



TAMPEREEN TEKNILLINEN YLIOPISTO
TAMPERE UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

MAURI MUSTONEN
SÄHKÖASEMAN ÄLYKKÄÄN ELEKTRONIIKKALAITTEEN
VIESTIEN TILAUS JA PROSESSOINTI
Diplomityö

Tarkastaja: Professori Kari Systä

Tarkastaja ja aihe hyväksytty 8. elokuuta 2018

TIIVISTELMÄ

MAURI MUSTONEN: sähköaseman älykkään elektroniikkalaitteen viestien tilaus ja prosessointi

Tampereen teknillinen yliopisto

Diplomityö, 59 sivua, 5 liitesivua

Toukokuu 2018

Tietotekniikan koulutusohjelma

Pääaine: Ohjelmistotuotanto

Tarkastaja: Professori Kari Systä

Avainsanat: IEC 61850, MMS, AMQP, sähköasema, älykäs elektroniikkalaite, ohjelmistokehitys

Sähkönjakeluverkko on tärkeä osa nykyistä yhteiskuntaa ja sen päivittäistä toimintaa. Sähköverkko koostuu sähköntuotantolaitoksista, sähkölinjoista ja sähköasemista. Sähköverkon eri komponenttien avulla sähkö toimitetaan tuotantolaitoksesta kuluttajille. Sähköasemat ja niiden automatisointi ovat tärkeässä roolissa verkon yleisen toiminnan ja turvallisuuden takaamiseksi. Tässä diplomityössä keskitytään suunnittelemaan ja toteuttamaan yksittäinen ohjelmistokomponentti osaksi isompaa sähköasemiin liittyvää järjestelmää. Suunniteltavan komponentin tarkoituksena on tilata tietoa sähköasemalta verkon yli ja saada jaettua tämä tieto järjestelmän muille komponenteille. Sähköasemalta tuleva tieto on esimerkiksi mittaustietoa ja mittaustiedosta kiinnostunut järjestelmän komponentti tarvitsee tämän tiedon käyttöliittymässä näyttämiseen.

Sähköasemilta tieto tilataan *älykkäiltä elektroniikkalaitteilta* (engl. *Intelligent Electronic Device, IED*). IED:t ovat sähköaseman automaatiolaitteita, jotka on kytketty aseman verkkoon. Näistä käytetään myös nimitystä suojarele. IED-laitteiden kommunikointiin liittyy vahvasti maailmanlaajuinen *IEC 61850* -standardi (engl. *International Electrotechnical Commission*). Standardi määrittää kuinka IED-laitteet kommunikoivat verkon yli ja mekanismit kuinka ulkopuolinen ohjelma voi tilata siltä viestejä.

Ennen työn aloitusta ohjelmasta oli toteutettu demo, joka todisti kokonaisuuden toimivuuden. Demototeutuksessa oli kuitenkin ongelmia, jotka estivät sen käytön luotettavasti tuotannossa. Tässä työssä demoa käytettiin pohjana uuden version suunnittelulle. Demosta analysoitiin sen ongelmia ja mistä ne johtuivat. Näitä tietoja käytettiin uuden komponentin suunnitteluun liittyvissä päätöksissä.

Tuloksena työstä oli muusta järjestelmästä riippumaton ohjelmistokomponentti, joka pystyi tilaamaan viestejä IED-laitteelta IEC 61850 -standardin mukaisesti. Komponentti kykeni prosessoimaan ja jakamaan tilatut viestit järjestelmän muiden komponenttien kanssa. Komponentti päätyi tuotantoon osaksi muuta järjestelmää.

ABSTRACT

MAURI MUSTONEN: Substation's intelligent electronic device messages subscription and processing

Tampere University of Technology

Master of Science thesis, 59 pages, 5 Appendix pages

May 2018

Master's Degree Programme in Information Technology

Major: Software Engineering

Examiner: Prof. Kari Systä

Keywords: IEC 61850, MMS, AMQP, IED, substation, intelligent electronic device, software development

Nowadays an electric grid is an important part of our society. It consists of power plants, power lines and substations. With these components electricity can be delivered from power plants to the end users. Substations and their automation play an important role in guaranteeing power grid safety and functionality. The focus of this master thesis is to plan and implement a software component to be a part of the bigger system which is related to substations and their management. The implemented component should be able to subscribe information from the substation and share that with other parts of the system. The information from the substation can include different types of data such as measurement data which for example can be shown on the user interface.

The information is subscribed in substations from an *Intelligent Electronic Device*, *IED* for short. An IED is an automation device which controls the other physical devices of the substation. IEDs are also connected to the substation's local network. IED can also be called with the name protection relay. The *International Electrotechnical Commission* has defined a worldwide standard called *IEC 61850* which defines the rules how IED devices should communicate with each other over the substation network. This standard also defines rules for how a software outside the substation network can subscribe information from the IED.

Before this thesis started, a proof of concept software component had already been developed. However, this component had many problems and so it was not used as a part of the system in production. Analyzing these problems was a part of this thesis. The new knowledge was then used to plan an improved version of the software component.

As a result from this thesis was a software component independent from other parts of the system. Implemented component was also able to subscribe information from the IED according to the IEC 61850 standard and share it with the other parts of the system. The component ended up being a part of the bigger system in the production environment.

ALKUSANAT

Toteutin tämän diplomityöni yritykselle nimeltä Alsus Oy. Alsus oli sen hetkinen työpaikkani vuonna 2018. Diplomityön aihe liittyi sopivasti sen hetkisiin työtehtäviin ja sisälsi todella paljon oman mielenkiinnon kohteita. Työtehtävistä syntyi idea diplomityöstä, se muokkautui hieman ja lopulta siitä tuli tämän diplomityön aihe. Diplomityöhön liittyvän ohjelmistokehityksen aloitin jo helmikuussa 2018. Ohjelmisto valmistui toukokuussa ja siitä eteenpäin olen käyttänyt aikani töissä ja tämän työn kirjoittamiseen.

Diplomityössäni aiheena oli suunnitella ja kehittää yksittäinen ohjelmistokomponentti osaksi isompaa järjestelmää. Järjestelmä liittyi sähköasemiin ja niiden tarkkailuun. Komponentin tarkoituksena oli tilata tietoa verkon yli sähköasemilta ja jakaa tieto järjestelmän muiden komponenttien kanssa. Tämä diplomityö on tarkoitettu luettavaksi niille, jotka ovat kiinnostuneita sähköasemiin liittyvästä ohjelmistoista tai kuinka isompaa järjestelmää hajautetaan ja tietoa siinä jaetaan.

Haluan kiittää Alsus Oy yritystä aiheesta ja mielenkiintoisista työtehtävistä, jotka mahdollistivat tämän diplomityön. Lisäksi, että sain käyttää työaikaani vapaasti diplomityön tekemiseen ja kirjoittamiseen. Yrityksen puolelta haluan erityisesti kiittää henkilöitä Jouni Renfors ja Samuli Vainio, jotka kannustivat minua ja antoivat palautetta tämän diplomityön tekemiseen. Kiitän työni ohjaajaa professori Kari Systää työni luotettavasta ja todella hyvästä ohjaamisesta. Haluan myös kiittää läheisiä ystäviäni, joiden kanssa pidimme paljon yhteisiä kirjoitushetkiä ja rakentavia keskusteluja diplomityön tekemisestä. Ilman niitä diplomityöni kirjoitusprosessi olisi venynyt pidemmäksi. Lisäksi kiitän perhettäni tuesta ja motivaatiosta koko opiskelujen aikana mitä heiltä sain. Lopuksi kiitän muita tärkeitä ystäviäni, jotka auttoivat minua diplomityössäni oikolukemalla ja motivoimalla minua.

Tampereella, 9.8.2018



Mauri Mustonen

SISÄLLYSLUETTELO

1.	JOHDANTO	1
2.	TAUSTA.....	3
2.1	IEC 61850 -standardi yhteiseen kommunikointiin	3
2.1.1	Standardin eri osat ja niiden merkitykset.....	4
2.1.2	Abstraktimallin käsitteet ja niiden käyttö.....	4
2.1.3	Loogisen noodin luokkien ja attribuuttien rakentuminen	8
2.1.4	Attribuuttien viittaus hierarkiassa.....	10
2.1.5	Attribuuttien funktionaalinen rajoite ja niistä muodostetut datajoukot	13
2.1.6	Viestien tilaus ja tilauksen konfigurointi	15
2.1.7	Raportointi-luokan määrittäminen ja toiminta.....	17
2.1.8	Viestin rakenne ja kuinka sen sisältö muodostuu	20
2.1.9	Abstraktimallin sovitukset MMS-protokollaan	23
2.2	Advanced Message Queuing Protocol (AMQP).....	24
2.2.1	Advanced Message Queuing -malli ja sen osat	25
2.2.2	Vaihde (exchange) ja reititysavain (routing-key).....	26
2.2.3	Suoravaihde (direct exchange).....	27
2.2.4	Hajautusvaihde (fanout exchange).....	27
2.2.5	Aihepiirivaihde (topic exchange).....	28
2.2.6	Jonon määrittäminen ja viestien kuitaaminen.....	29
3.	PROJEKTIN LÄHTÖKOHDAT.....	31
3.1	Demon arkkitehtuuri	31
3.2	Demon toiminta ja sen ongelmat	32
4.	SUUNNITTELU.....	38
4.1	Kokonaiskuva.....	38
4.2	Järjestelmän hajautus ja arkkitehtuuri.....	39
4.3	Suorituskyky ja kielen valinta.....	40
4.4	Prosessoidun viestin muoto ja rakenne	41
5.	TOTEUTUS	44
5.1	Yleiskuva	44
5.2	Ohjelman toiminta	46
5.2.1	Parametrisointi	46
5.2.2	Yhteyksien muodostus.....	48
5.2.3	IED:n attribuuttien määrittäminen	49
5.2.4	Viestien tilaus.....	50
5.2.5	JSON:nin muodostaminen ja julkaisu	51
5.3	Jatkokehitys.....	52
6.	YHTEENVETO.....	54

LÄHTEET.....	56
LIITE A: VIESTISTÄ PROSESSOITU JSON-RAKENNE	60
LIITE B: C-OHJELMAN TULOSTAMA APU TEKSTI	63

KUVALUETTELO

Kuva 1.	<i>IEC 61850 -standardin osat ja niiden väliset relaatiot (pohjautuu kuvaan [11, s. 14]).</i>	5
Kuva 2.	<i>Sähköaseman fyysisten laitteiden abstrahointi IEC 61850 -standardin käsitteillä (pohjautuu kuvaan [11, s. 17]).</i>	7
Kuva 3.	<i>IEC 61850 -standardissa määritettyjen luokkien hierarkia (pohjautuu kuvaan [12, s. 17]).</i>	7
Kuva 4.	<i>Standardin käsitteiden hierarkinen rakenne ja niiden nimeämisen esimerkki (pohjautuu kuvaan [9, s. 24]).</i>	9
Kuva 5.	<i>IEC 61850 -standardin määrittämä viitteen rakenne (pohjautuu kuvaan [11, s. 93]).</i>	12
Kuva 6.	<i>Puskuroitu viestien tilausprosessi tilaajan ja IED-laitteella olevan BRCB-instanssin välillä (pohjautuu kuvaan [11, s. 42]).</i>	17
Kuva 7.	<i>Standardin määrittämä lähetetyn viestin rakenne (pohjautuu kuvaan [12, s. 104]).</i>	21
Kuva 8.	<i>BRCB-instanssi tarkkailee sille määritettyä datajoukkoa ja generoi viestin tapahtuman liipaistessa.</i>	22
Kuva 9.	<i>Toteutetun ohjelmiston osuus ja rooli kokonaisuudessa tietoliikenteen kannalta.</i>	24
Kuva 10.	<i>AMQ-mallin osat ja viestin kulku niiden läpi julkaisijalta tilaajalle (pohjautuu kuvaan [2, s. 11]).</i>	25
Kuva 11.	<i>Suoravaihde (engl. direct exchange), reitittää suoraan sidoksen reititysavaimeen mukaan (pohjautuu kuvaan [33]).</i>	27
Kuva 12.	<i>Hajautusvaihde (engl. fanout exchange) reitittää kaikkiin siihen sidottuihin jonoihin riippumatta reititysavaimesta (pohjautuu kuvaan [1]).</i>	28
Kuva 13.	<i>Aihepiirivaihde (engl. topic exchange), reitittää kaikkiin siihen sidottuihin jonoihin, joiden reitityskaava sopii viestin reititysavaimeen (pohjautuu kuvaan [34]).</i>	29
Kuva 14.	<i>Rubylla toteutetun demoversion arkkitehtuuri ja tiedonsiirto.</i>	32
Kuva 15.	<i>libIEC61850-kirjaston kerrosarkkitehtuurin komponentit, vihreällä Ruby toteutukseen lisätyt osat (pohjautuu kuvaan [20]).</i>	33
Kuva 16.	<i>Sekvenssikaavio kuinka Ruby-ohjelma avaa yhteydet ja tilaa kaikki IED-laitteen RCB-instanssit (jatkuu kuvassa 17).</i>	36
Kuva 17.	<i>Sekvenssikaavio kuinka Ruby-ohjelma prosessoi ja tallentaa viestejä libIEC61850-kirjastoa käyttäen (jatkuu kuvasta 16).</i>	37
Kuva 18.	<i>Ruby-tulkin globaalin lukituksen toiminta, joka vuorottaa ajossa olevia säikeitä riippumatta käyttöjärjestelmän vuorottajasta.</i>	37
Kuva 19.	<i>Suunnitellun komponentin toiminta ja viestin kulkeminen ja muoto osapuolten välillä.</i>	38
Kuva 20.	<i>Toteutuksen komponenttikaavio sen osista ja relaatioista toisiinsa.</i>	45

Kuva 21.	<i>Sekvenssikaavio rcb_sub-ohjelman kokonaistoiminnasta.</i>	47
Kuva 22.	<i>Sekvenssikaavio kuinka rcb_sub avaa yhteydet RabbitMQ-palvelimelle ja IED-laitteelle.</i>	48
Kuva 23.	<i>Sekvenssikaavio kuinka rcb_sub lukee RCB-instanssin arvot ja muut- tujen spesifikaatiot.</i>	49
Kuva 24.	<i>Sekvenssikaavio kuinka rcb_sub tilaa RCB-instanssit.</i>	50
Kuva 25.	<i>Sekvenssikaavio kuinka rcb_sub muodostaa JSON:nin päätason ken- tät.</i>	51
Kuva 26.	<i>Sekvenssikaavio kuinka rcb_sub lisää JSON:iin muuttujat viestistä.</i>	52

TAULUKKOLUETTELO

Taulukko 1.	<i>IEC 61850 -standardin pääkohtien ja niiden alakohtien dokumentit, (pohjautuu taulukkoon [23, s. 2]).</i>	5
Taulukko 2.	<i>IEC 61850 -standardin katkaisijaluokan XCBR -määrittäminen (pohjautuu taulukkoon [14, s. 105–106]).</i>	10
Taulukko 3.	<i>IEC 61850 -standardin DPC-luokan määrittäminen ja instanssin nimi on Pos (pohjautuu taulukkoon [13, s. 44]).</i>	11
Taulukko 4.	<i>Osa IEC 61850 -standardin määrittämistä funktionaalisista rajoitteista, lyhennetään FC (ote taulukosta [12, s. 54]).</i>	13
Taulukko 5.	<i>Pos dataobjektista viitteellä OmaLD/Q0XCBR1.Pos ja funktionaalisella rajoitteella ST viitattut data-attribuutit.</i>	14
Taulukko 6.	<i>Viitteen nimeäminen lyhenteellä funktionaalisen rajoitteen kanssa.</i>	15
Taulukko 7.	<i>BRCB-luokan määritetyt attribuutit ja niiden selitteet (pohjautuu taulukkoon [12, s. 94]).</i>	19
Taulukko 8.	<i>RCB-luokan OptFlds-attribuutin arvot ja niiden selitteet.</i>	20

LYHENTEET JA MERKINNÄT

ACSI	engl. <i>Abstract Communication Service Interface</i> , IEC 61850 -standardin käyttämä lyhenne kuvaamaan palveluiden abstraktimalleja
AMQP	engl. <i>Advanced Message Queuing Protocol</i> on avoin standardi viestien välitykseen eri osapuolien kesken
BRCB	engl. <i>Buffered Report Control Block</i> on IEC 61850 -standardissa viestien tilaamisesta vastaava luokka jossa on puskuri ominaisuus
CDC	engl. <i>Common Data Class</i> on nimitys IEC 61850 -standardissa joukko luokkia joista muodostuu dataobjektien instanssit
CMV	engl. <i>Complex Measured Value</i> on dataobjektin luokkatyyppi IEC 61850 -standardissa
DA	engl. <i>Data Attribute</i> on IEC 61850 -standardissa käsite abstrahoimaan jokin sähköaseman laitteen mitattava arvo (esim. jännite)
dchg	engl. <i>data change</i> on IEC 61850 -standardissa oleva liipaisimen tyyppi
DO	engl. <i>Data Object</i> on IEC 61850 -standardissa käsite abstrahoimaan joukko samaan kuuluvia data-attribuutteja
dupd	engl. <i>data update</i> on IEC 61850 -standardissa oleva liipaisimen tyyppi
DPC	engl. <i>Controllable Double Point</i> on dataobjektin luokkatyyppi IEC 61850 -standardissa nimeltään Pos
FC	engl. <i>Functional Constraint</i> on IEC 61850 -standardissa käsite viitattujen data-attribuuttien rajoittamiseen
FCD	engl. <i>Functional Constrained Data</i> on viitteen tyyppi joka rajoittaa data-attribuutteja hierarkiassa ensimmäisestä dataobjektista alaspäin
FCDA	engl. <i>Functional Constrained Data Attribute</i> on viitteen tyyppi joka rajoittaa data-attribuutteja hierarkiassa muusta kuin ensimmäisestä dataobjektista alaspäin
FFI	engl. <i>Foreign Function Interface</i> , mekanismi, jolla ajettava ohjelma voi kutsua toisella kielellä toteutettua funktiota
GI	engl. <i>General Interrogation</i> on IEC 61850 -standardissa oleva liipaisimen tyyppi
GIL	engl. <i>Global Interpreter Lock</i> , Ruby-kielen tulkissa oleva globaali lukitus, joka rajoittaa yhden säikeen suoritukseen kerrallaan
GVL	engl. <i>Global Virtual Machine Lock</i> on sama kuin GIL, mutta eri nimellä
HAL	engl. <i>Hardware Abstraction Layer</i> , laitteistoabstraktiotaso abstraktoimaan laitteen toiminnallisuuden lähdekoodista
IEC	engl. <i>International Electrotechnical Commission</i> , on sähköalan kansainvälinen standardiorganisaatio
IED	engl. <i>Intelligent Electronic Device</i> , sähköaseman älykäs elektroninen laite (myös nimellä turvarele), joka tarjoaa toimintoja monitorointiin ja kontrollointiin
IEC 61850	maailmanlaajuinen sähköasemien IED-laitteiden kommunikoinnin määrittävä standardi
IP	engl. <i>Internet Protocol</i> on protokolla verkkoliikenteessä joka huolehtii pakettien perille toimittamisesta
JRuby	on Ruby-kielen tulkki Java-kielen virtuaalikoneen päälle
JSON	engl. <i>JavaScript Object Notation</i> on JavaScript-kielessä käytetty notaatio objektista ja sen sisällöstä

JVM	engl. <i>Java Virtual Machine</i> on Java-kielen virtuaalikone koodin suoritukseen
LD	engl. <i>Logical Device</i> on IEC 61850 -standardissa käsite abstrahoimaan joukko fyysisestä laitteesta joukko loogisesti yhteen kuuluvia laitteita
LN	engl. <i>Logical Node</i> on IEC 61850 -standardissa käsite abstrahoimaan fyysinen laite loogisen laitteen ryhmästä
mag	dataobjektin instanssin data-attribuutti nimeltään mag (engl. magnitude)
MMS	engl. <i>Manufacturing Message Specification</i> on maailmanlaajuinen standardi reaaliaikaiseen kommunikointiin verkon yli laitteiden välillä
MMXU	on IEC 61850 -standardissa luokka mallintamaan mitattuja arvoja (engl. measurement)
MRI	engl. <i>Matz's Ruby Interpreter</i> on Ruby-kielen tulkki
MV	engl. <i>Measured Value</i> on IEC 61850 -standardissa luokkatyyppi dataobjektille
OptFlds	engl. <i>Optional Fields</i> on attribuutti mikä määrää mitä vaihtoehtoisia kenttiä viestiin sisällytetään
ORM	engl. <i>Object-relational Mapping</i> on relaatiotietokannan taulujen ja rivien abstrahointi oliopohjaisesti
PD	engl. <i>Physical Device</i> on IEC 61850 -standardissa käytetty käsite abstrahoimaan sähköaseman fyysinen laite
Pos	dataobjektin instanssi tyyppiä DPC ja nimeltä Pos (engl. position)
phsA	dataobjektin instanssi nimeltään phsA (engl. phase A) ja tyyppiä CMV
PhV	dataobjektin instanssi nimeltään phV (engl phase to ground voltage) ja tyyppiä WYE
q	dataobjektin instanssin data-attribuutti nimeltään q (engl. quality)
qchg	engl. <i>quality change</i> on IEC 61850 -standardissa oleva liipaisimen tyyppi
RCB	engl. <i>Report Control Block</i> , raporttien konfigurointiin ja tilaukseen tarkoitettu luokkatyyppi IED-laitteelle
RoR	engl. <i>Ruby on Rails</i> on kehys web-sovellusten kehittämiseen Ruby-kielillä
SCSM	engl. <i>Specific Communication Service Mapping</i> on IEC 61850 -standardin abstrahoitujen mallien toteuttaminen jollakin tekniikalla
stVal	dataobjektin instanssin data-attribuutti nimeltään stVal (engl status value)
t	dataobjektin istanssin data-attribuutti nimeltään t (engl. timestamp)
TCP/IP	engl. <i>Transmission Control Protocol/Internet Protocol</i> , on joukko standardeja verkkoliikenteen määrittämiseksi
TotW	dataobjektin instanssi tyyppiä MV ja nimeltä TotW (engl. total active power)
TrgOp	engl. <i>Trigger Options</i> on IEC 61850 -standardissa käytetty lyhenne määritetyille liipaisimille
URCB	engl. <i>Unbuffered Report Control Block</i> on IEC 61850 -standardissa viestien tilaamisesta vastaava luokka joka ei ole puskuroitu
WYE	engl. <i>Phase to ground/neutral related measured values of a three-phase system</i> on dataobjektin luokkatyyppi IEC 61850 -standardissa
XCBR	on IEC 61850 -standardissa luokka mallintamaan sähkölinjan katkaisijaa (engl. circuit braker)
XML	engl. <i>Extensible Markup Language</i> , laajennettava merkintäkieli, joka on ihmis- ja koneluettava

YARV

engl. *Yet another Ruby VM* on Ruby-kielen toinen tulkki jonka tarkoitus on korvata MRI-tulkki

1. JOHDANTO

Sähköverkko koostuu tuotantolaitoksista, sähkölinjoista ja sähköasemista. Sähköasemien tehtävä verkossa on toteuttaa erilaisia toiminnallisuuksia, kuten jännitteen muuntaja, jakaminen ja verkon toiminnan tarkkailu. Lisäksi nykypäivänä asemien toiminnallisuutta voidaan seurata ja ohjata etäohjauksella. Sähköaseman yksi tärkeä tehtävä on suojata ja tarkkailla verkon toimivuutta ja vikatilanteessa esimerkiksi katkaista linjasta virrat pois. Tällainen vikatilanne on esimerkiksi kaapelin poikkimeno, joka aiheuttaa vaarallisen oikosulkutilanteen.

