (-1)^{s+|K|} \frac{1}{s} \binom{N - |K|}{s - |K|}$$

$$= \sum_{s=|K|}^{N} (-1)^{s-|K|} \frac{1}{s} \binom{N - |K|}{s - |K|}$$

$$= \sum_{s=0}^{N-|K|} (-1)^{s} \frac{1}{s + |K|} \binom{N - |K|}{s}$$

Hvis $i \notin K$, består alle elmenter i $\{J, K \subseteq J, i \in J, |J| = s\}$ af foreningen af K, $\{i\}$ og et antal indices fra $\{1, \ldots, N\} \setminus (K \cup \{i\})$. Disse indices skal igen vælges uniformt, og hvis der skal være s elementer i J, kan det gøres på $\binom{N-|K|-1}{s-|K|-1}$ måder. Alt i alt får vi

$$a_K = \sum_{s=|K|+1}^{N} (-1)^{s+|K|} \frac{1}{s} \binom{N-|K|-1}{s-|K|-1}$$
$$= \sum_{s=1}^{N-|K|} (-1)^s \frac{1}{s+|K|} \binom{N-|K|-1}{s-1}$$

Vi kan også udlede en tilde-version af Lemma 3. Hvis vi følger udregningen

$$\tilde{V}(F_{i}) = \sum_{J \subseteq \{1, \dots, N\}, J \neq \emptyset, i \in J} \frac{\tilde{S}(F_{J})}{|J|}$$

$$= \sum_{J \subseteq \{1, \dots, N\}, J \neq \emptyset, i \in J} \frac{1}{|J|} \sum_{K \subseteq J} (-1)^{|J| + |K|} \tilde{U}(F_{K})$$

$$= \sum_{K \subseteq \{1, \dots, N\}} \left(\tilde{U}(F_{K}) \sum_{J, K \subseteq J, i \in J} (-1)^{|J| + |K|} \frac{1}{|J|} \right) \tag{47}$$

Vi ser straks at koefficienterne for $\tilde{U}(F_K)$, $K \neq \emptyset$ er de samme som i Lemma 3. Lad os nu betrage a_{\emptyset} . Som i beviset for Lemma 3 kan vi se at koefficienten

for a_{\emptyset} er

$$a_{\emptyset} = \sum_{s=1}^{|N|} \frac{1}{s} (-1)^s \# \{J, J \subseteq \emptyset, i \in J, |J| = s\}$$
$$= \sum_{s=1}^{|N|} \frac{1}{s} (-1)^s \# \{J, i \in J, |J| = s\}$$

Et J i mængden $\{J,i\in J,|J|=s\}$ kan vælges på $\binom{N-1}{s-1}$ måder, da der er så mange forskellige valg af elementer som ikke er i. Det giver

$$a_{\emptyset} = \sum_{s=1}^{|N|} \frac{1}{s} (-1)^s \binom{N-1}{s-1}$$
 (48)

Alt i alt kan vi konkludere følgende korollar

Korollar 2. Vi kan skrive

$$\tilde{V}(F_i) = \sum_{K \subseteq \{1,\dots,N\}} \tilde{U}(F_K) a_K \tag{49}$$

hvor

$$a_K = \begin{cases} \sum_{s=0}^{N-|K|} (-1)^s \frac{1}{|K|+s} {N-|K| \choose s} & \text{hvis } i \in K \\ \sum_{s=1}^{N-|K|} \frac{1}{|K|+s} {N-|K|-1 \choose s-1} (-1)^s & \text{hvis } i \notin K \end{cases}$$
(50)

Udregningen af (49) er umiddelbart af kompleksitet $O(2^N)$ hvor N er antallet af faktorer. Det kan godt være lang tid hvis der er mange riskfactor grupper, så vi ønsker at finde en hurtigere måde at udregne det på. Antag som før at der er n grupper. Så kan vi skrive

$$\tilde{V}(F_i) = \sum_{K \subseteq \{1,\dots,N\}} a_K \prod_{j=1}^n U_j(F_K \cap \mathcal{F}_j)$$

Vi kan nu bruge at a kun afhænger af K gennem |K| samt sandhedsværdien af $i \in K$. Notationsmæssigt indfører vi derfor $a_s(i \in K)$ og $a_s(i \notin K)$, som står for a_K -koefficienten når |K| = s og i hhv. ligger og ikke ligger i K.