Tässä diplomityössä on tarkoituksena suunnitella ja toteuttaa ohjelmistokomponentti osaksi isompaa sähköasemiin liittyvää järjestelmää. Komponentin tavoitteena on tilata tietoa verkon yli sähköaseman automaatiolaitteelta ja jakaa tieto järjestelmän muiden komponenttien kanssa. Tieto sähköasemilta tilataan tilaaja-julkaisija arkkitehtuurimallin mukaan. Tieto voi esimerkiksi sisältää mittaustietoa jännitteestä tai fyysisen katkaisijan tilasta. Komponentin täytyy prosessoida saapunut tieto ja jakaa se siitä kiinnostuneen järjestelmän komponentin kanssa. Esimerkinä mittaustiedosta kiinnostunut komponentti tarvitsee tiedon käyttöliittymässä olevan mittarin päivittämiseen.

Tieto tilataan sähköasemilla olevilta *älykkäiltä elektroniikkalaitteilta* (engl. *Intelligent Electronic Device*, lyhennetään *IED*). IED-laite on sähköaseman automaatiolaitte, jota kutsutaan myös nimellä suojarele. IED-laite voidaan kytkeä ja konfiguroida toteuttamaan monta aseman eri funktionaalisuutta ja ne on myös kytketty aseman verkkoon. IED:t voivat kommunikoida paikallisverkon yli aseman muun laitteiston ja IED-laitteiden kanssa, ja näin toteuttaa aseman toiminnallisuutta. Nykypäivänä verkon nopeus mahdollistaa reaaliaikaisen kommunikoinnin asemalla sen eri laitteiden välillä. IED-laitteet voivat myös kommunikoida aseman paikallisverkosta ulospäin, esimerkiksi keskitettyyn ohjauskeskukseen. Tämän yhteyden kautta tässä työssä toteutettu ohjelmistokomponentin on tarkoitus tilata tietoa verkon yli muun järjestelmän käyttöön. Yksi IED-laite voidaan esimerkiksi konfiguroida hoitamaan sähkölinjan kytkimenä oloa, joka myös tarkkailee linjan toimintaa mittaamalla konfiguroituja arvoja, kuten jännitettä ja virtaa. Vikatilanteen satuesssa IED katkaisee linjan virrasta suurempien tuhojen välttämiseksi. Linjan korjauksen jälkeen virta kytketään takaisin päälle.

IED-laitteet noudattavat kommunikoinnissa maailmanlaajuisesti määritettyä *IEC 61850* -standardi (engl. *International Electrotechnical Commission*). Standardin tarkoituksena on määrittää yhteinen kommunikointiprotokolla ja säännöt aseman kaikkien eri laitteiden välille. Tarkoituksena on estää jokaisen valmistajan tuottamasta omia versioita ja protokollia omille laitteilleen. Standardia noudattamalla eri IED-laitteet pystyvät kommunikoimaan keskenään yhteisillä säännöillä. Standardi määrittää tiedon tilaamisen mekanismit, jolla

aseman ulkopuolinen ohjelma voi tilata tiedot verkon yli. Nämä määrittäykset ovat tämän työn kannalta tärkein osa standardia ja on mekanismi millä komponentti tiedon asemalta tilaa. Standardi on määritetty niin, että se voi toimia monella eri teknisellä toteutuksella. Tässä työssä standardin määrittäyksiä käytetään *TCP/IP*-protokollaperheen päällä.

Työn tekijä oli jo ennen työn aloitusta Alsus Oy:ssä toteuttanut yksinkertaisen demoversion ohjelmasta (engl. proof of concept). Toteutus oli puutteellinen ja siinä oli toimintahäiriöitä, jotka estivät sen käytön tuotannossa luotettavasti. Demo todisti eri osien toimivuuden mahdollisuuden ja opetti tekijälle standardia. Tässä työssä demoa käytetään pohjana uuden toteutuksen suunnittelulle. Työssä analysoidaan sen toimintahäiriöitä ja mitkä ne aiheutti. Näitä tietoja käytetään pohjana uuden toteutuksen liittyvien päätöksien tekemiseen.

IEC 61850 -standardin ymmärtäminen on osa toteutusta, joten sitä käsitellään tässä työssä ennen suunnittelua ja toteutusta kappaleessa 2.1. Toteutettu komponentti tilasi ja jakoi tiedot onnistuneesti muiden järjestelmän komponenttien kanssa. Toteutuksessa tiedon jakamiseen käytettiin *AMQP*-standardiin (engl. *Advanced Message Queuing Protocol*) pohjautuvaa *RabbitMQ*-välityspalvelinta. *AMQP*-standardi käsitellään myös ennen varsinaista suunnittelua ja toteutusta kappaleessa 2.2.

Tämän työn tutkimustyön osuus on miettiä ja tutkia uuden toteutuksen arkkitehtuuria ja toteutusta. Arkkitehtuurin täytyy ottaa huomioon IEC 61850 -standardi ja sen asettamat rajoitteet. Tarkoituksena on täyttää kaikki uudelle toteutukselle asetetut vaatimukset ja estää demoversioon liittyvät toimintahäiriöt. Työlle asetettiin tutkimuskysymyksiä, joita peilaataan työn lopussa saavutettuihin tuloksiin ja pohditaan kuinka hyvin niihin päästiin. Työlle asetettiin seuraavat tutkimuskysymykset:

- *Mitkä ohjelmiston arkkitehtuurin suunnittelumallit (engl. design patterns) olisivat sopivia tämän kaltaisen ongelman ratkaisemiseen?*
- *Kuinka järjestelmä hajautetaan niin että tiedon siirto eri osapuolten välillä on mahdollista ja joustavaa?*
- *Mitkä olivat syyt demoversion toimintahäiriöihin ja kuinka nämä estetään uudessa toteutuksessa?*
- *Järjestelmän hajautuksessa, mikä olisi sopiva tiedon jakamisen muoto eri osapuolten välillä?*

2. TAUSTA

Tässä osiossa lukijaa perehdytetään työn kannalta tärkeään teoriaan ja taustatietoon. Osuuden kokonaan lukemalla lukija ymmärtää, mitä IEC 61850 -standardi tarkoittaa sähköasemien kannalta ja mihin sitä käytetään. Lisäksi kuinka standardi määrittää viestien tilauksen mekanismit ulkopuoliselle ohjelmalle ja mitä siihen liittyy. Standardi on todella laaja ja tässä osuudessa siitä käsitellään vain tämän työn kannalta oleellinen asia. Loput asiat lukija voi tarkistaa standardista. Tässä työssä toteutettu komponentti jakoi viestit järjestelmälle käyttämällä AMQP-standardiin pohjautuvaa välittäjäpalvelinta. Osion kappaleessa 2.2 perehdytään AMQP-standardiin ja kuinka välittäjäpalvelin sen pohjalta toimii.

2.1 IEC 61850 -standardi yhteiseen kommunikointiin

Sähköasemilla nykypäivänä käytössä olevilla IED-laitteilla toteutetaan aseman toiminnallisuuden funktioita. Aseman toiminnallisuuteen liittyy sen kontrollointi ja suojaus. Aseman komponenttien suojauksen lisäksi, siihen kuuluu myös asemalta lähtevät sähkölinjat. Hyvä esimerkki sähköaseman suojauksesta on korkeajännitelinjan katkaisija, joka katkaisee virran linjasta vikatilanteissa. Tällainen vikatilanne on esimerkiksi linjan poikkimeno kaatuneen puun tai pylvään takia. Fyysistä katkaisijaa ohjaa aseman automaatiikka, joka toteutetaan IED-laitteilla. IED-laite voi olla kytketty fyysisesti ohjattavaan laitteeseen [11, s. 63–64]. Koko sähköaseman toiminnallisuus koostuu monesta eri funktiosta, jotka on jaettu monelle IED-laitteelle. Jotta systeemi pystyy toimimaan, täytyy IED-laitteiden kommunikoida keskenään ja vaihtaa informaatiota toistensa kanssa. IED-laitteiden täytyy myös kommunikoida asemalta ulospäin erilliselle ohjausasemalle monitorointia ja etäohjausta varten [5, s. 1]. On selvää, että monimutkaisen systeemin ja monen valmistajien kesken tarvitaan yhteiset säännöt kommunikointia varten.

Maailmanlaajuisesti määritetty IEC 61850 -standardi määrittää sähköaseman sisäisen kommunikoinnin säännöt IED-laitteiden välillä. Standardi määrittää myös säännöt asemalta lähtevään liikenteeseen, kuten toiselle sähköasemalle ja ohjausasemalle [11, s. 10]. Ilman yhteistä standardia, jokainen valmistaja olisi vapaa toteuttamaan omat säännöt ja protokollat kommunikointiin. Seurauksena olisi, että laitteet eivät olisi keskenään yhteensopivia eri valmistajien kesken. Standardin tarkoitus on poistaa yhteensopivuusongelmat ja määrittää yhteiset säännöt kommunikoinnin toteuttamiseen [18, s. 1].

Tärkeä ja iso osa standardia on sähköaseman systeemin funktioiden abstrahointi mallien kautta. Standardi määrittää tarkasti kuinka abstraktit mallit määritellään aseman oikeista laiteista ja niiden ominaisuuksista. Tarkoituksena on tehdä mallit tekniikasta ja toteutuksesta riippumattomaksi. Tämän jälkeen määritellään kuinka mallit toteutetaan erikseen

toimivaksi jollekin tekniikalle. Abstrahoituja malleja käytetään myös määrittämään sähköaseman IED-laitteiden ja aseman muiden osien konfigurointi. Tekniikasta riippumattomien mallien ansiosta standardi on pohjana tulevaisuuden laajennoksille ja tekniikoille. Uusien tekniikoiden ilmaantuessa, voidaan standardiin lisätä osa, joka toteuttaa abstraktimallit kyseiselle tekniikalle [5, s. 2]. Tässä työssä standardin malleja ja palveluita käytettiin *MMS*-protokollan (engl. *Manufacturing Message Specification*) toteutuksella. *MMS*-protokolla on maailmanlaajuinen *ISO 9506* -standardi, joka on määritetty toimivaksi TCP/IP:n pinon päällä [24]. Jokainen verkkoon kytketty IED-laite tarvitsee IP-osoitteen kommunikointiin.

2.1.1 Standardin eri osat ja niiden merkitykset

IEC 61850 -standardi on laaja kokonaisuus. Tämän takia se on pilkottu erillisiin dokumentteihin, joista jokainen käsittelee omaa asiaansa. Historian saatossa standardiin on lisätty uusia dokumentteja laajentamaan standardia [16, 25] [9, s. 13]. Tämän työn kirjoitushetkellä standardiin kuului lisäksi paljon muitakin dokumentteja, esimerkiksi uusiin toteutuksiin muille tekniikoille ja vesivoimalaitoksien mallintamiseen liittyviä dokumentteja. Laajuudesta huolimatta standardin voi esittää 10:llä eri pääkohdalla ja näiden alakohdilla. Taulukossa 1 on esitetty standardin pääkohdan dokumentit ja niiden alkuperäiset englanninkieliset otsikot [16]. Kuvassa 1 on esitetty kaikki standardin eri osat ja niiden väliset relaatiot toisiinsa [9, s. 22]. Kuvaan on merkitty yhteinäisellä viivalla ne osat, jotka ovat tämän työn kannalta tärkeitä, ja katkoviivalla ne, jotka eivät ole. Kuvassa käytetään standardin osien englanninkielisiä otsikoita. Tässä työssä tullaan viittaamaan standardin eri osiin tarvittaessa, jotta lukija voi tarvittaessa etsiä tietoa asiasta tarkemmin.

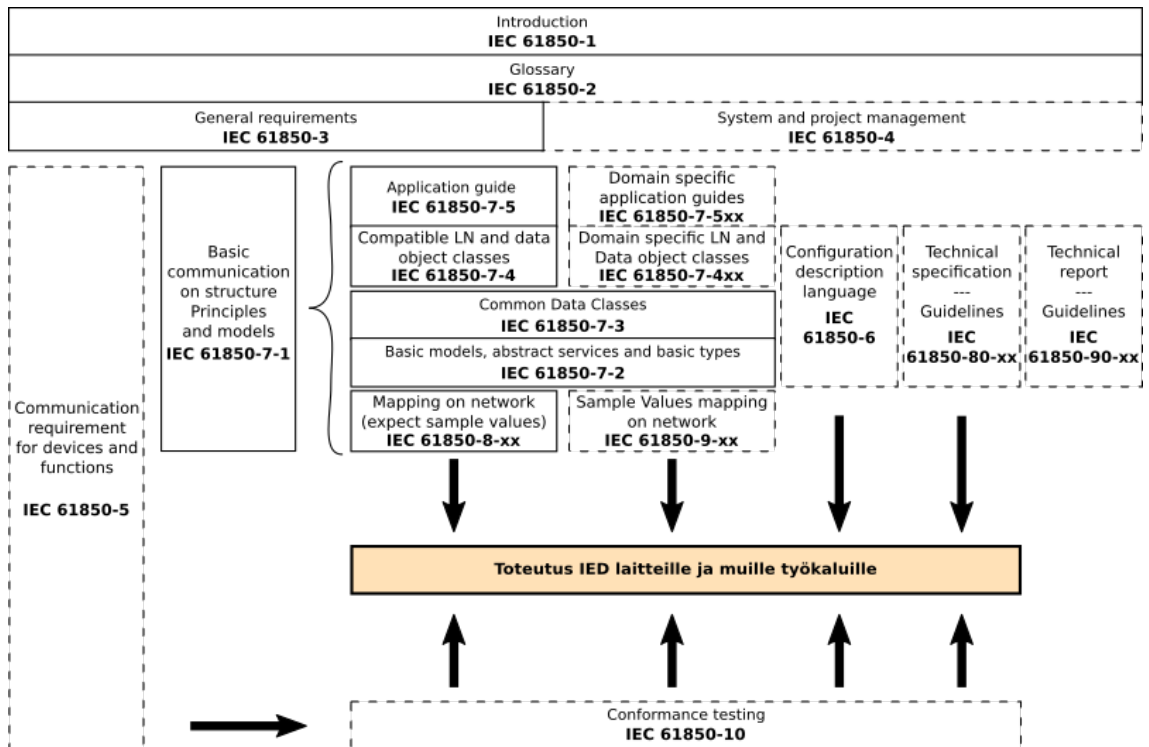
Standardin ensimmäiset osat 1–5 kattavat yleistä kuvaa standardista ja sen vaatimuksista. Osiossa 6 käsitellään IED-laitteiden konfigurointiin käytetty *XML* (engl. *Extensible Markup Language*) -pohjainen kieli [10, s. 7–8]. Tämä osuus ei ole tämän työn kannalta tärkeä ja sitä ei sen tarkemmin käsitellä. Osat 7–1–7–4 käsittelevät standardin abstraktia mallia, niiden palveluita ja kuinka se rakentuu. Abstrahoidut palvelut ja mallit standardissa lyhennetään *ACSI* (engl. *Abstract Communication Service Interface*), ja samaa lyhennettä käytetään tässä työssä [11, s. 72]. Osissa 8–9 ja niiden alakohdissa käsitellään abstraktimallien toteuttamista erillisille protokollille, jolloin malleista tulee kyseisestä tekniikasta riippuvaisia. Tässä työssä käytettiin osaa 8-1, joka toteuttaa abstrahoidut mallit *MMS*-protokollalle. Osa 10 käsittelee testausmenetelmiä, joilla voidaan varmistaa standardin määritysten noudattaminen. Tämä osuus ei myöskään ole tämän työn kannalta tärkeä, ja sitä ei sen tarkemmin käsitellä. [11, s. 15]

2.1.2 Abstraktimallin käsitteet ja niiden käyttö

IEC 61850 -standardin lähtökohtana on pilkkoa koko sähköaseman toiminnallisuuden funktiot pieniksi yksilöiksi. Pilkotut yksilöt abstrahoidaan ja pidetään sopivan kokoisina, jotta ne voidaan konfiguroida esitettäväksi erillisellä IED-laiteella. Yksi aseman funk-

Taulukko 1. IEC 61850 -standardin pääkohtien ja niiden alakohtien dokumentit, (pohjautuu taulukkoon [23, s. 2]).

Osa	Otsikko englanniksi
1	Introduction and overview
2	Glossary
3	General requirements
4	System and project management
5	Communication requirements for functions and device models
6	Configuration description language for communication in power utility automation systems related to IEDs
7-1	Basic communication structure - Principles and models
7-2	Basic information and communication structure - Abstract communication service interface (ACSI)
7-3	Basic communication structure - Common data classes
7-4	Basic communication structure - Compatible logical node classes and data object classes
8-1	Specific communication service mapping (SCSM) - Mappings to MMS (ISO 9506-1 and ISO 9506-2) and to ISO/IEC 8802-3
9-2	Specific communication service mapping (SCSM) - Sampled values over ISO/IEC 8802-3
9-3	Precision time protocol profile for power utility automation
10	Conformance testing



Kuva 1. IEC 61850 -standardin osat ja niiden väliset relaatiot (pohjautuu kuvaan [11, s. 14]).

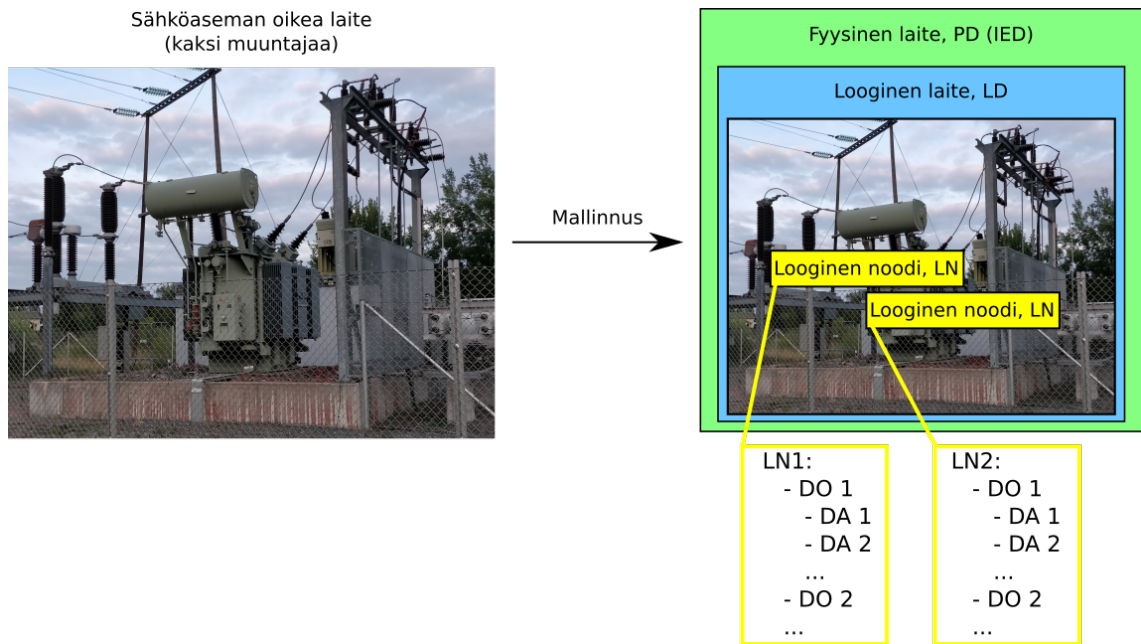
tio voidaan hajauttaa monelle eri IED-laitteelle. Esimerkiksi linjan suojaukseen liittyvät komponentit, katkaisija (engl. circuit braker) ja ylivirtasuoja (engl. overcurrent protec-

tion). Toimiakseen yhdessä, laitteiden täytyy vaihtaa informaatiota keskenään verkon yli [11, s. 31]. Standardi määrittää seuraavat käsitteet sähköaseman funktioiden mallintamiseen:

- fyysinen laite (engl. *physical device*, lyhennetään *PD*),
- looginen laite (engl. *logical device*, lyhennetään *LD*),
- looginen noodi (engl. *logical node*, lyhennetään *LN*),
- dataobjekti (engl. *data object*, lyhennetään *DO*),
- data-attribuutti (engl. *data attribute*, lyhennetään *DA*).

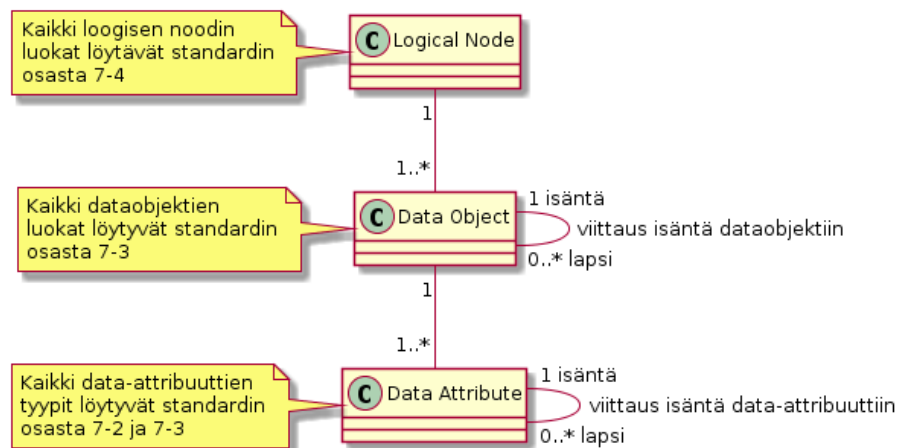
Yllä listatut käsitteet muodostavat mallista hierarkisen puurakenteen ja ne on listattu hierarkisessa järjestyksessä. Hierarkian juurena on fyysinen laite, sen alla voi olla yksi tai useampi looginen laite, loogisen laitteen alla yksi tai useampi looginen noodi jne. Käsitteillä standardissa virtualisoidaan aseman funktiot, esimerkiksi suojaus. Kuvassa 2 on esitetty, kuinka sähköaseman fyysiset laitteet voidaan mallintaa standardin määrittämällä käsitteillä. Samaa periaatetta käytetään kaikille aseman laitteille. Kuvassa ensin uloimpana on fyysinen laite, joka ohjaa aseman oikeita laitteita ja tarkkailee niiden toimintaa. Tämä laite voi olla IED-laite, joka on myös samalla kytketty aseman verkkoon ja sillä on IP-osoite. Yksi IED-laite voi olla samaan aikaan kytkettynä aseman moneen muuhun oikeaan laitteeseen. Tämän jälkeen mallinnetaan aseman joukko laitteita loogiseksi laitteeksi. Tällainen voi esimerkiksi olla tietyn jännitetasen (engl. *bay*) komponentit, kuten katkaisijat, muuntajat jne. Kuvassa kaksi muuntajaa on mallinnettu yhdeksi loogiseksi laitteeksi, koska ne kuuluvat samaan jännitetasoon. Looginen laite koostuu loogisista noodeista. Looginen noodi mallintaa jotakin aseman ohjattavaa yksittäistä laitetta. Kuvassa kaksi muuntajaa mallinnetaan loogisiksi noodeiksi. Jotta oikeaa fyysistä muuntajaa voidaan kuvata mallilla. Täytyy siitä pystyä esittämään mitattavia tai kuvaavia arvoja, esimerkiksi mitatut jännitteen arvot. Näihin tarkoituksiin käyteään käsitteitä dataobjekti ja data-attribuutti. Looginen noodi koostuu dataobjekteista ja dataobjekti koostuu data-attribuuteista. Data-attribuutti esittää yhtä mitattavaa tai kuvaavaa arvoa laitteesta, esimerkiksi sen hetkinen jännite tai laitteen tila. Dataobjekti on tapa koostaa yhteen kuuluvat data-attribuutit saman käsitteen alle, esimerkiksi mittaukseen tai ohjaukseen liittyvät data-attribuutit. [7, s. 2] [9, s. 24]

IEC 61850 -standardin käsitteiden avulla sähköaseman laitteet ja funktiot voidaan esittää malleilla. Malleja voidaan käyttää IED-laitteiden konfiguroinnin määrittämiseen ja tietona, jotka voidaan siirtää verkon yli laitteelta toiselle. Jotta käsitteitä voidaan käyttää konfigurointiin ja kommunikointiin, standardi määrittää lisää tarkuutta käsitteisiin ja kuinka niitä käytetään. MMS-protokollan kanssa fyysinen laite yksilöidään IP-osoiteella. Tätä käsitettä ei käytetä kommunikointiin tai konfigurointiin. Fyysisen laitteen käsite on olemassa standardissa, jotta se voidaan pitää abstraktina toteutettavasta tekniikasta. Muut käsitteet, eli looginen laite, looginen noodi, dataobjekti ja data-attribuutti määritellään standardissa luokilla tai tyypeillä. Kuvassa 3 olevassa luokkakaaviossa on esitetty kuinka



Kuva 2. Sähköaseman fyysisten laiteiden abstrahointi IEC 61850 -standardin käsitteillä (pohjautuu kuvaan [11, s. 17]).

käsitteet muodostavat hierarkian toisistaan ja mistä standardin osasta käsitteen mallit löytyvät. Huomiona että dataobjektit ja data-attribuutit voivat viitata itseensä. Esimerkkinä dataobjekti voi sisältää myös alidataobjektin, joka taas sisältää data-attribuutteja.



Kuva 3. IEC 61850 -standardissa määritettyjen luokkien hierarkia (pohjautuu kuvaan [12, s. 17]).

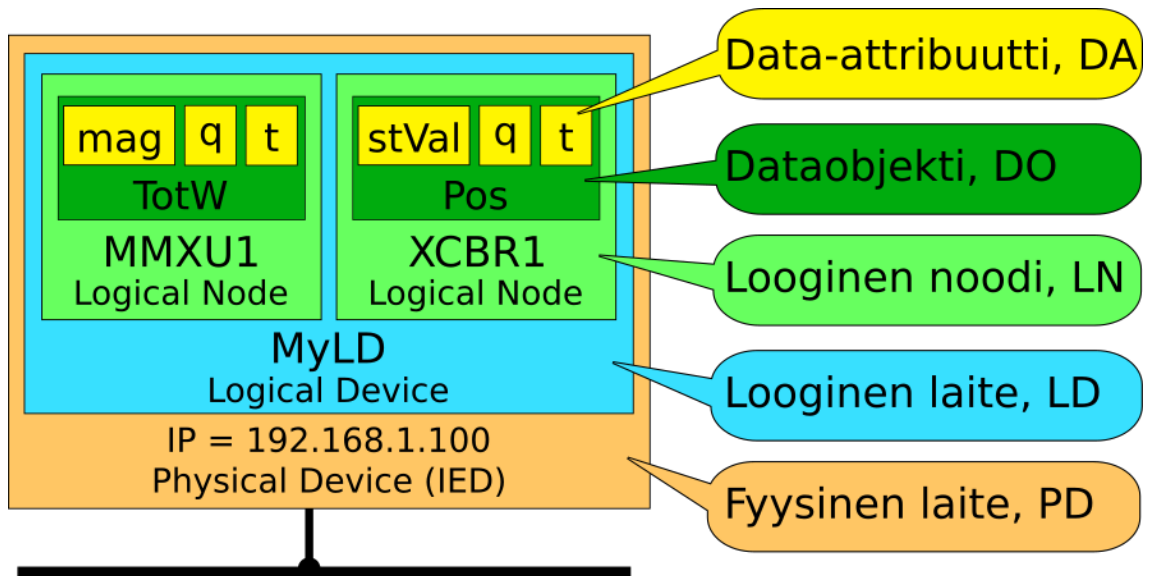
Looginen laite ja noodi yksilöidään nimillä, jotka ovat yksilöllisiä IED-laitteessa. Standardi asettaa rajoitteita nimeämiseen kuten pituuden. Looginen noodi esitetään IED-laitteella jonkin standardissa määritettyjen luokan instanssina. Standardin osassa 7-4 määritetään valmiita luokkia käytettäväksi eri laitteiden esittämiseen. Esimerkiksi katkaisija on määritelty luokkaan tyyppiltään *XCBR* (engl. circuit braker) [14, s. 105–106]. Sähköaseman insinööri, joka konfiguroi IED-laitteen, määrittää konfiguraatitiedostossa, että kytketty

katkaisija esitetään XCBR-luokan instanssina ja nimeää sen standardin ohjeiden mukaan. Näin IED-laite tietää mitä laitetta se esittää ja ohjaa. IED-laitteessa kaikki eri luokkien instanssit yksilöidään nimillä ja niitä käytetään kun olioon viitataan esimerkiksi palvelukutsulla tai konfiguraatiolla. Looginen noodi koostui dataobjekteista. Standardissa dataobjektit on myös määritetty luokkina, joista tehdään instansseja. Erona on, että loogisen noodin luokan tyyppi määrittää mitä dataobjektin luokkia instansioidaan, ja millä nimellä ne esitetään loogisen noodin instanssissa. Standardi määrittää dataobjektien luokkien tyypit standardissa osassa 7-3. Dataobjekti koostuu data-attribuuteista. Kuten loogisen noodin luokan tyyppi, dataobjektin luokka määrittää käytettävät data-attribuutit ja niiden nimet. Tällä kertaa data-attribuutti ei ole välttämättä suoraan ole luokka. Data-attribuutit voivat olla primitiivisiä tyyppisiä, kuten integer ja float. Tai ne voivat olla ns. rakennettuja data-attribuutteja (engl. *constructed attribute classes*), jotka pitävät sisällään tarkempia data-attribuutteja. Hyvä esimerkki on data attribuutti nimeltään *q*, jonka tyyppi on *Quality*. Standardin mukaan tällä tyyppillä on vielä aliattribuutteina mm. *validity*, *detailQuality* jne [13, s. 11]. Tämä on esitetty kuvassa 3 data-attribuutin itseensä viittauksella. Myös dataobjekti voi sisältää alidataobjekteja, jonka alla on taas omat data-attribuutit. Kappaleessa 2.1.3 käydään tarkemmin läpi kuinka luokkien hierarkia standardissa rakentuu. [9, 11, 12, 13]

2.1.3 Loogisen noodin luokkien ja attribuuttien rakentuminen

IEC 61850 -standardissa kaikki luokat määritellään taulukoilla, joissa on standardoitu kentän nimi, tyyppi, selitys ja onko kenttä valinnainen. Tässä osuudessa mennään syvemmälle luokkien määrittämiseen. Lisäksi esitetään esimerkkinä kuinka standardin pohjalta instansioitu looginen noodi ja sen alitason dataobjektit ja data-attribuutit rakentuvat. Esimerkissä käytetään kuvan 4 rakennetta. Nimet ja luokkien instanssit konfiguroidaan IED-laitteelle XML-pohjaisella konfiguraatietiedostolla. Tämä määritellään standardin osassa 6. Kuvassa 4 fyysinen laite on IED-laite ja siihen verkossa viitataan IP-osoitteella 192.192.1.100. IED-laitteelle on konfiguroitu looginen laite nimeltä MyLD. Eri loogiset laitteet IED-laitteella yksilöi vain sen nimi. Loogisella laitteella on kaksi instanssia loogisen noodin luokista nimillä *MMXU1* ja *XCBR1*. *MMXU1* instanssi on tyyppiä *MMXU* (engl. measurement) [14, s. 57–58] ja *XCBR1* on tyyppiä *XCBR* (engl. circuit breaker). Kyseessä on siis vastaavasti mittaukseen liittyvä laite ja aikaisemmin mainittu linjan katkaisija. *XCBR1* loogisella noodilla on dataobjekti nimeltään *Pos* (engl. position), joka on tyyppiä *DPC* (engl. controllable double point). Ja *MMXU1* nimeltään *TotW* (engl. total active power), joka on tyyppiä *MV* (engl. measured value). Loogisilla noodeilla on määritetty enemmänkin dataobjekteja eri nimillä, mutta kuvassa 4 on esitetty vain yhden yksinkertaisuuden takia. *Pos*-dataobjektilla on data-attribuutit nimeltään *stVal*, *q* ja *t*. Ja *TotW*-dataobjektilla on data-attribuutit *mag*, *q* ja *t*. Esimerkin data-attribuutti *q* on tyyppiä *Quality*, jolla on alidata-attribuutteja ja attribuutti *StVal* on tyyppiä boolean.

Standardissa osassa 7-4 on lista kaikista sen määrittämistä loogisen noodin luokista eri tarkoituksiin. Taulukossa 2 on esitetty XCBR-luokan määrittäminen. Taulukosta voi nähdä luo-



Kuva 4. Standardin käsitteiden hierarkinen rakenne ja niiden nimeämisen esimerkki (pohjautuu kuvaan [9, s. 24]).

kan instanssille määritetyt kenttien nimet ja viimeinen sarake M/O/C, kertoo onko kenttä pakollinen (Mandatory, M), valinnainen (Optional, O), vai ehdollinen (Conditional, C). Taulukosta voi nähdä kuvan 4 esimerkin XCBR1-instanssin data-objektin nimeltä Pos ja sen tyypin DPC. Standardissa dataobjektien luokkia kutsutaan *yleisiksi luokiksi* (engl. *Common Data Class*, lyhennetään *CDC*). Tämä mahdollistaa saman dataobjektin luokan käyttämisen monessa eri loogisen noodin luokassa. Standardin dataobjektin luokat on tarkoitettu kerätä yhteen samaan asiaan liittyvät data-attribuutit. CDC-luokkien määitykset löytyvät standardin osasta 7-3 [9, s. 26]. Joillakin CDC-luokkien attribuutteina voi olla vielä muita CDC-luokkia. Tällöin standardissa puhutaan yleisistä aliluokista (engl. sub data object). Tämä tuli myös esille aikaisemmin kuvassa 3 olevalla dataobjektin itseensä viittauksella. Esimerkkinä tästä on CDC-luokka *WYE*, jolla on attribuuttina *phsA* niminen kenttä, joka on tyyppiä *CMV*. *CMV* on CDC-luokka, jolla on taas omat data attribuutinsa. [12, s. 51,61] [13, s. 36]

Taulukossa 3 on esitetty XCBR-luokan Pos-attribuutin, DPC-luokan määitys. Taulukosta voi nähdä kuvan 4 esimerkissä esitetyt data-attribuutit stVal, q ja t ja niiden tyypit. Attribuuttien tyyppejä on paljon enemmänkin ja lukija voi tarvittaessa tarkistaa kaikki tyypit standardista. Tällä periaatteella standardi rakentaa kaikki muutkin luokat hierarkisesti ja määityksen avulla voidaan selvittää mitä dataobjekteja looginen noodi sisältää, mitä data-attribuutteja kukin data objekti sisältää. Taulukossa 3 on myös määritetty data-attribuuttien *funktionaaliset rajoitteet* (engl. *Functional Constraint*, lyhennetään *FC*), sekä mahdolliset *liipaisimet* (engl. *trigger options*, lyhennetään *TrgOp*). Funktionaaliset rajoitteet käsitellään tarkemmin kappaleessa 2.1.5 ja liipaisimet kappaleessa 2.1.6.

Kaikkien yllämainittujen luokkien kenttien määitysten lisäksi standardi määrittää palveluita jokaiselle luokkatyypille erikseen. Palvelut ovat abstrahoituja rajapintafunktiota,

Taulukko 2. IEC 61850 -standardin katkaisijaluokan XCBR -määrittäminen (pohjautuu taulukkoon [14, s. 105–106]).

Data objektin nimi	Englanniksi	CDC-luokka	M/O/C
Selitys			
EEName	External equipment name plate	DPL	O
Tila informaatio			
EEHealt	External equipment health	ENS	O
LocKey	Local or remote key	SPS	O
Loc	Local control behaviour	SPS	M
OpCnt	Operation counter	INS	M
CBOpCap	Circuit breaker operating capability	ENS	O
POWCap	Point on wave switching capability	ENS	O
MaxOpCap	Circuit breaker operating capability	INS	O
Dsc	Discrepancy	SPS	O
Mitatut arvot			
SumSwARs	Sum of switched amperes, resettable	BRC	O
Kontrollit			
LocSta	Switching authority at station level	SPC	O
Pos	Switch position	DPC	M
BlkOpn	Block opening	SPC	M
BlkCls	Block closing	SPC	M
ChaMotEna	Charger motor enabled	SPC	O
Asetukset			
CBTmms	Closing time of braker	ING	O

joille määritellään pyynnöt ja vastaukset. Standardin osa joka määrittää tekniikan toteutuksen, määrittää myös kuinka palvelut sillä toimivat. Tässä työssä esimerkkinä MMS-protokollan määrittäminen, eli osa 8-1. Esimerkkinä palveluista kaikille dataobjekteille on mm. *GetDataValues*, joka palauttaa kaikki dataobjektin attribuuttien arvot. *SetDataValues* kirjoittaa annetut data-attribuuttien arvot. Ja *GetDataDirectory* palauttaa kaikki data-attribuuttien viitteet kyseisessä dataobjektissa. Näitä ja muita abstrahoituja malleja viitataan standardissa lyhentellä *ACSI* (engl. *Abstract Communication Service Interface*) [12, s. 15,45–46] [11, s. 26].

2.1.4 Attribuuttien viittaus hierarkiassa

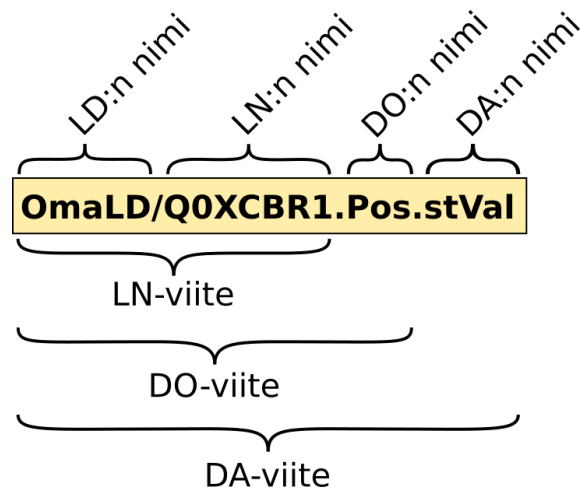
IEC 61850 -standardi määrittää erilaisia palvelukutsuja eri luokkatyypeille. Jotta kutsuja voitaisiin tehdä verkon yli IED-laitteelle ja sen arvoja lukea ja asettaa hierarkiassa, pitää tiettyyn data-attribuuttiin tai data-objektiin voida viitata yksilöivästi. Siksi standarissa on määritetty viittausformaatti, jota käytetään kun IED-laitteelle tehdään kutsuja. Kutsussa olevan viitteen perusteella IED-laite tietää, mihin instanssiin kutsu kohdistuu ja pystyy toimimaan sen mukaan. Tärkeää on myös mainita, että määritettyjä kutsuja lukemiseen ja asettamiseen voidaan käyttää useaan data-attribuuttiin yhtä aikaa. Kutsuja ei ole rajoitettu käsittelemään yhtä data-attribuuttia kerrallaan. Viitten lisäksi aikaisemmin mainittu funktionaalinen rajoite, kertoo mihin data-attribuutteihin kutsu kohdistuu. Tämä tullaan käsit-

Taulukko 3. IEC 61850 -standardin DPC-luokan määrittäminen ja instanssin nimi on Pos (pohjautuu taulukkoon [13, s. 44]).

Data attribuutin nimi	Tyyppi	FC	Liipaisin (TrgOp)
Tila ja ohjaus			
origin	Originator	ST	
ctlNum	INT8U	ST	
stVal	CODEC ENUM	ST	dchg
q	Quality	ST	qchg
t	TimeStamp	ST	
stSeld	BOOLEAN	ST	dchg
opRcvd	BOOLEAN	OR	dchg
opOk	BOOLEAN	OR	dchg
tOpOk	TimeStamp	OR	
Vaihtoehtoinen ja estäminen			
subEna	BOOLEAN	SV	
subVal	CODED ENUM	SV	
subQ	Quality	SV	
subID	VISIBLE STRING64	SV	
blkEna	BOOLEAN	BL	
Asetukset, selitys ja laajennos			
pulseConfig	PulseConfig	CF	dchg
ctlModel	CtlModels	CF	dchg
sboTimeOut	INT32U	CF	dchg
sboClass	SboClassses	CF	dchg
operTimeout	INT32U	CF	dchg
d	VISIBLE STRING255	DC	
dU	UNICODE STRING255	DC	
cdcNs	VISIBLE STRING255	EX	
cdcName	VISIBLE STRING255	EX	
dataNs	VISIBLE STRING255	EX	

telemään tarkemmin kappaleessa 2.1.5. Kuvassa 5 on esitetty kuinka standardi määrittää viitteen muodostumisen loogisesta laitteesta data attribuuttiin asti.