$$\tilde{V}(F_i) = \sum_{s=0}^{N} \left(a_s(i \in K) \sum_{\substack{K \subseteq \{1, \dots, N\}, \ |K| = s, i \in K}} \prod_{j=1}^{n} \tilde{U}_j(F_K \cap \mathcal{F}_j) \right)$$
 (51)

$$+a_s(i \notin K) \sum_{\substack{K \subseteq \{1,\dots,N\},\ |K|=s, i \notin K}} \prod_{j=1}^n \tilde{U}_j(F_K \cap \mathcal{F}_j)$$

Lad nu j(i) være den af de n riskfactor groups hvor i ligger. Antag uden tab af generalitet at j(i) = 1. På grund af vores riskfactor struktur har vi sammenhængen $\{1, \ldots, N\} = \mathcal{F}_1 \cup \cdots \cup \mathcal{F}_n$, hvilket vi kan bruge til at skrive

$$\sum_{\substack{K \subseteq \{1,\dots,N\}, \ j=1\\ |K|=s, i \in K}} \prod_{j=1}^{n} \tilde{U}_{j}(F_{K} \cap \mathcal{F}_{j})$$

$$(52)$$

$$= \sum_{\substack{s_1, \dots, s_n \in \{0, \dots, N\}, \\ s_1 + \dots + s_n = s}} \sum_{\substack{K_1 \subseteq \mathcal{F}_1, \\ |K_1| = s_1, i \in K_1 \\ |K_2| = s_2}} \dots \sum_{\substack{K_n \subseteq \mathcal{F}_n, \\ |K_n| = s_n}} \prod_{j=1}^n \tilde{U}_j(F_{K_j} \cap \mathcal{F}_j)$$
 (53)

$$= \sum_{\substack{s_1 \in \{0,\dots,N\} \\ |K_1| = s_1, i \in K_1}} \tilde{U}_1(F_{K_1}) \sum_{\substack{s_2 \in \{0,\dots,N\} \\ |K_2| = s_2}} \tilde{U}_2(F_{K_2}) \cdots$$
 (54)

$$\cdots \sum_{\substack{K_n \subseteq \mathcal{F}_2, \\ |K_n| = s - s_1 - \dots - s_{n-1}}} \tilde{U}_n(F_{K_n})$$

Dette udtryk er meget nyttigt da det i høj grad kan splittes op i produkter af summer. Lad for alle $s=0,\ldots,N$

$$\beta_{s,j} = \sum_{\substack{K \subseteq \mathcal{F}_j, \\ |K| = s}} \tilde{U}_j(F_K), \quad j = 1, \dots, n$$
(55)

$$\beta_{s,J} = \sum_{\substack{s_j \in \{0,\dots,N\},\\ \sum_{I} s_i = s}} \left(\prod_{j \in J} \beta_{s_j,j} \right), \quad J \subseteq \{1,\dots,n\}$$
 (56)

$$\alpha_{s,j,i} = \sum_{\substack{K \subseteq \mathcal{F}_j, \\ i \in K, |K| = s}} \tilde{U}_j(F_K), \quad j = 1, \dots, n, i \in \mathcal{F}_j$$
 (57)

$$\alpha_{s,j,i^*} = \sum_{\substack{K \subseteq \mathcal{F}_j, \\ i \notin K, |K| = s}} \tilde{U}_j(F_K), \quad j = 1, \dots, n, i \in \mathcal{F}_j$$
(58)

Definer ligeledes for kvotienterne a_K i Korollar 2,

$$a_s^* = \sum_{x=1}^{N-s} (-1)^x \frac{1}{s+x} \binom{N-s-1}{x-1}$$
 (59)

$$a_s = \sum_{x=0}^{N-s} (-1)^x \frac{1}{s+x} \binom{N-s}{x}$$
 (60)

Da kan vi udregne

$$V(F_i) = \sum_{s=0}^{N} \sum_{s_1=0}^{N-s} \beta_{s-s_1,\{1,\dots,N\}\setminus\{j_i\}} (\alpha_{s_1,j_i,i} a_s + \alpha_{s_2,j_i,i^*} a_s^*)$$
 (61)