Viite muodostuu suoraan laitteessa olevien luokkien instanssien nimien ja hierarkian mukaan. Loogisen laitteen (*LD*) ja loogisen noodin (*LN*) erottimena käytetään kauttaviivaa (/), ja muiden osien erottimena käytetään pistettä (.). Loogisella laitteella on aseman insinöörin määrittämä oma nimi, mutta kuitenkin alle 65 merkkiä. Muuten loogisen laitteen nimeen standardi ei puutu. Loogisen noodin instanssin nimi koostuu alku-, keski- ja loppuosasta. Alkuosan käyttäjä voi itse päättää, kuvassa 5 Q0. Voi sisältää numeroita ja kirjaimia, mutta täytyy alkaa kirjaimella. Keskiosan täytyy olla loogisen luokan nimi, josta instanssi on tehty. Tässä tapauksessa jo aikaisemmin mainittu katkaisijan luokka, XCBR. Tämä osuus on aina 4 kirjainta pitkä ja on aina isoilla kirjaimilla. Loppuosa on instanssin numeerinen arvo, joka ei sisällä kirjaimia. Loppuosan käyttäjä voi itse päättää, jonka ei tarvitse välttämättä olla juokseva numero. Alku- ja loppuosan yhteenlaskettu merkkien pituus täytyy olla alle 13 merkkiä, eli koko loogisen noodin nimen pituus voi



Kuva 5. IEC 61850 -standardin määrittämä viitteen rakenne (pohjautuu kuvaan [11, s. 93]).

olla maksimissaan 17 merkkiä. Data objektien (*DO*) ja attribuuttien (*DA*) niminä käytetään standardin määrittämiä nimiä, jotka määritetään niitä vastaavissa luokissa osissa 7-3 ja 7-4 (katso taulukot 2 ja 3). Riippuen viittauksesta, näistä muodostuu loogisen noodin viite, dataobjektin viite ja data attribuutin viite. Jos data-objektin alla on toinen dataobjekti, jonka alla on vasta itse data-attribuutit. Viittausta vain jatketaan instanssien nimiä liittämällä toisiinsa pisteellä aina data-attribuuttiin asti. Samoin toimitaan kun data-attribuutti on tyyppiltään rakennettu tyyppi, kuten Quality, jolla on alidata-attribuutteja. [12, s. 181–182] [11, s. 93–95]

Standardissa määritetään kaksi näkyvyysaluetta (engl. scope) viittaukselle, jotka ovat palvelin- ja looginen laite -näkyvyysalueet. Palvelin tarkoittaa tässä yhteydessä verkkoon kytkettyä laitetta, eli IED-laitetta. Palvelimen näkyvyysalueelle viitataan ottamalla viittauksesta pois loogisen laitteen nimi. Eli kuvassa 5 viittaus tulisi muotoon /Q0XCBR1.-Pos.stVal. Edellemainittua viittausta käytetään silloin, kun loogisen noodin instanssi sijaitsee loogisen laitteen ulkopuolella, mutta kuitenkin palvelimella. Loogisen laitteen näkyvyysalueessa viittaus sisältää loogisen laitteen nimen ennen kauttaviivaa, toisin kuin palvelimen näkyvyysalueessa. Esimerkiksi kuvassa 5 oleva viittaus OmaLD/Q0XCBR1.-Pos.stVal. Loogisen laitteen näkyvyysaluetta käytetään silloin kun loogisen noodin instanssi sijaitsee loogisen laitteen sisällä sen hierarkiassa. Tässä työssä jatkossa käytetään pelkästään loogisen laitteen -näkyvyysaluetta. [12, s. 183]

Standardi määrittää maksimipituuksia viittauksille. Seuraavaksi kerrotut pituusmääritykset ovat voimassa kummallekin edelle mainitulle näkyvyysalueen viittaukselle. Ennen kauttaviivaa saa olla maksimissaan 64 merkkiä. Tämän jälkeen kauttaviiva, josta seuraa uudelleen maksimissaan 64 merkkiä. Eli koko viittauksen maksimipituus saa olla enintään 129 merkkiä, kauttaviiva mukaan lukien. [12, s. 24,183]

2.1.5 Attribuuttien funktionaalinen rajoite ja niistä muodostetut datajoukot

Standardin CDC-luokat, määrittävät käytettävät data-attribuutit (katso taulukko 3). Nämä luokat määrittävät myös jokaiselle data-attribuutille aikaisemmin mainitun funktionaalisen rajoitteen (engl. functional constraint, lyhennetään FC). Funktionaalinen rajoite kuvaa attribuutin käyttötarkoitusta ja sitä mitä palveluita attribuuttiin voidaan käyttää. Esimerkiksi kaikki attribuutit, jotka liittyvät laitteen tilaan (engl. status), niillä on funktionaalinen rajoite *ST* (standardissa engl. status information). Standardi määrittää paljon erilaisia funktionaalisia rajoitteita, jotka ovat kaikki kahden ison kirjaimen yhdistelmiä. Taulukossa 4 on esitetty joitain tärkeimpiä funktionaalisia rajoitteita. Funktionaalinen rajoite määrittää myös, onko attribuutti kirjoitettava tai luettava.

Taulukko 4. Osa IEC 61850 -standardin määrittämistä funktionaalisista rajoitteista, lyhennetään FC (ote taulukosta [12, s. 54]).

Lyhenne	Selite	Luettava	Kirjoitettava
ST	Laitteen tilatieto (status)	Kyllä	Ei
MX	Mittaustieto (measurands)	Kyllä	Ei
CF	Laitteen asetusarvo (configuration)	Kyllä	Kyllä
DC	Selitystieto (description)	Kyllä	Kyllä

Funktionaalista rajoitetta käytetään IED-laitteelle tehtävässä kutsussa viitteen kanssa suodattamaan mitä data-attribuutteja tehty kutsu koskee. Funktionaalinen rajoite on pakollinen tieto kutsuissa, jotka lukevat tai kirjoittavat arvoja. Seuraavaksi esitetään esimerkki kuinka yhdellä kutsulla viitataan moneen data-attribuuttiin. Esimerkkinä otetaan kuvassa 5 olevasta viitteestä osa, joka viittaa data-objektiin. Eli OmaLD/Q0XCBR1.Pos, jolloin viite on DO-viite. Kutsun vaikutusalue on aina hierarkiassa alaspäin. Eli nyt viitteellä viitataan Pos-dataobjektin kaikkiin alla oleviin data-attribuutteihin. Katso taulukko 3, jossa on esitetty kaikki Pos-dataobjektin alla olevat data-attribuutit, johon nyt viitataan. Huomiona, jos viittauksen alla olisi alidata-objekteja, niidenkin data-attribuutit kuuluvat viittauksen piiriin. Viittauksen vaikutuksen voi siis ajatella jatkuvan viittauskohdasta alaspäin rekursiivisesti kaikkiin ali-instansseihin. Funktionaalista rajoitetta käytetään suodattamaan kaikista viitatuista data-attribuuteista ne, jotka halutaan kirjoittaa tai lukea. Esimerkkinä jos kutsuun viitteellä OmaLD/Q0XCBR1.Pos lisättäisiin funktionaalinen rajoite ST. Rajoitettaisiin kutsu koskemaan Pos-dataobjektin alidata-attribuuteista vain niitä attribuutteja, joilla on funktionaalinen rajoite ST. Taulukossa 5 on esitetty esimerkkinä ne data-attribuutit joita kutsu viittaisi. Taulukon attribuutit ovat samat kuin Pos dataobjektin attribuutit taulukossa 3. Eli taulukon 5 mukaan attribuutit olisivat origin, ctrlNum, stVal, q, t ja stSeld. Muut data-attribuutit suodatetaan pois kutsun vaikutuksesta. Sama suodatus tapahtuu rekursiivisesti hierarkiassa alaspäin kaikille alidata-attribuuteille. Esimerkissä olevat arvot voisi vain lukea, ei kirjoittaa. Tämä sen takia, että taulukon 4 mukaan funktionaalinen rajoite ST sallii vain lukemisen. IEC 61850 -standardissa määritetään funktionaalinen rajoite XX, joka on sama kuin mikä tahansa muu funktionaalinen rajoite.

Kuitenkin standardin osassa 8-1 joka tekee toteutuksen MMS-protokollalle, tämä ei ole tuettu toiminnallisuus. Eli toisin sanoen, jos MMS-protokollan kanssa halutaan lukea kaikki yhden data-objektin data-attribuutit, joudutaan tekemään kutsu jokaista data-objektin funktionaalista rajoitetta kohti.

Taulukko 5. Pos dataobjektista viitteellä OmaLD/Q0XCBR1.Pos ja funktionaalisella rajoitteella ST viitatut data-attribuutit.

Data attribuutin nimi	FC	Viittaa
origin	ST	kyllä
ctlNum	ST	kyllä
stVal	ST	kyllä
q	ST	kyllä
t	ST	kyllä
stSeld	ST	kyllä
opRcvd	OR	ei
opOk	OR	ei
tOpOk	OR	ei
subEna	SV	ei
subVal	SV	ei
subQ	SV	ei
subID	SV	ei
blkEna	BL	ei
pulseConfig	CF	ei
ctlModel	CF	ei
sboTimeOut	CF	ei
sboClass	CF	ei
operTimeout	CF	ei
d	DC	ei
dU	DC	ei
cdcNs	EX	ei
cdcName	EX	ei
dataNs	EX	ei

Viittauksen ja funktionaalisen rajoitteen avulla siis suodatetaan rekursiivisesti hierarkiasa alaspäin olevia data-attribuutteja. IEC 61850 -standardissa on määritelty nimitykset käytettäväksi kun jotakin viittausta suodatetaan funktionaalisella rajoitteella. Nämä ovat *FCD* (engl. *Functional Constrained Data*) ja *FCDA* (engl. *Functional Constrained Data Attribute*). Nämä nimitykset ovat standardissa vain käsite, joka ei toteudu mitenkään tekniikalla. Taulukossa 6 on esitetty viittauksia eri tyyppisiin instansseihin funktionaalisella rajoitteella. Taulukosta selviää viitattu instanssi dataobjekti (DO) tai data-attribuutti (DA), instanssin tyyppi ja käytetty nimitys viittaukselle FCD tai FCDA. FCD nimitys on silloin kun vain hierarkian ensimmäistä dataobjekti rajoitetaan funktionaalisesti. FCDA nimitys on käytössä kaikille muille viittauksille hierarkiassa alaspäin, joita rajoitetaan funktionaalisesti. Huomaa taulukossa 6 viittaus OmaLD/MMXU1.PhV.phsA, joka viittaa PhV dataobjektin alidataobjektiin. Tämä on FCDA-viittaus, vaikka kyseessä onkin dataobjekti. Ainoa ero FCD:n ja FCDA:n nimitysten välillä on vain se, että FCD-viittaus on aina vain hierarkian ensimmäiseen dataobjektiin ja FCDA-viittaus siitä eteenpäin hierar-

kiassa. Riippumatta mitä tyyppisiä viitatut instanssit hierarkiassa alaspäin ovat. [12, s. 55]
[15, s. 63]

Taulukko 6. Viitteen nimeäminen lyhenteellä funktionaalisen rajoitteen kanssa.

FC	Viite	Instanssi	Tyyppi	Nimitys
ST	OmaLD/XCBR1.Pos	DO	DPC	FCD
ST	OmaLD/XCBR1.Pos.t	DA	TimeStamp	FCDA
ST	OmaLD/XCBR1.Pos.ctNum	DA	INT8U	FCDA
MX	OmaLD/MMXU1.PhV	DO	WYE	FCD
MX	OmaLD/MMXU1.PhV.phsA	DO	CMV	FCDA
MX	OmaLD/MMXU1.PhV.phsA.t	DA	TimeStamp	FCDA

Funktionaalista rajoitetta käytetään viitteen kanssa suodattamaan viitatusta kohdasta alaspäin kaikki data-attribuutit. Tätä toiminnallisuutta käytetään hyväksi, kun tehdään kirjoittavia tai lukevia kutsuja ja rajoitetaan kutsulla vaikutettavia data-attribuutteja. Tätä samaa mekanismia käytetään hyväksi kun IED-laitteeseen määritellään datajoukkoja. IEC 61850 -standardissa datajoukko koostuu joukosta IED-laitteessa olemassa olevista data-attribuuteista. Datajoukko on tapa koostaa yhteen kiinnostavat data-attribuutit IED-laitteelta. Datajoukko nimetään ja sijoitetaan IED-laitteen hierarkiaan. Näin siihen voidaan viitata kutsuilla kuten mihin tahansa muuhun hierarkian instanssiin. Datajoukot IED-laitteelle rakennetaan käyttämällä FCD ja FCDA viitteitä. Datajoukko koostuu siis joukosta FCD- ja FCDA -viitteitä. Jokaisella viitteellä on jokin funktionaalinen rajoite, joka suodattaa viitteen alla olevat attribuutit ja sisällyttää ne kyseiseen datajoukkoon. Esimerkkinä datajoukon rakentamisesta taulukon 6 viitet. Näistä viitteistä voitaisiin rakentaa oikea standardin mukainen datajoukko, nimetä se nimellä Testi1, ja lisätä IED-laitteen hierarkiaan kohtaan OmaLD/LLN0.Testi1. Nyt datajoukkoon voisi viitata ja vaikka lukea kaikki sen arvot yhdellä kertaa. Jotta datajoukko saadaan näin tehtyä, tieto tästä pitäisi lisätä IED-laitteen asetustiedostoon. Datajoukkoja IED-laitteessa käytetään muodostamaan joukkoja tärkeistä data attribuuteista, joita voidaan esimerkiksi lukea ja kirjoittaa yhdellä kutsulla. Datajoukkoja käytetään myös tilattavien viestien sisältönä. Viestejä voi standardin mukaan tilata vain datajoukoista olevista data-attribuuteista. [12, s. 61–68]

2.1.6 Viestien tilaus ja tilauksen konfigurointi

IEC 61850 -standardi määrittää, kuinka IED-laitteen ulkopuolinen ohjelma voi tilata kiinnostavien data-attribuuttien arvoja verkon yli. Viesti voidaan esimerkiksi lähettää tilaajalle, kun mitatun jännitteen arvo muuttuu. Kyseessä on tilaaja-julkaisija arkkitehtuurimalli, jossa ulkopuolinen ohjelma on tilaaja ja IED-laitte julkaisija. Standardi määrittää, että viestejä voidaan tilata vain datajoukoissa viitatuilla data-attribuuteilta. Milloin viestin lähetys tilaajalle tapahtuu, riippuu siitä kuinka tilaaja liipaisimet asettaa tilauksen yhteydessä. Standardissa määritellään käytettäväksi erilaisia liipaisimia joilla tilaaja voi muokata millä ehdoilla viesti pitäisi lähettää. Standardissa on myös määritetty mekanismit, jolla tilaaja voi pyytää kaikki arvot kerralla tai tilata jaksottaisia viestejä tietyn aikavälein.

Standardissa määritetään luokka, jonka tehtävä on hoitaa tilausta ja sen asetuksia. Tässä kappaleessa käydään läpi luokan yleistä toiminnallisuutta, kappaleessa 2.1.7 käsitellään luokan attribuutteja ja toimintaa syvällisemmin. Niin kuin muutkin luokat standardissa, tästä tehdään instanssi, sille annetaan yksilöivä nimi ja se lisätään IED-laitteen hierarkiaan. Nämä määritellään IED-laitteen asetustiedostossa, kuten kaikki muutkin instanssit. Yksilöivän nimen avulla tilaaja voi viitata kutsulla instanssiin, muuttaa luokan asetuksia ja aloittaa tilauksen. Nämä luokat standardissa ovat puskuroitu viestintäluokka (engl. *Buffered Report Control Block*, lyhennetään *BRCB*) ja ei puskuroitu luokka (engl. *Unbuffered Report Control Block*, lyhennetään *URCB*). Tekstissä kumpaakin luokkaan viitattaessa käytetään lyhennettä *RCB*. Ainoa ero luokkien toiminnan välillä on, että *BRCB* puskuroi viestejä jonkin aikaa yhteyden katkettua. Yhteyden palautuessa, se lähettää puskuroidut viestit järjestyksessä asiakkaalle. *BRCB* takaa viestien järjestyksen ja saatavuuden. *URCB* lähettää viestejä asiakkaalle ilman puskurointia ja yhteyden katketessa, viestit menetetään. Standardissa määritetään, että yksi *RCB*-instanssi voi palvella vain yhtä tilaajaa kerrallaan. IED-laitteeseen täytyy määrittää instansseja sen tilaajien määrän mukaan.

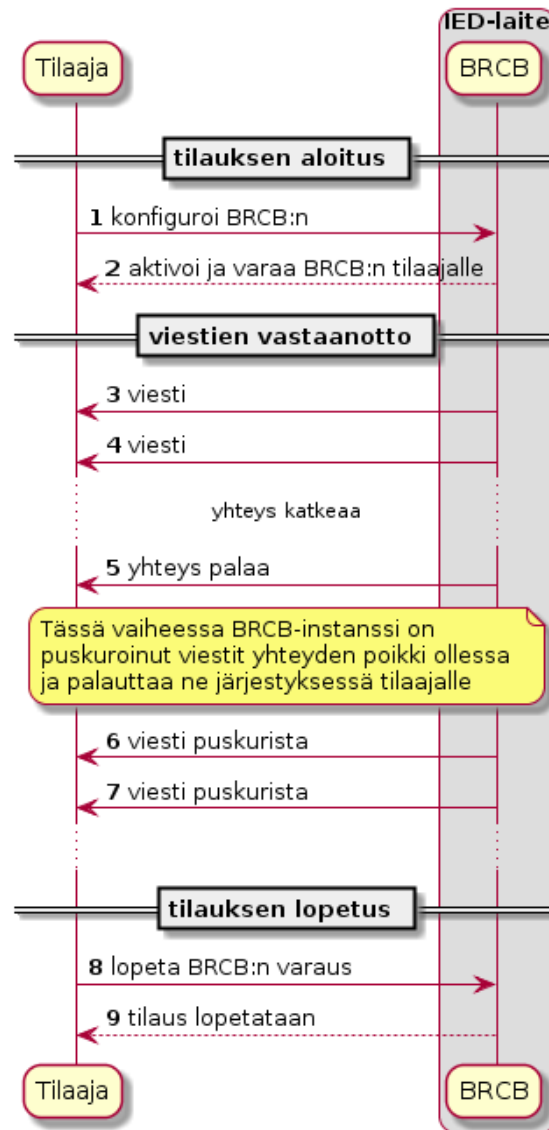
Sekvenssikaaviossa 6 on esitetty tilaajan ja IED-laitteella olevan *BRCB*-instanssin välinen viestien tilauksen prosessi. Kaaviossa ensin asiakas tilaa puskuroidun *BRCB*-instanssin (kohdat 1–2). Ensimmäisessä kutsussa tilaaja kirjoittaa *BRCB*-luokan arvot, kuten käytettävät liipaisimet jne. Kutsussa tilaajan on merkittävä *RCB*-instanssin varatuksi, jotta tilaus käynnistyy. *BRCB* aloittaa viestien julkaisun tilaajalle määritettyjen ehtojen mukaan (kohdat 3–4). Jos tilaajan ja IED-laitteen välinen yhteys katkeaa, *BRCB*-instanssi puskuroi viestejä johonkin järkevään rajaan asti. Kun yhteys tilaajan palaa, *BRCB* lähettää viestit järjestyksessä tilaajalle alkaen ensin puskurista (kohdat 5–7). Tilaaja voi lopettaa tilauksen ja instanssin varauksen merkitsemällä sen taas vapaaksi (kohdat 8–9).

Standardissa määritetään, että viestejä voidaan tilata vain datajoukoista. IED-laitteen asetustiedostossa täytyy myös määrittää mitä datajoukkoa *RCB*-instanssi käyttää. Tämän jälkeen instanssi tarkkailee datajoukon attribuuttien muutoksia ja lähettää viestin, jos tilaajan asettama liipaisin täsmää. Koska yksi *RCB* voi palvella vain yhtä tilaajaa kerrallaan, täytyy samaan datajoukkoon viitata monella eri *RCB*-instanssilla. Näin monta eri tilaajaa saavat viestin samasta tapahtumasta.

Standardissa on määritetty seuraavat liipaisimet data-attribuuteille, joita *RCB* tarkkailee ja reagoi:

- datan muutos (engl. *data change*, standardissa lyhenne *dchg*),
- laadun muutos (engl. *quality change*, standardissa lyhenne *qchg*), ja
- datan päivitys (engl. *data update*, standardissa lyhenne *dupd*).

Jokaiselle data-attribuutille määritellään erikseen mitä liipaisimia se tukee. Nämä määritellään standardin luokkien määrittelyissä. Esimerkkinä aikaisemmin mainittu *DPC*-luokan määrittely taulukossa 3, jossa *TrgOp*-sarake kertoo attribuutin liipaisimen. Data muutos



Kuva 6. Puskuroitu viestien tilausprosessi tilaajan ja IED-laitteella olevan BRCB-instanssin välillä (pohjautuu kuvaan [11, s. 42]).

ja päivitys liipaisimen ero on, että datan päivitys liipaisee tapahtuman vaikka attribuutin uusi arvo olisi sama. Datan muutos ei liipaise tapahtumaa, jos uusi arvo on sama kuin edellinen arvo. Laadun muutos liipaisin tarkoittaa, että data attribuuttiin liitetty laatu-arvo muuttui. Laatu-arvo kertoo tilaajalle ja arvojen lukijalle, voiko attribuutien arvoihin luottaa. Laatu-arvo on tyyppiä Quality ja tästä voi tarvittaessa lukea enemmän standardista. [11, s. 90]

2.1.7 Raportointi-luokan määrittäminen ja toiminta

BRCB-luokalla on erilaisia attribuutteja, joita tilaaja voi kirjoittaa ja lukea ennen tilauksen aloittamista. BRCB ja URCB -luokat eivät eroa paljon attribuuteilla toisistaan, joten tässä kappaleessa keskitytään vain BRCB-luokan toimintaan. Tarkka määrittäminen luokkien eroista

löytyy standardin osasta 7-2. Taulukossa 7 on esitetty standardin määrittämän BRCB-luokan attribuutit, attribuutin nimi englanniksi ja sen selite. Taulukossa ei ole esitetty attribuuttien tyyppejä, koska ne voi lukija tarvittaessa tarkemmin lukea standardin omasta määrittäyksestä. Lisäksi tässä kappaleessa käydään läpi luokan attribuuttien toiminta pääpiirteittäin ja loput tiedot lukija voi tarkistaa standardista. [12, s. 93–118].

Tilaaaja voi vapaasti RCB-instanssin arvoja kirjoittaa ja lukea ennen tilauksen aloittamista monella peräkkäisellä kutsulla. Tärkein attribuutti luokassa on *RptEna*, joka on boolean tyyppiä. Kun attribuutti kirjoitetaan arvoon tosi, aloittaa instanssi tilauksen ja varaa sen tilaajalle. Tilauksen ollessa päällä, tilaaja voi edelleen lukea ja kirjoittaa sen arvoja, mutta rajoitetusti. Joidenkin arvojen kirjoitus pitää tapahtua ennen tilausta tai samassa kutsussa kun *RtpEna* asetetaan arvoon tosi. Tilaaaja lopettaa tilauksen jos yhteys on poikki tarpeeksi kauan tai *RptEna* kirjoitetaan arvoon epätosi.

RCB-luokan *TrgOps*-attribuutti on binääritietue, jossa yksittäinen bitti ilmaisee mikä liipaisin aiheuttaa viestin lähettämisen. Tällä attribuutilla tilaaja voi päättää mitä liipaisimia hän haluaa käyttää. *TrgOps* sisältää seuraavat liipaisimet:

- datan muutos (engl. *data change*, standardissa lyhenne *dchg*),
- laadun muutos (engl. *quality change*, standardissa lyhenne *qchg*), ja
- datan päivitys (engl. *data update*, standardissa lyhenne *dupd*),
- yleinen kysely (engl. *general-interrogation*, standardissa lyhenne *GI*), ja
- jatkuva viestintä väliajoin (engl. *intergrity*).

Kolme ensimmäistä liipaisinta *dchg*, *qchg* ja *dupd* ovat aikaisemmin kappaleessa 2.1.6 määritettyjen data attribuuttien liipaisimia. Asiakas voi tilata viestejä esimerkiksi vain datan muutoksista ja ei muista. RCB-luokka määrittää data attribuuttien liipaisimien lisäksi vielä kaksi liipaisinta lisää, yleinen kysely ja jatkuva viestintä väliajoin. Yleinen kysely on viesti, johon RCB sisällyttää kaikki datajoukon attribuutit. Asiakas voi liipaista sen asettamalla luokan attribuutin *GI* arvoksi tosi ja *TrgOps* attribuutissa liipaisin on päällä. Tällöin RCB käynnistää viestin generoinnin ja lähettää sen asiakkaalle. Jos liipaisin ei ole päällä *TrgOps* attribuutissa, ja *GI* arvoksi asetetaan tosi. RCB ei generoi viestiä. Viestin lähetyksen jälkeen RCB itse asettaa *GI*:n arvoksi epätosi. Jatkuva viestintä liipaisin on jatkuvaa viestin lähettämistä tilaajalle väliajoin, johon sisältyy kaikki datajoukon attribuutit, kuten yleisessä kyselyssä. Toiminnon saa päälle kun asiakas asettaa RCB-luokassa attribuutit *IntgPd* arvoksi muu kuin 0, ja *TrgOps*-attribuutin arvossa kyseinen liipaisin on päällä. Attribuutti *IntgPd* kertoo minkä väliajoin viesti generoidaan ja lähetetään asiakkaalle. Jos *IntgPd* arvo on muu kuin 0 ja *TrgOps* attribuutissa liipaisin ei ole päällä, ei viestiä generoida ja lähetetä asiakkaalle väliajoin.

RCB-luokan attribuuttin *OptFlds* avulla asiakas voi valita mitä vaihtoehtoisia kenttiä viestiin sisällytetään. Attribuutin *OptFlds* on binääritietue niin kuin ja *TrgOps*. Taulukossa 8

Taulukko 7. BRCB-luokan määritetyt attribuutit ja niiden selitteet (pohjautuu taulukkoon [12, s. 94]).

Attribuutti	Englanniksi	Selite
BRCBName	BRCB name	Objektin nimi
BRCBRef	BRCB reference	Objektin viite
RptID	Report identifier	RCB-instanssin yksilöivä id lähetettyihin viesteihin, asiakas voi asettaa
RptEna	Report enable	Varaa RCB:n ja aloittaa viestien lähetyksen
DatSet	Data set reference	Tarkailtavan datajoukon viite
ConfRev	Configuration revision	Juokseva konfiguraation numerointi, muutos kasvattaa numerointia
OptFlds	Optional fields	Mitä valinnaisia kenttiä viestiin lisätään
BufTm	Buffer time	Puskurointiaika, ennen viestin lähetystä. Tänä aikana tapahtuvat liipaisut yhdistetään samaan viestiin
SqNum	Sequence number	Juokseva lähetetyn viestin numerointi
TrgOps	Trigger options	Millä liipaisimilla viesti lähetetään
IntgPd	Integrity period	Periodisen viestien väli millisekunteina, arvolla 0 ei käytössä
GI	General-interrogation	Käynnistää yleiskyselyn, joka sisältää kaikki datajoukon attribuutit seuraavaan viestiin
PurgeBuf	Purge buffer	Puhdistaa lähettämättömät viestit puskurista
EntryID	Entry identifier	Puskurissa olevan viimeisimmän viestin id. Arvo 0 tarkoittaa tyhjää puskuria
TimeOfEntry	Time of entry	Puskurissa olevan viimeisimmän viestin aikaleima
ResvTms	Reservation time	Instanssin varausaika sekunteina kun yhteys katkeaa, arvo -1 tarkoittaa konfiguraation aikaista varausta ja 0 että ei varausta
Owner	Owner	Yksilöi varaavan asiakkaan, yleensä IP-osoite tai IED-laitteen nimi. Arvo 0 että RCB on vapaa tai ei omistajaa

on esitetty sen asetettavat arvot [12, s. 98]. Taulukon yksittäinen kenttä vastaa OptFlds ar-

von yhtä bittiä. Bittien järjestys määräytyy tekniikalle toteutuksen perusteella. Esimerkiksi MMS-protokolla. Taulukon arvoilla tilaaja voi määrittää mitä lisätietoa viestiin sisällytetään. Esimerkiksi asettamalla reason-for-inclusion bitin päälle, liitetään viestin arvon yhteyteen miksi tämä arvo viestiin sisällytettiin. Viestin rakennetta ja kuinka OptFlds-attribuutin arvoilla sen sisältöön voi vaikuttaa käydään läpi tarkemmin kappaleessa 2.1.8.

Taulukko 8. RCB-luokan OptFlds-attribuutin arvot ja niiden selitteet.

Arvo	Selite
sequence-number	Jos tosi, sisällytä RCB-luokan attribuutti SqNum viestiin
report-time-stamp	Jos tosi, sisällytä RCB-luokan attribuutti TimeOfEntry viestiin
reason-for-inclusion	Jos tosi, sisällytä syy miksi arvo(t) sisällytettiin viestiin
data-set-name	Jos tosi, sisällytä RCB-luokan attribuutti DataSet viestiin
data-reference	Jos tosi, sisällytä datajoukon liipaisseen kohdan rakentamiseen käytetty FCD- tai FCDA-viite viestiin
buffer-overflow	Jos tosi, sisällytä viestiin tieto onko puskuri vuotanut yli kentällä BufOvfl (engl. buffer overflow)
entryID	Jos tosi, sisällytä RCB-luokan attribuutti EntryID viestiin
conf-revision	Jos tosi, sisällytä RCB-luokan attribuutti ConfRev viestiin

Lähetetyt viestit voivat sisältää vaihtelevan määrän sisällytettyjä arvoja. RCB-instanssi mittaa aikaa ensimmäisestä liipaisusta sen attribuutin *BufTm* verran ja tämän ajan jälkeen pakkaa kaikki liipaisseet attribuutit samaan viestiin. Tilaaja voi muuttaa arvoa jos haluaa käyttää pitempää tai lyhyempää puskurointiaikaa.

2.1.8 Viestin rakenne ja kuinka sen sisältö muodostuu

IED:n lähettämä viesti on rakenteeltaan hiukan monimutkainen ja lisäksi siihen vaikuttaa RCB-instanssin OptFlds-attribuutin asetetut bitit (taulukko 8). Tässä kappaleessa käsitellään viestin mallia, joka on tekniikasta riippumaton. Minkälainen viestin rakenne on MMS-protokollan tasolla, siitä ei tarvitse välittää. Toteutetussa ohjelmassa käytettiin kirjastoa, joka hoitaa matalan tason asiat ja tarjoaa helppokäyttöisen rajapinnan viestin sisältöön. Kuitenkin viestin rakenteesta täytyy ymmärtää kuinka vaihtoehtoiset kentät siihen vaikuttavat ja kuinka attribuuttien arvot viestiin sisällytetään. Kuvassa 7 on esitetty standardin määrittämän viestin rakenne ja mitä kenttiä OptFlds-attribuutti kontrolloi. Viestin rakenteen voisi ajatella koostuvan kahdesta osasta. Ensin viestissä on yleinen tieto ja viimeisenä taulukko datajoukon alkioista 1–n:ään, jotka liipaisevat viestin lähetyksen.

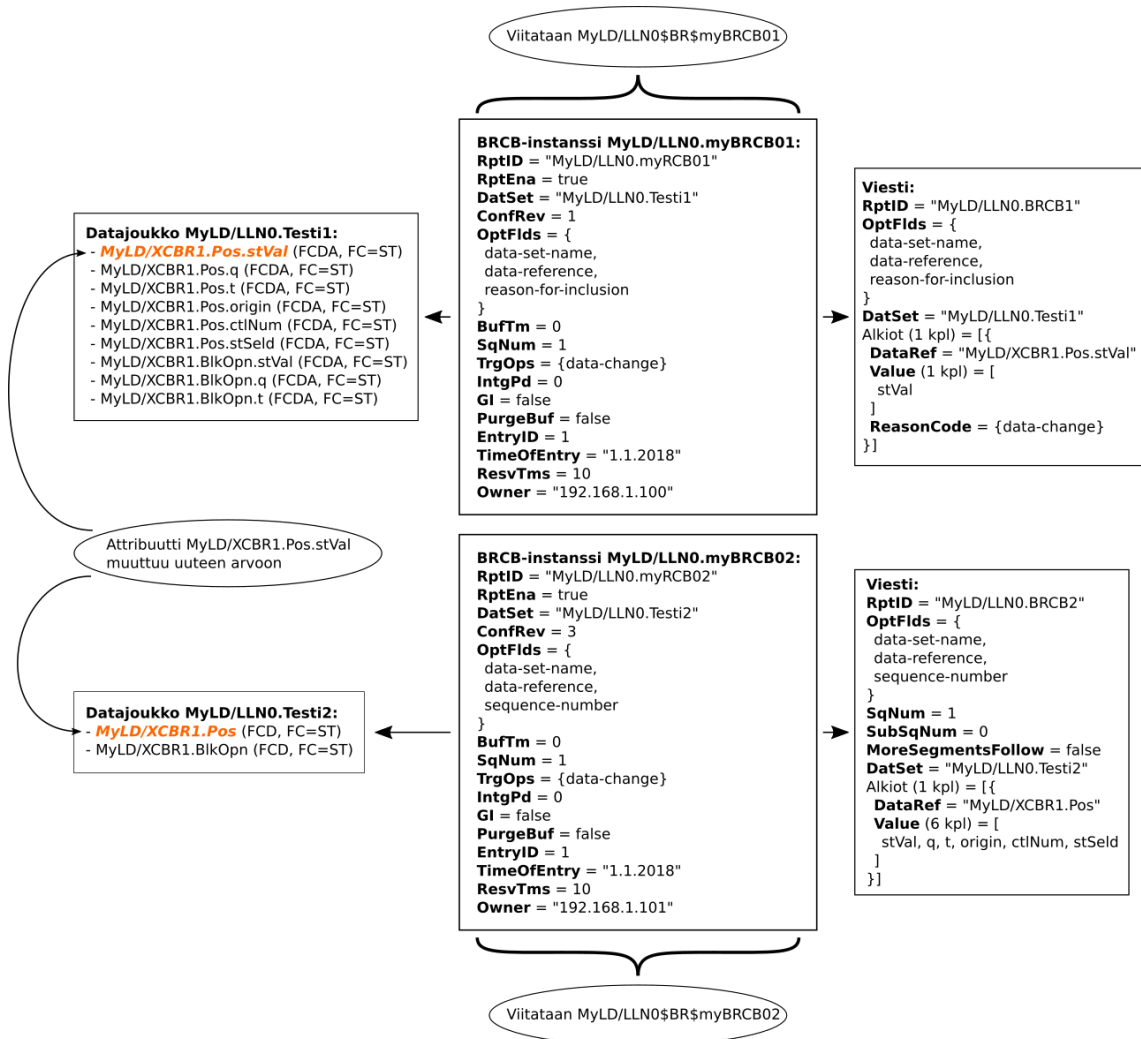
Kuvassa 8 on esitetty yleinen kuva kahden viestin lähetyksestä liipaisun tapahtuessa. Kuvassa keskellä on kaksi BRCB-instanssia myBRCB01 ja myBRCB02, jotka tarkkailevat datajoukkoja Testi1 ja Testi2 vastaavasti. Kummatkin instanssit lähettävät viestin, jotka ovat kuvassa oikealle. BRCB-instansseista voi nähdä, mitä niille asetetut attribuuttien arvot ovat ja datajoukoista näkee mistä FCD- ja FCDA -viitteistä ne koostuvat. Kuvassa attribuutin MyLD/XCBR1.Pos.stVal arvo muuttuu ja tämä liipaisee viestin lähetyksen kummassakin BRCB-instanssissa. Viesteistä voi nähdä sen sisällön ja myös miten

Viestin rakenteellinen sisältö		
Parametrin nimi	Englanniksi	Selitys
RptID	Report identifier	RCB-instanssin yksilöivä id.
OptFlds	Optional fields	Mitä optionaalisia kenttiä viestiin on sisällytetty
Jos sequence-number = tosi		
SqNum	Sequence number	Juokseva lähetetyn viestin numerointi
SubSqNum	Sub sequence number	Pilkotun viestin juokseva alinumerointi
MoreSegmentsFollow	More segments follow	Tosi jos samalla juoksevalla päänumerolla saapuu vielä lisää viestejä
Jos data-set-name = tosi		
DatSet	Data set	Tarkailtavan datajoukon viite
Jos buffer-overflow = tosi		
BufOvfl	Buffer overflow	Jos arvo on tosi, on viestien puskurit vuotaneet yli
Jos conf-revision = tosi		
ConfRev	Configure revision	Juokseva konfiguraation numerointi
Viestin data		
Jos report-time-stamp = tosi		
TimeOfEntry	Time of entry	Aikaleima milloin viesti generoitiin
Jos entryID = tosi		
EntryID	Entry id	Viestin yksilöivä numero
Liipaissut datajoukon alkio [1..n]		
Jos data-reference = tosi		
DataRef	Data reference	Liipaisseen datajoukon alkion FCD- tai FCDA-viite
Value	Value	Sisältää arvon tai arvot liipaisseesta datajoukon alkoista.
Jos reason-for-inclusion = tosi		
ReasonCode	Reason code	Syykoodi miksi tämä datajoukon kohta on sisällytetty viestiin

Kuva 7. Standardin määrittämä lähetetyn viestin rakenne (pohjautuu kuvaan [12, s. 104]).

BRCB-instanssien OptFlds-attribuutin arvot vaikuttavat sen sisältöön. Lähetettyjen viestien rakennetta ja sisältöä voi verrata kuvassa 7 määritetyn viestin rakenteeseen. Kuvassa on esitetty myös kuinka BRCB-instansseihin viitataan MMS-protokollan tapauksessa. Tätä käsitellään tarkemmin kappaleessa 2.1.9.

Viestissä kenttä *RptID* sisältää viitteen RCB-instanssiin, mistä viestin on peräisin. OptFlds



Kuva 8. BRCB-instanssi tarkkailee sille määritettyä datajoukkoa ja generoi viestin tapahtuman liipaistessa.

sisältää binääritietueen viestin vaihtoehtoisista kentistä. Tämä kenttä on suoraan verrattavissa viestin kenttiä *SqNum*, *SubSqNum* ja *MoreSegmentsFollow* käytetään kertomaan asiakkaalle, jos päätason viesti on liian pitkä ja se on pilkottu alaosiin. Kenttä *SqNum* on RCB-instanssin samanniminen kenttä ja on juokseva numerointi päätason viesteille. Kenttä *SubSqNum* on juokseva numerointi alkaen 0, mikäli kyseessä on päätason viesti, eli saman *SqNum* arvon sisältävä viesti on pilkottu osiin. Kentän *MoreSegmentsFollow* ollessa tosi asiakas tietää että päätason viesti on pilkottu osiin ja seuraava osa on odotettavissa palvelimelta. Kun viestin kaikki osat on lähetetty, palvelin asettaa viimeisessä viestissä kentän *MoreSegmentsFollow* arvoksi epätosi ja seuraavassa päätason viestissä *SubSqNum* kentän arvoksi 0. Kenttä *DatSet* sisältää viitteen datajoukkoon mistä viestin on peräisin. Puskuroidussa BRCB-instanssissa kenttä *BufOvlf* kertoo onko viestipuskuri vuotanut yli. *ConfRev* kertoo juoksevan konfiguraation numeron, tämä tulee suoraan RCB-instanssin samannimisestä attribuutista. *TimeOfEntry* kertoo milloin viesti generoitiin IED-laitteen päässä. *EntryID* on viestin yksilöivä numerointi. Tämä kenttä tulee suoraan RCB-instanssin samannimisestä kentästä. Tämän jälkeen viestissä tu-

lee taulukko, joka sisältää liipaisseet datajoukon alkio. Jokainen taulukon alkio sisältää *Value*-kentän ja vaihtoehtoiset *DataRef* ja *ReasonCode* kentät. *DataRef* sisältää datajoukon FCD- tai FCDA-viitteen, joka liipaisi tapahtuman. *ReasonCode* kenttä kertoo mikä RCB-instanssin TrgOps-attribuutilla asetetuista liipaisimista liipaisi tapahtuman ja aiheutti alkion sisällytyksen viestiin. Kentän mahdolliset arvot ovat samat kuin RCB-instanssin TrgOps-attribuutin arvot.

Value-kentän arvosta on tärkeä ymmärtää, että se voi sisältää yhden tai monta data-attribuutin arvoa. Tämä riippuu viittaako datajoukon liippaissut alkion FCD- vai FCDA-viitteellä useaan data-attribuuttiin. Viittauksen ollessa FCDA-viite, joka viittaa vain yhteen data-attribuuttiin, sisältää *Value*-kenttä vain kyseisen data attribuutin arvon. Jos viittaus on FCD- tai FCDA-viite joka viittaa moneen attribuuttiin hierarkiassa alaspäin. Viittaus sisältää *Value*-kenttä kaikki nämä viitattut arvot, vaikka niistä olisi liippaissut vain yksi attribuutti. FCD- ja FCDA-viittauksen toimintaa ja mitä attribuutteja se viittaa hierarkiassa alaspäin, käydään läpi kappaleessa 2.1.5. Esimerkki tästä on kuvassa 8, jossa liipaisu yhdessä attribuutissa aiheuttaa eri määrän arvoja kumpaankin viestiin. Tähän vaikuttaa kuinka liipaisevaan attribuuttiin on viitattu datajoukossa. Kuvassa datajoukossa Testi1 attribuuttiin MyLD/XCBR1.Pos.stVal on viitattu FCDA-viitteellä, jossa funktionaalinen rajoite on ST. Eli FCDA-viite viittaa vain stVal attribuuttiin, ei muihin. Tämän takia myBRCB01-instanssilta tuleva viestin *Value*-kenttä sisältää vain stVal-attribuutin arvon. Kun taas datajoukossa Testi2 attribuuttiin MyLD/XCBR1.Pos.stVal sisältyy datajoukon ensimmäiseen FCD-viitteeseen funktionaalisella rajoitteella ST. Koska FCD-viite viittaa kaikkiin Pos-instanssin alla oleviin attribuutteihin, joilla funktionaalinen rajoite on ST. Lisätään kaikki nämä attribuutit viestiin, joka lähetetään tilaajalle. BRCB-instanssilta myBRCB02 tuleva viestin *Value*-kenttä sisältää kaikki viitattut attribuutit ja viestin DatRef-kenttä sisältää datajoukossa käytetyn viitteen. Dataobjektin Pos kaikki attribuutit voi tarkistaa taulukosta 3. [11, s. 40–44] [12, s. 108]

2.1.9 Abstraktimallin sovitus MMS-protokollaan

Tähän asti käsitellyt IEC 61850 -standardin mallit ja palvelut ovat olleet abstrahoituja ja tekniikasta riippumattomia. Tässä työssä käytettiin IEC 61850 -standardin MMS-protokollan toteutusta. Tästä toteutuksesta on tarkemmin määritetty IEC 61850 -standardin osassa 8-1. MMS-protokolla on maailmanlaajuinen ISO 9506 -standardi viestintään, joka on määritetty toimivaksi TCP/IP:n pinon päällä [24]. Tämän työn kannalta lukijan ei ole tarvitse ymmärtää MMS-protokollaa ja sen toimintaa. Suunnitellussa ohjelmistossa käytettiin apuna kirjastoa, joka hoitaa matalan tason kommunikoinnin IED-laitteen kanssa. Tässä osiossa käsitellään työn kannalta tärkeitä tietoja, mitä toteutuksesta MMS-protokollalle kuitenkin tarvitsee tietää. [36]

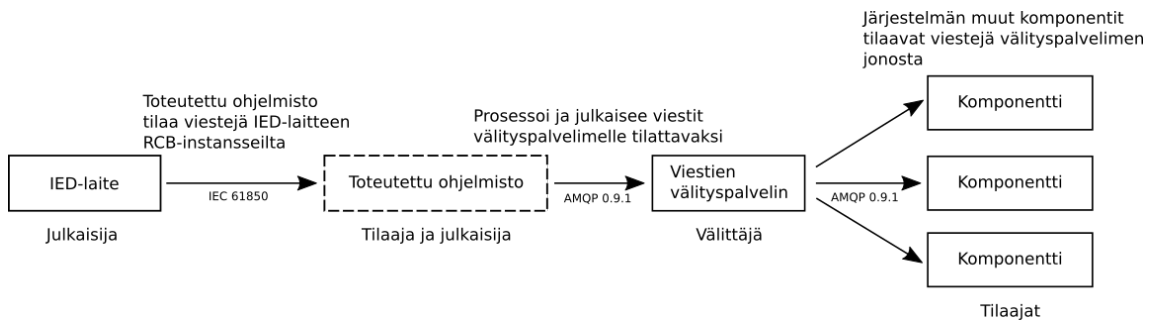
IEC 61850 -standardin mallinnuksessa aikaisemmin esitetty instanssien viittaus hierarkiassa muuttuu ja nyt viittaus sisältää myös funktionaalisen rajoitteen. Esimerkkinä kuvassa 5 oleva viite OmaLD/Q0XCBR1.Pos.stVal funktionaalisella rajoitteella ST, muut-

tuu muotoon OmaLD/Q0XCBR1\$ST\$Pos\$stVal. Tässä viittauksessa pisteet (.) korvataan dollari-merkillä (\$). Ja kaksikirjaiminen funktionaalinen rajoite sijoitetaan loogisen noodin ja ensimmäisen data objektin nimien väliin. Muuten viittaus säilyy identtisenä alkuperäiseen ja samat rajoitteet ja nimeämiskäytännöt ovat voimassa edelleen. [15, s. 34–35, 111]

Tämän uuden viittauksen takia jokaiselle viitattavalle kohteelle täytyy olla funktionaalinen rajoite. Niinpä esimerkiksi RCB-luokkien instansseille täytyy olla myös funktionaalinen rajoite. Puskuroitua RCB-instanssia viitataan funktionaalisella rajoitteella *BR*. Ja puskuroimatonta funktionaalisella rajoitteella *RP*. Esimerkin tästä viittauksesta voi nähdä aikaisemmin mainitusta kuvasta 8. [15, s. 32–34, 75]

2.2 Advanced Message Queuing Protocol (AMQP)

Työssä toteutettu ohjelmisto tilasi viestit IED-laitteen RCB-instansseilta. Viestit tilattiin verkon yli aseman ulkopuolelle. Ohjelma prosessoi IEC 61850 -standardin mukaiset viestit ja lähetti ne eteenpäin välittäjälle (engl. message broker). Välittäjä on verkossa oleva erillinen palvelin, mistä muut ohjelmat pystyivät tilaamaan viestejä tarpeidensa mukaan. Kuvassa 9 on esitetty lopullisen toteutuksen tietoliikenne eri osapuolten välillä. Tässä työssä toteutettu ohjelmisto on merkitty kuvaan katkoviivalla. Toteutuksessa oli kyse tilaaja-julkaisija arkkitehtuurimallista (engl. publish-subscribe pattern), jossa työn toteutettu ohjelmisto oli tilaaja yhdeltä IED-laitteelta ja julkaisija välityspalvelimelle. Järjestelmän muut komponentit olivat tilaajia välityspalvelimelle. Tässä osuudessa perehdytään viestien välittäjän teoriaan, ja mitä siitä täytyy tietää ohjelmistokehityksen kannalta.



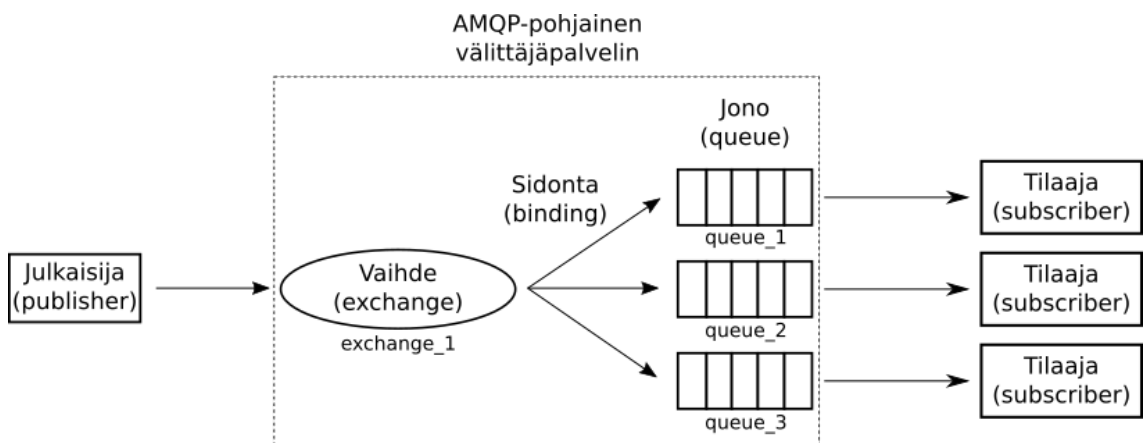
Kuva 9. Toteutetun ohjelmiston osuus ja rooli kokonaisuudessa tietoliikenteen kannalta.

Työssä välittäjänä käytettiin *RabbitMQ*-ohjelmistoa [32], joka on avoimen lähdekoodin välittäjäpalvelin ja perustuu avoimeen *AMQP*-standardiin [3] (engl. *Advanced Message Queuing Protocol*). AMQP määrittää yhteisen protokollan viestintään eri ohjelmistojen välillä verkon yli välityspalvelimen avulla. Verkon ansiosta välityspalvelin voi sijaita eri koneella kuin sitä käyttävät ohjelmistot. Standarista on julkaistu monta eri versiota, ja työn tekohetkellä viimeisin versio oli 1.0. Kuitenkin *RabbitMQ*-ohjelmisto oli suunniteltu käytettäväksi suoraan standardin version 0.9.1 kanssa, ilman asennettuja lisäosia. Versioiden välinen ero oli suuri ja siirto suoraan uuteen ei olisi mahdollista, koska standardin versiot eivät olleet keskenään yhteensopivat. *RabbitMQ* tuki versiota 0.9.1 ja sen

kehittäjät mieltävät standardin version 1.0 kokonaan eri protokollaksi [31]. Kuvassa 9 on tietoliikenteen kohtiin merkitty mikä standardi vaikuttaa minkäkin osapuolen kommunikointiin. Tässä työssä välityspalvelin ja siihen yhteydessä olevat ohjelmistot käyttävät AMQP-standardista versiota 0.9.1.

2.2.1 Advanced Message Queuing -malli ja sen osat

AMQP-standardi määrittää komponentteja, joiden läpi viestin täytyy kulkea julkaisijalta tilaajalle. Standardissa nämä komponentit määrittää *AMQ-malli* (engl. *AMQ-model*). Kuvassa 10 on esitetty viestin kulku julkaisijalta tilaajalle mallin eri komponenttien läpi. Mallin komponentit ovat *vaihde* (engl. *exchange*), *jono* (engl. *queue*) ja näiden välinen *sidonta* (engl. *binding*). Välityspalvelimen tehtävän voi tiivistää niin, että se ottaa vastaan viestejä julkaisijoilta vaihteeseen. Vaihde reitittää viestejä tilaajille jonoihin määritettyjen sidosten mukaan. Jos tilaaja ei ehdi prosessoida viestejä tarpeeksi nopeasti, palvelin pitää viestit jonossa tilaajalle. Vaihde voi välittää viestin moneen eri jonoon ja yhtä jonoa voi tilata monta eri asiakasta.



Kuva 10. AMQ-mallin osat ja viestin kulku niiden läpi julkaisijalta tilaajalle (pohjautuu kuvaan [2, s. 11]).

AMQP on ohjelmoitava protokolla siinä mielessä, että julkaisija ja tilaaja voivat määrittää komponentteja ja reitityksiä palvelimelle verkon yli ajon aikana tarpeidensa mukaan. Välittäjäpalvelin ei määritä kuin oletusvaihteet valmiiksi käytettäväksi. Toisin sanoen julkaisuja voi luoda vaihteita ja tilaaja voi luoda jonoja ja sidoksia vaihteiden ja jonojen välille. Voidaan sanoa että julkaisija ja tilaaja tekevät uusia instansseja AMQ-mallin komponenteista palvelimelle. Vaihteiden ja jonojen instansseilla täytyy olla välityspalvelimella yksilöivät nimet, jokainen nimi asetetaan instanssin luonnin yhteydessä. Esimerkkinä kuvassa 10 on AMQ-mallin komponenttien alla niille määritetyt nimet. Vaihteella on esimerkiksi nimi `exchange_1` ja ylimmällä jonolla `queue_1`. Tällä ohjelmoitavalla ominaisuudella välityspalvelin voidaan konfiguroida toteuttamaan erilaisia skenaarioita vapaasti ja se antaa kehittäjille vapautta toteutukseen.

2.2.2 Vaihde (exchange) ja reititysavain (routing-key)

Jotta viesti voidaan kuljettaa välittäjäpalvelimen läpi, täytyy julkaisijan aloittaa määrittämällä käytetty vaihde ja sen tyyppi. Julkaisija voi myös käyttää palvelimen oletusvaihdetta. Vaihde on komponentti, joka ottaa vastaan viestejä ja reitittää niitä jonoihin vaihdetyypin (engl. *exchange type*) ja sidosten mukaan. Vaihteet eivät ikinä tallenna viestejä. Vaihde voi tiputtaa viestin, jos se ei täsmää minkään määritetyn reitityksen kanssa. AMQ-malli määrittää seuraavat käytettävät vaihdetyypit:

- suoravaihde (engl. *direct exchange*),
- hajautusvaihde (engl. *fanout exchange*), ja
- aihepiirivaihde (engl. *topic exchange*).

Näitä tyyppejä ja kuinka ne toimivat käydään tarkemmin läpi tulevissa kappaleissa. Tyyppin lisäksi vaihteella on myös attribuutteina *nimi* (engl. *name*), *kestävyys* (engl. *durability*), *automaattinen poisto* (engl. *auto-delete*). Nimi yksilöi vaihteen palvelimella ja tilaaja käyttää tätä nimeä sidoksen tekemiseen jonon ja vaihteen välille. AMPQ-standardissa oletetaan, että nimi on jo tiedossa etukäteen julkaisijalla ja tilaajalla. AMPQ ei tarjoa toiminnallisuutta instanssien nimien noutamiseen. Kestävyys parametrilla julkaisija voi kertoa palvelimelle, että välittäjä säilyttää vaihteen uudelleenkäynnistysten jälkeen. Jos ei, julkaisijan täytyy määrittää vaihde uudelleen käynnistytyn jälkeen. Automaattinen poisto kertoo poistaako välittäjä vaihteen automaattisesti, kun viimeinen siihen sidottu jono on poistettu ja julkaisija ei ole enää yhteydessä.

Kaikki julkaisijan ja tilaajan kutsut välittäjäpalvelimelle, jotka tekevät uuden instanssin komponentista, ovat esitteleviä (engl. *declare*). Tarkoittaa että palvelin tekee tarvittaessa uuden instanssin komponentista, jos sitä ei ole jo olemassa, ja vastaa samalla tavoin onnistuneesti molemmissa tapauksissa. Tilanne tulee esimerkiksi silloin kun kaksi julkaisijaa käyttävät samaa vaihdetta keskenään. Toinen ei tiedä onko toinen jo määrittänyt instanssin vaihteesta palvelimelle, esimerkiksi silloin kun ohjelmat käynnistyvät eri aikaan. Jos kummatkin julkaisijat eksplisiittisesti määrittävät saman käytettävän vaihteen. Palvelin vastaa kummallekin onnistuneesti ja tuloksena palvelimella on vain yksi instanssi halutusta vaihteesta. Sama toiminta pätee kaikkiin välittäjäpalvelimen kutsuihin, jotka tekevät uusia instansseja komponenteista.

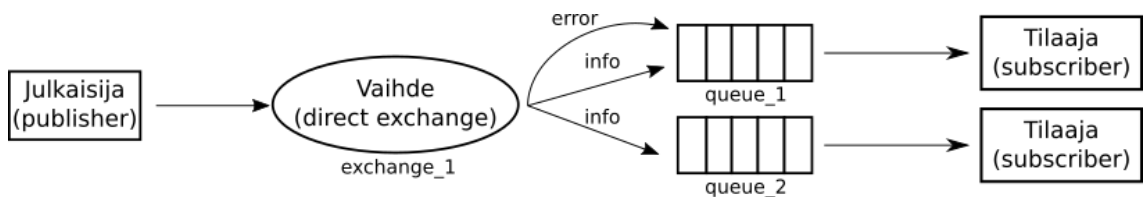
Vaihde reitittää viestejä jonoihin sen sidosten ja tyyppin mukaan. Kuitenkin reititykseen liittyy yksi tärkeä asia kuin *reititysavain* (engl. *routing-key*). Reititysavain on kuin virtuaalinen osoite viestissä, jonka julkaisija liittää viestiin julkaisun yhteydessä. Tilaaaja käyttää myös reititysavainta jonon määrittelyn yhteydessä. Vaihde, tyylistä riippuen, voi käyttää tätä avainta reititykseen eri jonoihin. Viestin reititysavainta voi hyvin verrata lähetettävän sähköpostin saaja-kenttään. Saaja kertoo vastaanottajan sähköpostiosoitteen, johon viesti on tarkoitus lähettää. Reititysavain toimii juurikin näin suorassa viestin lähetyksessä, mutta eroaa muissa.

2.2.3 Suoravaihte (direct exchange)

Julkaisija voi määrittää vaihteen instanssin tyypiksi suoravaihteen (engl. direct exchange). Suoravaihte reitittää viestin jonoihin suoraan vastaavan reititysavaimen perusteella. Suoravaihte reitittää seuraavasti:

- tilaaja määrittää sidoksen reititysavaimella K,
- julkaisija julkaisee viestin reititysavaimella R,
- vaihte välittää viestin jonoon jos $K = R$,
- muuten vaihte tiputtaa tai palauttaa viestin lähettäjälle.

Kuvassa 11 on esitetty suoravaihteen toiminta. Vaihteeseen on tehty sidoksia reititysavaimilla error ja info. Yksi tilaaja voi luoda sidoksia samaan vaihteeseen monella eri reititysavaimella. Näin tilaaja voi tilata viestejä mistä on kiinnostunut. Kuvassa 11 julkaisija julkaisee viestin reititysavaimella info. Viesti päättyy molempiin queue_1 ja queue_2 jonoon. Reititysavaimella error, viestit päättyvät vain jonoon queue_1. Välittäjäpalvelin tarjoaa suoravaihteesta oletusvaihteen nimeltä *amq.direct*. [2, s. 27]



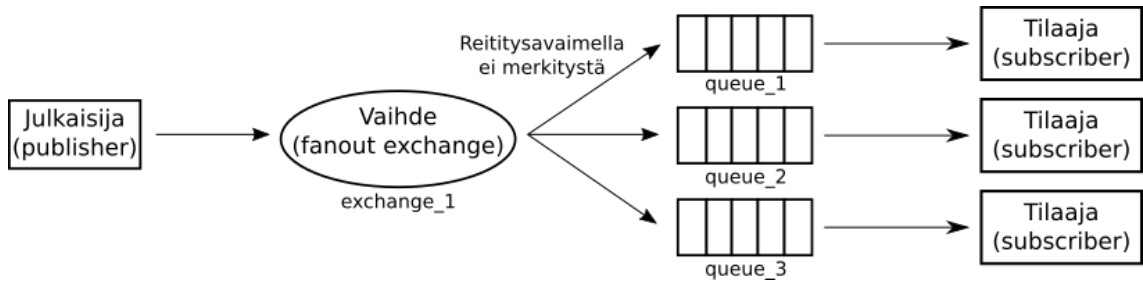
Kuva 11. Suoravaihte (engl. direct exchange), reitittää suoraan sidoksen reititysavaimen mukaan (pohjautuu kuvaan [33]).

2.2.4 Hajautusvaihte (fanout exchange)

Julkaisija voi määrittää vaihteen instanssiksi hajautusvaihteen (engl. fanout exchange). Hajautusvaihte reitittää viestit kaikkiin sen jonoihin reititysavaimesta välittämättä. Hajautusvaihte toimii seuraavasti:

- tilaaja määrittää sidoksen vaihteeseen reititysavaimella K,
- julkaisija julkaisee viestin reititysavaimella R,
- vaihte välittää viestin kaikkiin siihen sidottuihin jonoihin, reititysavaimesta riippumatta.

Kuvassa 12 on esitetty hajautusvaihteen toiminta. Vaihteeseen exchange_1 on tehty kolme eri sidosta jonoihin queue_1, queue_2 ja queue_3. Julkaisijan lähettämä viesti lähetetään kaikkiin kolmeen sidottuun jonoon, viestin ja jonojen reititysavaimista riippumatta. Välittäjäpalvelin tarjoaa hajautusvaihteesta oletusvaihteen nimeltä *amq.fanout*. [2, s. 27]



Kuva 12. Hajautusvaihde (engl. fanout exchange) reitittää kaikkiin siihen sidottuihin jonoihin riippumatta reititysavaimesta (pohjautuu kuvaan [1]).

2.2.5 Aihepiirivaihde (topic exchange)

Aihepiiri vaihdetyyppi (engl. topic exchange) reitittää viestejä sidottuihin jonoihin reititysavaimen mukaan, kuten suoravaihde, mutta tarjoaa lisäksi sääntöjä monen avaimen samanaikaiseen yhteensopivuuteen. Sidoksen reititysavaimen sijaan voidaan puhua reitityskaavasta (engl. routing pattern). Aihepiiri vaihde toimii seuraavasti:

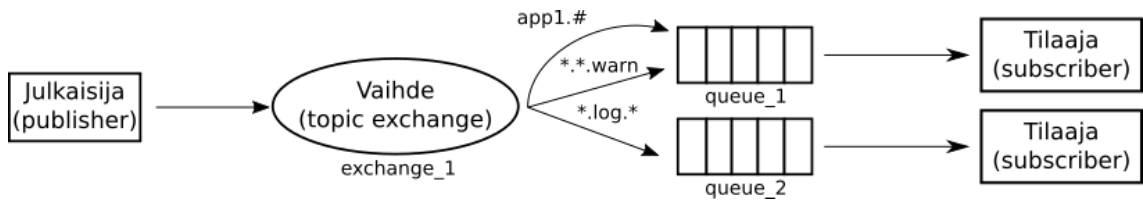
- tilaaja määrittää sidoksen vaihteeseen reitityskaavalla P,
- julkaisija julkaisee viestin reititysavaimella R,
- vaihde välittää viestin jonoon, jos sen reitityskaava P sopii reititysavaimeen R.

Aihepiirivaihteen yhteydessä AMQP-standardi määrittää että viestin reititysavain täytyy olla lista sanoja jotka ovat erotettu pisteillä ja ovat yhdessä maksimissaan 255 merkkiä pitkä [2, s. 35]. Sanat saavat sisältää kirjaimia A-Z ja a-z, ja numeroita 0-9. Yleensä avaimen sijoitetaan sanoja mitkä liittyvät viestin sisältöön. Tilaajan määrittämä sidoksen reitityskaava voi olla samaa muotoa kuin reititysavain, mutta sanojen tilalla voidaan käyttää seuraavia erikoismerkkejä:

- * (tähti), voi vastata mitä tahansa yhtä sanaa,
- # (risuaita), voi vastata nolla tai monta sanaa. [2, s. 27]

Kuvassa 13 on esitetty aihepiirivaihteen toiminta. Vaihteeseen exchange_1 on sidottu jono queue_1 reitityskaavoilla `app1.#` ja `*.*.warn`. Ja jono queue_2 reitityskaavalla `*.log.*`. Oletetaan että julkaisija lähettää viestejä avaimella muodossa `ohjelma.kanava.taso`, jossa sana ohjelma kuvaa julkaisijan nimeä. Kanava, kuvaa lokitusväylää ja taso kuvaa viestin tasoa (warning, error, info jne.). Voisi sanoa että queue_1 on kiinnostunut kaikista ohjelmalta app1 tulevista viesteistä ja myös kaikista varoitustason (warning) viesteistä kaikilta ohjelmilta. Jono queue_2 on taas kiinnostunut kaikista log-väylän viesteistä.

Nyt jos julkaisija lähettää viestin avaimella `app1.debug.warn`. Vaihde välittää viestin jonoon queue_1, mutta ei jonoon queue_2. Avaimella `app2.log.info` viesti välitetään vain jonoon queue_2. Avaimella `app1.log.warn` viesti lähetetään molempiin jonoihin. Kun taas avaimella `app2.debug.info` viestiä ei lähetetä yhteenkään jonoon.



Kuva 13. Aihepiirivaihde (engl. topic exchange), reitittää kaikkiin siihen sidottuihin jonoihin, joiden reitityskaava sopii viestin reititysavaimeen (pohjautuu kuvaan [34]).

Aihepiirivaihde on vaihdetyypeistä monimutkaisin, mutta kattaa ison määrän erilaisia käyttötapauksia. Vaihteen avulla tilaajat voivat tilata viestejä, joista ovat esimerkiksi kiinnostuneita. Aihepiirivaihdetta voi käyttää kuin aikaisempia vaihdetyyppejä. Jos jono sidotaan reitityskaavalla #, se vastaanottaa kaikki viestit kyseiseltä vaihteelta ja käyttäytyy kuin hajautusvaihte. Jos jono sidotaan ilman merkkejä * ja #, niin se käyttäytyy samalla tavalla kuin suoravaihte. [34]

2.2.6 Jonon määrittäminen ja viestien kuittaaminen

AMQ-mallissa jono (engl. queue) on vaihteen ja tilaajan välissä oleva puskuri (kuva 10), joka tallentaa tilaajalle tulevia viestejä. Jono pitää viestejä jonossa tilaajalle, kunnes tämä ehtii prosessoida ne. Yksi jono voi puskuroida viestejä monelle eri tilaajalle. Jotta jonoon saapuu viestejä, täytyy tilaajan sitoa (engl. binding) jono palvelimella olemassa olevaan vaihteeseen. Tällä mekanismilla tilaaja voi valita mistä julkaisijasta on kiinnostunut. Tilaaaja voi sitoa saman jonon moneen eri julkaisijaan. Tämä mahdollistaa viestien tilaamisen monelta eri vaihteelta. Sidos vaihteeseen tehdään vaihteen nimellä, eli tilaajan täytyy tietää vaihteen nimi etukäteen. Jonolla tilaaja voi määrittää attribuutteja. Jotkin attributit ovat samoja kuin vaihteella. Tilaaaja voi määrittää jonolle *nimen* (engl. name), *kestävyyden* (engl. durable), *poissulkevuuden* (engl. exclusive) ja *automaattisen poiston* (engl. auto-delete). Nimi yksilöi jonon palvelimella. Tilaaaja voi halutessaan pyytää palvelinta generoimaan yksilöivän nimen jonolle automaattisesti. Kestävyys-attribuutti säilyttää jonon palvelimella uudelleenkäynnistyksen jälkeen. Poissulkeva rajoittaa jonon vain yhdelle tilaajalle ja palvelin poistaa jonon kun yhteys tilaajaan katkeaa. Automaattinen poisto poistaa jonon palvelimelta automaattisesti kun yhteys viimeiseen tilaajaan on katkennut. [1]

Jos saman nimisen jono on liittynyt monta eri tilaajaa. Palvelin lähettää viestin jonosta vain yhdelle tilaajalle kerrallaan kiertovuorottelu (engl. round-robin) periaatteen mukaan. Sama viesti lähetetään ainoastaan toiselle tilaajalle jos se edelleenlähetetään virheen tai peruutuksen seurauksena [2, s. 11–12]. Tilaaajan täytyy määrittää jonolle sen käyttämä viestin kuittaamisen (engl. acknowledge) malli ennen kuin jono poistaa viestin puskurista. Malleja on kaksi:

- automaattinen, jolloin palvelin poistaa viestin jonosta heti kun se on lähetetty tilaajalle,

- eksplisiittinen, jolloin palvelin poistaa viestin vasta kun tilaaja on lähettänyt kuittauksen palvelimelle.

Tilaaja voi lähettää viestistä kuittauksen milloin vain prosessoinnin aikana. Heti kun viesti on vastaanotettu tai silloin kun viesti on prosessoitu. [2, s. 29]

3. PROJEKTIN LÄHTÖKOHDAT

Tarkoituksena tässä diplomityössä oli toteuttaa ohjelmistokomponentti osaksi isompaa järjestelmää. Isompi järjestelmä liittyi sähköasemien toimintaan ja niiden tarkkailuun. Ohjelmistokomponentin tarkoituksena oli tilata viestejä sähköaseman IED-laitteen RCB-instansseilta IEC 61850 -standardin mukaisesti. Standardin mukainen viesti prosessoitiin ja jaettiin järjestelmän muiden komponenttien kanssa. Esimerkiksi viesti voi sisältää mittaustietoa, joka halutaan näyttää loppukäyttäjälle käyttöliittymässä. Käyttöliittymän päivittävä komponentti tarvitsee mittaustiedon IED-laitteelta.

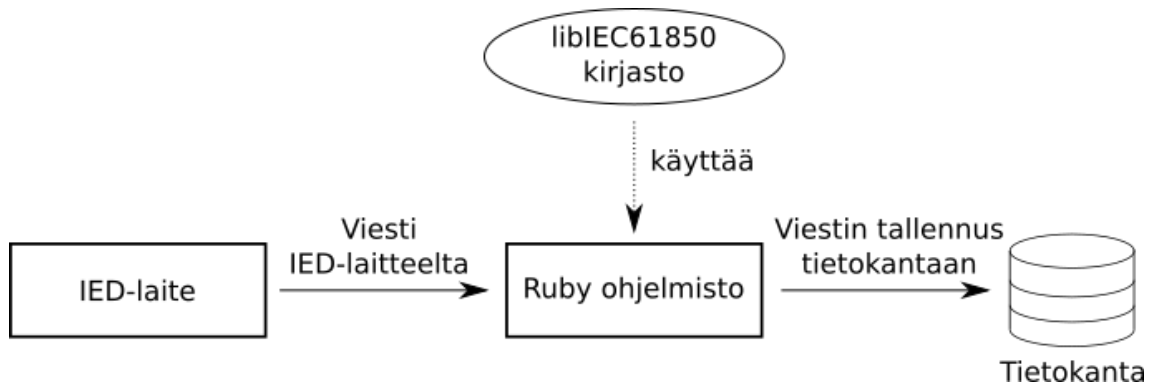
Ennen tämän työn aloittamista yrityksessä oli jo kehitetty ensimmäinen versio ohjelmasta. Ohjelma kykeni tilaamaan viestejä IED-laitteen kaikilta RCB-instansseilta, prosessoimaan viestit ja tallentamaan ne relaatiotietokantaan myöhempää käyttöä varten. Tässä ohjelmistossa oli havaittuja ongelmia ja se ei myöskään tukenut kaikkia IEC 61850 -standardin viesteihin liittyviä ominaisuuksia. Tämän ohjelmiston toimintaperiaate ja siinä olleet ongelmat toimivat pohjana uuden version suunnittelulle ja toteutukselle. Tarkoituksena oli poistaa havaitut ongelmakohdat ja miettiä olisiko jokin muu arkkitehtuuri parempi kyseiseen toteutukseen. Ensimmäistä toteutusta ohjelmasta voisi nimittää ensimmäiseksi protoversioksi tai demovaiheeksi (engl. proof of concept), jonka pohjalta tultiin tekemään toimiva lopullinen versio. Tekstissä eteenpäin sanoilla demo ja demoversio viitataan tähän ohjelmistoon.

Tässä osiossa pohjustetaan työn alkua lukijalle ja mistä lähdettiin liikkeelle. Lisäksi kuvataan mitä ongelmia demovaiheen toteutuksessa ja oli ja analysoida niitä. Demovaiheen ohjelmasta käsitellään sen arkkitehtuuria, mitkä olivat sen komponentit ja niiden toiminnallisuus. Tässä käsitellyt ongelmat toimivat pohjana uuden version suunnittelulle ja auttavat tekemään siihen liittyviä ratkaisuja.

3.1 Demon arkkitehtuuri

Demoversio oli ohjelmoitu Ruby-ohjelmointikielellä. Ohjelman arkkitehtuuri oli yksinkertainen. Kuvassa 14 on esitetty demoversion arkkitehtuuri korkealla tasolla ja kuinka viesti IED-laitteelta kulkee tietokantaa. Yksi ajettu demoversion prosessi pystyi tilaamaan yhden IED-laitteen kaikki RCB-luokkien instanssit. Instanssien tiedot luettiin relaatiotietokannasta. Ohjelmisto prosessoii viestit ja tallentamaan ne relaatiotietokantaan myöhempää käyttöä varten. Ruby-ohjelmistossa tärkeässä osassa oli *libIEC61850*-kirjasto [22]. *libIEC61850*-kirjasto on avoimen lähdekoodin C-kielellä toteutettu kirjasto, joka abstrahoi IEC 61850 -standardin matalan tason määrittämiä palvelukutsuja ja datarakenteita helppokäyttöiseksi rajapinnaksi. Kirjasto tarjosi toiminnallisuuden IED-laitteella olevan

palvelinohjelmiston, sekä IED-laitetta käyttävän asiakaohjelmiston toteuttamiseen. IED-laitteen palvelimelle kirjasto tarjosi funktioita ja rakenteita IEC 61850 määrittämien luokkien ja hierarkian rakentamiseen ja käsittelyyn. IED-laitteen asiakasohjelmalle kirjasto tarjosi funktioita ja rakenteita standardin määrittämiin palveluihin, kuten arvojen lukuun ja asettamiseen, datajoukkojen käyttöön ja viestien tilaamiseen. Tätä samaa kirjastoa käytettiin myös tässä työssä toteutetussa ohjelmistokomponentissa. Demossa ja lopullisessa ohjelmistokomponentissa käytettiin vain kirjaston tarjoamia IED-laitteen asiakasohjelmiston ominaisuuksia



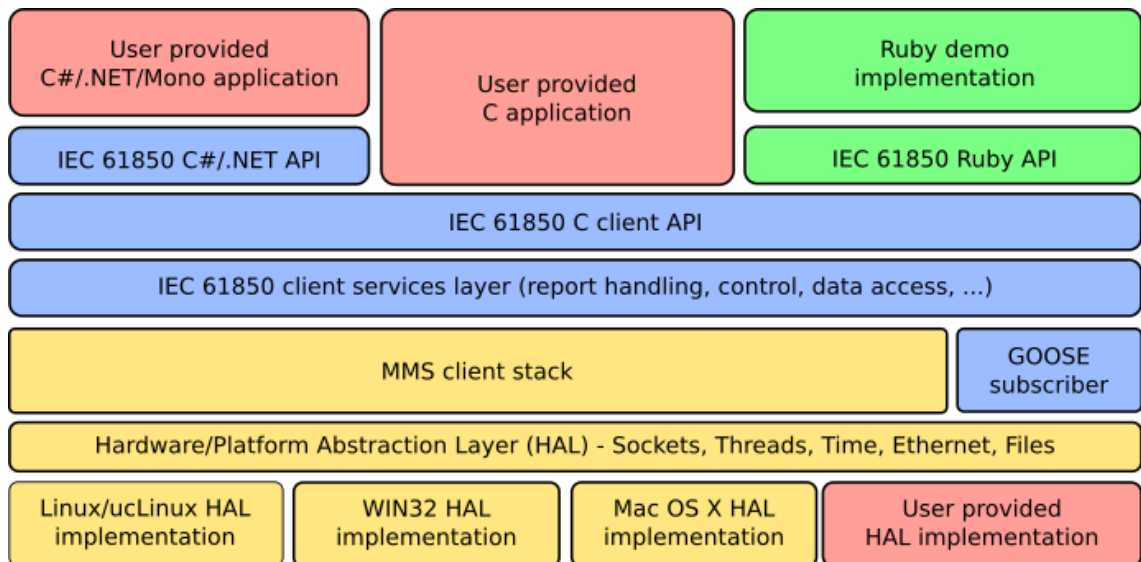
Kuva 14. Rubylla toteutetun demoversion arkkitehtuuri ja tiedonsiirto.

LibIEC61850-kirjasto on rakennettu käyttämään MMS-protokollaa tiedonsiirrossa IED-laitteen ja sen asiakasohjelman välillä, kuten IEC 61850 -standardin osassa 8-1 määritetään. Kuvassa 15 on esitetty kirjaston kerrosarkkitehtuuri asiakasohjelmalle. Kirjastoon on toteutettu *laiteabstraktiokerros* (engl. *Hardware Abstraction Layer*, lyhennetään *HAL*). HAL:in avulla kirjasto voi toimia monella eri laitealustalla, ja käyttäjä voi tarvittaessa lisätä oman HAL-implementaation. Demoversiota suoritettiin Linux-käyttöjärjestelmällä, joten kirjastosta käytettiin olemassa olevaa Linux HAL -toteutusta. Kuvassa 15 on punaisella merkitty laatikot, jotka kirjaston käyttäjä voi tarjota itse, keltaisella kirjaston uudelleenkäytettävät MMS-protokollan osuudet ja sinisellä IEC 61850 -standardin toteuttavat osuudet. Kuvaan on merkitty vihreällä demoon toteutetut osuudet, eli Ruby-kielille liitos C-kielen ja tämän päälle Rubylla tehty ohjelmisto.

Ruby-koodista C-kielen funktioiden kutsuminen ei ole suoraan mahdollista, vaan kielten väliin täytyy toteuttaa liitos. Demoversiossa liitos oli tehty käyttäen Rubyllä saatavaa *ruby-ffi* -kirjastoa [35] (engl. *Foreign Function Interface*, lyhennetään *FFI*). Liitoksen avulla Ruby voi kutsua C-kielen funktioita ja käyttää sen struktuureita ja muuttujia. Demossa kirjasto huolehti matalan tason IEC 61850 asiat, ja Ruby-koodi keskittyi liitoksen avulla korkean tason viestin jäsentämiseen ja tallennukseen tietokantaan.

3.2 Demon toiminta ja sen ongelmat

Demo oli toteutettu käyttäen *Ruby on Rails* -kehystä, lyhennetään *RoR*. RoR on tarkoitettu web-sovellusten toteuttamiseen Ruby-kielillä. Se tarjoaa *Active Record* nimisen



Kuva 15. *libIEC61850-kirjaston kerrosarkkitehtuurin komponentit, vihreällä Ruby toteutukseen lisätyt osat (pohjautuu kuvaan [20]).*

ORM-kerroksen (engl. *Object-Relational Mapping*) tietokannan käsittelyn helpottamiseen. ORM-kerros abstrahoi relaatiotietokannan käyttämisen oliopohjaiseksi ja kyselyitä tietokantaan voi tehdä suoraan Ruby-kielellä. Demo käytti RoR:in ORM-kerrosta tietokannan käyttämiseen. Demossa päädyttiin käyttämään RoR-kehystä, koska muu järjestelmä oli toteutettu tällä kehyksellä. Ennen suorittamista ohjelmaan täytyi ladata RoR:in ympäristö muistiin, jonka seurauksena yksinkertaisen ohjelman piti varata iso määrä muistia.

Ohjelman toiminta on esitetty sekvenssikaavioissa 16 ja 17. Sekvenssikaavio 16 jatkuu kuvassa 17. Kuvissa ohjelman kaksi eri silmukkaa on esitetty loop-laatikoilla. Sekvenssikaaviossa osallisena ovat tietokanta, Ruby-ohjelma, libIEC61850-kirjasto, libIEC61850-kirjaston natiivisäie ja IED-laitteen palvelinohjelma. Rubyn ja libIEC61850-kirjaston liitos oli tehty ruby-ffi -kirjastolla ja kirjaston natiivisäie on vastuussa yhteyden ylläpidosta ja datan siirtämisestä. Sekvenssikaavioon on merkitty paksulla suorituksessa olevat palkit, esimerkiksi IED-laitteen palvelinohjelmisto on koko ajan suorituksessa. Tulevassa tekstissä viitataan molempien kuvien kohtiin numeroilla.

Ensimmäisenä ohjelma luki tietokannasta IED-laitteen, sekä sen kaikki RCB-instanssien tiedot. Tämän avulla ohjelma tiesi mikä IED-laitteen IP-osoite on ja mitkä olivat RCB-instanssien viitteet (kohdat 1–2). Ohjelmaan pystyi syöttämään eri tietoja ainoastaan tietokannan kautta ennen suoritusta. Tämän jälkeen ohjelma pystyi muodostamaan yhteyden IED-laitteelle tekemällä instanssin `IedConnection` struktuurista funktiolla `IedConnection_create()` (kohdat 3–4). Tämän jälkeen struktuuri annetaan `IedConnection_connect()` funktiolle, joka avaa yhteyden IED-laitteelle ja palaa vasta kun vastaus saapuu (kohdat 5–11). Tässä vaiheessa libIEC61850-kirjasto käynnistää erillisen natiivisäieen yhteyden viestien vastaanottoon. Tätä säiettä kirjasto käyttää tulevien viestien vastaanottoon ja lähettämiseen. Yhteyden avauksen jälkeen jokainen RCB-instanssi tilataan lukemalla ensin sen arvot IED-laitteelta funktiolla `IedConnection_getRCBVa-`

`lues()` (kohta 12). Funktiokutsu nukkuu ja palaa vasta kunnes erillinen säie ilmoittaa että vastaus on saapunut, tai yhteyden aika ylittyy. Kirjaston funktio `sendRequestAndWaitForResponse()` nukkuu ja odottaa vastausta (kohdat 13–16). RCB-arvot luettuaan, kirjasto palauttaa struktuurin `ClientReportControlBlock`, joka sisältää luetut tiedot RCB-instanssista (kohta 17). Samaa struktuuria käytetään arvojen muuttamiseen ja niiden takaisin kirjoittamiseen IED-laitteelle. Ennen muunneltujen RCB-arvojen takaisin kirjoittamista ja viestien tilaamista, täytyy kirjastolle asettaa takaisinkutsufunktio, jota kirjasto kutsuu aina kun tilattu viesti saapuu IED-laitteelta. Takaisinkutsufunktioksi asetetaan funktiolla `IedConnection_installReportHandler()` (kohdat 19–20). Asetuksen ajaksi kirjasto lukitsee `reportHandlerMutex`:in. Tätä samaa lukitusta käytetään kun viesti takaisinkutsufunktiota kutsutaan viestin saapuessa (kohdat 33–36). Tilanteessa jossa takaisinkutsufunktiota asetetaan samalla kun viesti on saapunut, joutuu toinen osapuoli odottamaan lukituksen vapautumista. Tämä lukitus on tärkeä huomio myöhemmin kun käydään läpi ohjelman huonoa suorituskyyä. Tämän jälkeen arvot kirjoitetaan takaisin IED-laitteelle funktiolla `IedConnection_setRCBValues()` (kohdat 21–26). Tämä funktio palaa vasta kun IED vastaa tai yhteyden aika ylittyy. Heti arvojen kirjoitusten jälkeen IED aloittaa lähettämään viestejä tilaajalle. Eli samalla kun muita RCB-instansseja tilataan, tilatut RCB-instanssit lähettävät jo viestejä ja aiheuttavat takaisinkutsufunktion suorittamisen. Kun kaikki RCB-instanssit on tilattu, ohjelma jää viimeiseen silmukkaan odottamaan ja prosessoimaan viestejä (kohdat 27–36). Kun viesti saapuu, säie kutsuu ensin sisäisesti `mmsIsoCallback()` funktiota, joka kutsuu muita kirjaston sisäisiä funktioita ja lopuksi asetettua takaisinkutsufunktiota (kohdat 28–33). Takaisinkutsufunktio on liitetty Ruby funktioon ja funktio tallentaa raportin tiedot tietokantaan (kohdat 33–36). Ruby-funktion suorituksen ajaksi kirjasto lukitsee `reportHandlerMutex`:in, ja vapautetaan kunnes Ruby-funktion suoritus palaa. Tätä jatkuu niin kauan kun ohjelmalle lähetetään jokin signaali joka lopettaa sen suorituksen. [19, 37, 27]

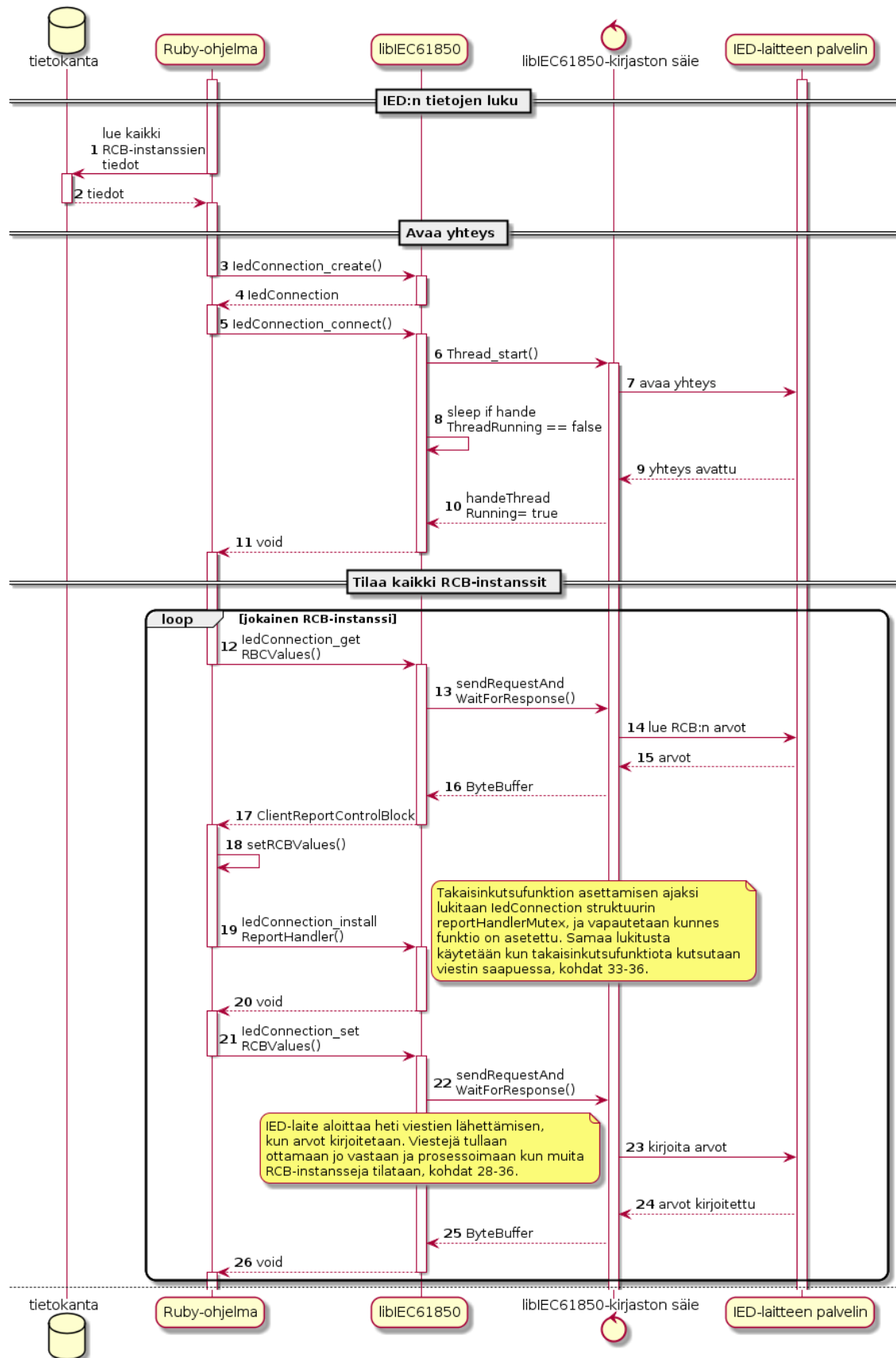
Demossa isoimpana ongelmana oli sen huono suorituskyy ja toiminnan epävarmuus RCB-instanssien määrän ollessa enemmän kuin muutama. RCB-instanssien määrän ollessa liian suuri ohjelma saattoi epäonnistui joidenkin tilaamisessa, koska yhteys aikakatkaistiin arvojen kirjoituksessa tai luvussa. Lisäksi ongelmaksi muodostui usean RCB instanssin tilaamisen kulunut aika. Yhteensä aikaa saattoi kulua 30 sekuntia kaikkien instanssien tilaamiseen.

Huonoon suorituskyyyn oli syynä muutama asiaa. Yksi niistä oli Ruby-kielen huonompi suorituskyy verrattuna natiivisti käännettyyn C-kieleen. Ruby on tulkattava kieli kuten esimerkiksi Python, joka tulkataan rivi kerrallaan ja suoritetaan. Lähdekoodia ei käännetä kokonaan ensin konekäskyiksi erillisellä kääntäjällä, kuten C-kielessä. Valmiiksi käännetty lähdekoodi tarvitsee vain ajaa, kun taas tulkattavassa kielessä rivi täytyy ensin tulkata ja sitten ajaa. Rubyssa käytettiin sen oletustulkkia *MRI/YARV* (engl. *Matz's Ruby Interpreter*, lyhennetään *MRI* tai *Yet another Ruby VM*, lyhennetään *YARV*). Ruby versiosta 1.9 eteenpäin käyttää YARV-tulkkia. Toinen syy oli Ruby-kielen oletustulkissa oleva *globaali*

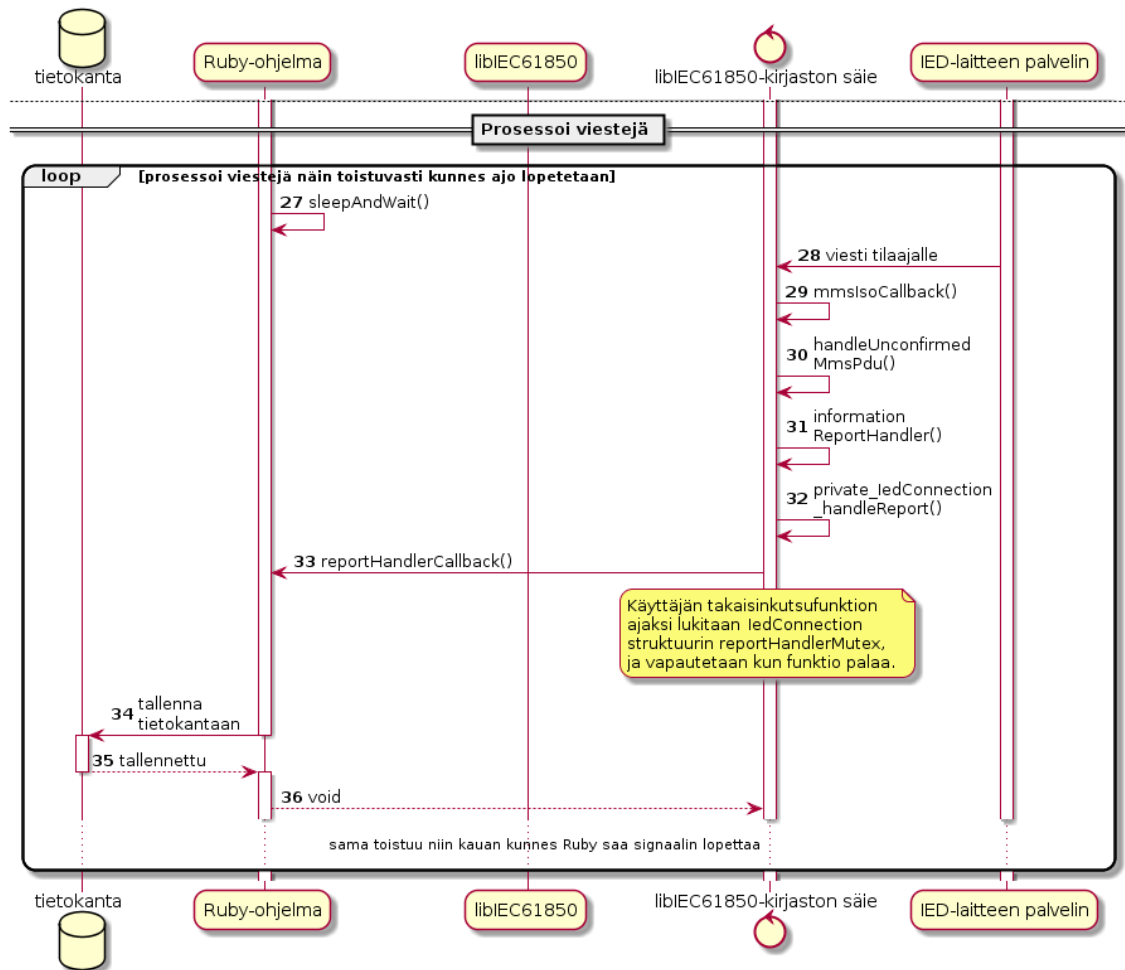
tulkkilukitus (engl. *Global Interpreter Lock*, lyhennetään *GIL*, tai *Global Virtual Machine Lock*, lyhennetään *GVL*). GIL pakottaa Ruby-ohjelman ajoon vain yhdellä ytimellä ja vain yksi säie vuorossa kerrallaan ja on täysin riippumaton käyttöjärjestelmän vuorottajasta [26, s. 131–133]. Kuvassa 18 on esitetty kuinka Ruby-tulkki vuorottaa kahta ajossa olevaa säiettä. Kuvassa demon Ruby-koodi kutsuu `IedConnection_setRCBValues()` funktiota, ajo jää kesken ja tapahtuu vaihto, koska viesti saapui. Takaisinkutsufunktio suoritetaan ja suoritus palaa takaisin aikaisempaan funktion suoritukseen. Tässä vaiheessa jos vaihto on huonolla hetkellä ja kesti liian kauan, tulee yhteyden aikakatkaisu ja RCB-instanssi jää tilaamatta. Huonoon suoritussykyyn mahdollisesti vaikutti myös lukitus `reportHandlerMutex` jota kirjastossa käytetään kun takaisinkutsufunktio asetetaan ja takaisinkutsufunktio suoritetaan. Lukitus aiheuttaa säikeen nukkumisen niin kauan kun lukitus vapautuu. Tässä tapauksessa jos viestin prosessointi kestää kauan (kuvassa 17 kohdat 33–36) ja vielä muita RCB-instansseja tilataan silmukassa (kuvassa 16 kohdat 12–26). Säie joutuu odottamaan lukituksen vapautusta kun takaisinkutsufunktioita asetetaan (kohdat 19–20). Ratkaisuna tähän olisi pitää takaisinkutsufunktio mahdollisimman lyhyenä suoritustajan suhteen.

Tämän lisäksi demototeutuksessa oli muistivuoto. Muistivuoto on tilanne missä ohjelma varaa kokoajan lisää muistia ja ei vapauta sitä takaisin käyttöjärjestelmälle uudelleen käyttöön. Muistivuoto johtui todennäköisesti jostakin ohjelmointivirheestä ruby-ffi -kirjaston liitoksen kanssa. Kun liitos Rubysta tehdään C-kieleen, täytyy ohjelmoijan miettiä roskien keruuta tarkasti. Tätä ei normaalisti tarvitse miettiä Rubyssä, koska tulkki implementoi automaattisen roskien keruun. Muistivuoto havaittiin kun ohjelma jätettiin suoritukseen pitemmäksi aikaa ja ohjelma oli varannut melkein kaiken käyttöjärjestelmän muistista itselleen. Lisäksi jos ohjelmaa ajaa ja tarkkailee Linuxin *htop*-ohjelmalla, voi *MEM%*-sarakkeesta huomata prosentuaalisen osuuden kasvavan koko käyttöjärjestelmän muistista.

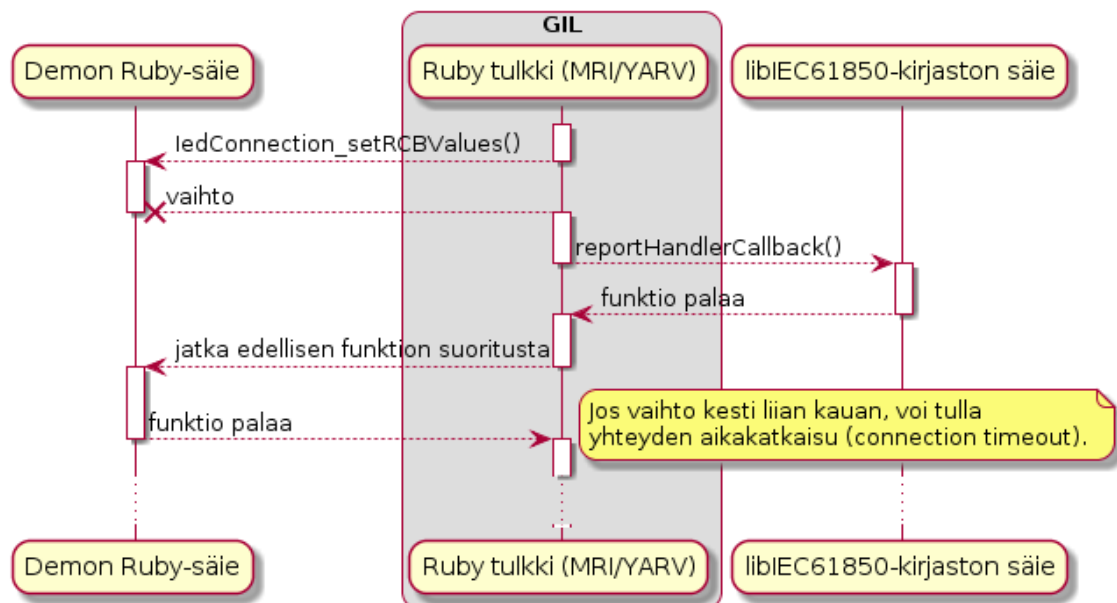
Näiden lisäksi tiedon jako järjestelmän muiden komponenttien kanssa oli huono. Ohjelma prosessoi viestit relaatiotietokantaan. Muiden komponenttien täytyi kysellä tietoa tietokannasta tasaisin väliajoin, ilman tietoa milloin uusi tieto on saatavissa. Komponenttien määrästä riippuen tietokanta on turhan rasituksen alaisena jatkuvasti. Tulevaisuutta ajatellen lopullinen tiedon tallennuspaikka ei ole muiden tietoa tarvitsevien ohjelmien kannalta järkevä. Tarvittaisiin keino, jolla komponentit voisivat saada tiedon uudesta viestistä erikseen, ilman että sitä täytyisi kysellä väliajoin.



Kuva 16. Sekvenssikaavio kuinka Ruby-ohjelma avaa yhteydet ja tilaa kaikki IED-laitteen RCB-instanssit (jatkuu kuvassa 17).



Kuva 17. Sekvenssikaavio kuinka Ruby-ohjelma prosessoi ja tallentaa viestejä libIEC61850-kirjastoa käyttäen (jatkuu kuvasta 16).



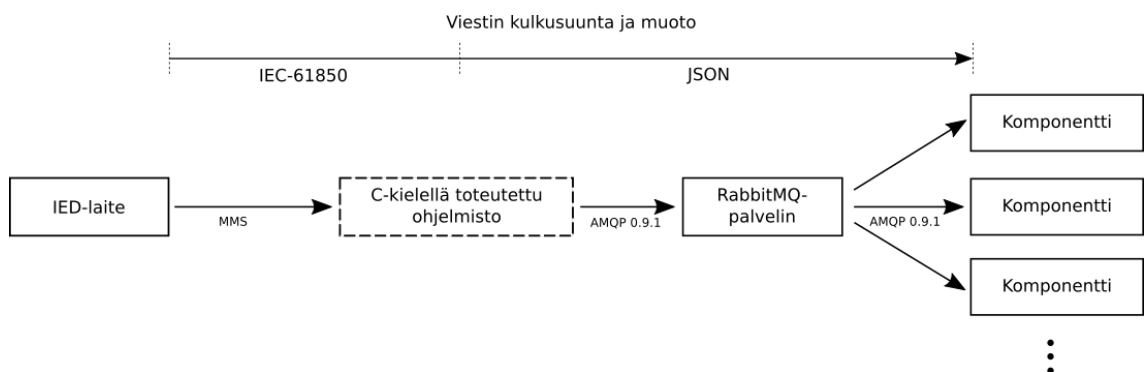
Kuva 18. Ruby-tulkin globaalien lukituksen toiminta, joka vuorottaa ajossa olevia säikeitä riippumatta käyttöjärjestelmän vuorottajasta.

4. SUUNNITTELU

Tässä osuudessa käydään toteutetun ohjelman suunnittelu läpi ja kerrotaan miten ja miksi ratkaisuihin päädyttiin. Kappaleissa vertaillaan eri vaihtoehtoja ja peilataan kappaleessa 3.2 käytyjä demoversion ongelmia ja niiden perusteella yritetään löytää toimiva ratkaisu. Ensin suunnitellusta ohjelmasta annetaan kattava kokonaiskuva lukijalle ja tämän jälkeen tulevilla kappaleilla mennään tarkemmin yksityiskohtiin.

4.1 Kokonaiskuva

Aikaisemmin kappaleessa 3.1 kuvassa 14 esiteltiin demoversion arkkitehtuuri ja sen toiminta. Kuinka viestit IED-laitteelta kulkee ohjelman läpi ja tallennetaan tietokantaan. Kuinka järjestelmän muut komponentit lukevat tietoa tietokannasta kyselyllä sitä väliajoin ilman tietoa milloin uusi tieto on saapunut. Suunnittelun jälkeen demosta päädyttiin kuvassa 19 olevaan arkkitehtuuriin. Kuvassa katkoviivalla on merkitty tässä kappaleessa suunniteltu ohjelmisto. Ja kuvan yläreunassa oleva viiva kuvaa viestin kulkua järjestelmän eri osapuolten läpi ja missä muodossa viesti on missäkin kohtaa. Kuvassa vasemmalla on IED-laite, josta komponentti viestit tilaa. Komponentti prosessoi ja julkaisee viestit RabbitMQ-välityspalvelimelle. Kuvassa oikealla järjestelmän muut komponentit tilaavat viestejä välityspalvelimelta.



Kuva 19. Suunnitellun komponentin toiminta ja viestin kulkeminen ja muoto osapuolten välillä.

Komponentti päädyttiin toteuttamaan C-kielellä ja on komentorivipohjainen ohjelmisto. Komponentti ei käyttänyt tietokantaa vaan kaikki ohjelman ajoon annettavat parametrit annetaan komentoriviparametreille ennen ohjelman käynnistämistä. C-ohjelma voi tilata yhdellä IED-laitteella olevia RCB-instansseja. Tilattuaan RCB-instanssit, ohjelma odottaa viestejä IED-laitteelta IEC 61850 -standardin määrittämässä muodossa. Viestin saapua ohjelma prosessoi sen ja julkaisee AMPQ-standardin pohjaiselle välittäjäpalvelimelle

JSON-muodossa (engl. *JavaScript Object Notation*). Lopullisessa toteutuksessa välittäjäpalvelimena käytettiin RabbitMQ-nimistä ohjelmistoa, joka pohjautuu AMPQ-standardin versioon 0.9.1. Välittäjäpalvelimelta muut järjestelmän komponentit voivat tilata viestejä, ja viestin saapuessa palvelin ilmoittaa siitä asiakkaalle. Toteutettu C-ohjelmisto käytti edelleen demoversiosta tuttua libiec61850-kirjastoa hoitamaan matalan tason IEC 61850-standardin määrittämän funktionaalisuuden.

4.2 Järjestelmän hajautus ja arkkitehtuuri

Komponentille vaatimuksena oli järjestelmän hajauttamisen mahdollistaminen. Komponentti pitäisi olla oma kokonaisuutensa ja sen ei tarvitse tietää mitään muista järjestelmän komponenteista. Järjestelmän hajautus tarkoittaa järjestelmän osittamista pieniin omiin kokonaisuuksiinsa, jotka kommunikoivat keskenään esimerkiksi viestien välityksellä. Demossa erilliset ohjelmat joutuivat jatkuvasti lukemaan viestejä tietokannasta, ilman tietoa siitä milloin uusi viesti oli saatavilla. Tällainen ratkaisu ei ollut hyvä järjestelmän hajautuksen näkökulmasta. Tilanne pahenisi jos tietoa tarvitsevia järjestelmän komponentteja olisi enemmän. Lisäksi tässä toteutuksessa tietokanta on jatkuvan lukemisen alaisena. Tilanteeseen tarvittiin ratkaisu, jossa järjestelmän osa voisi tilata tietoa ja saada ilmoituksen kun tieto on saatavilla. Toisin sanoen tilaaja-julkaisija -arkkitehtuurimalli.

Yhtenä ratkaisuna tilanteeseen jossa moni komponentti tarvitsee samaa tietoa, olisivat ne voineet suoraan tilata viestit IED-laitteelta. Näin kaikki tilaajat saisivat saman viestin. Kuitenkin tässä esteenä on, että IEC 61850 -standardin määrittäksen mukaan yksi RCB-instanssi voi olla vain tilattuna yhdellä asiakkaalla kerrallaan, niin kuin teorian kappaleessa 2.1.6 käsiteltiin. Ja IED-laitteiden RCB-instanssit ovat rajalliset ja päätetty laitteen konfiguroinnin yhteydessä. Lisäksi IED-laitteet pystyvät rajoittamaan päällä olevien yhteyksien määrää johonkin lukuun, joka voi olla pieni. Tavoitteena siis olisi minimoida avoimet yhteydet IED-laitteelle, ja samalla tarjota saapunut viesti mahdollisimman monelle siitä kiinnostuneelle osapuolelle. Näistä vaatimuksista päästään ratkaisuun, missä yksi ohjelma tilaa kaikki halutut RCB-instanssit yhdeltä IED-laitteelta. Odottaa viestien saapumista ja lähettää ne edelleen muille niitä tarvitseville ohjelmille. Viestejä tarvitsevien ohjelmien määrä voi vaihdella tarpeen mukaan. Tästä päästään vaatimukseen, että IED-laitteelta viestejä tilaavan ohjelmiston ei tarvitsisi tietää muista tilaavista ohjelmista mitään. Ohjelman pitäisi pystyä julkaisemaan viestit eteenpäin, välittämättä siitä kuka viestejä vastaanottaa.

Ratkaisuna yllä mainittuihin vaatimuksiin oli sijoittaa IED-laitteen ja muiden järjestelmän osien väliin *väliohjelmisto* (engl. *middleware*), kuten kuvassa 19 C-ohjelma on sijoitettu. Tällä pystyttiin minimoimaan yhteyksien määrä IED-laitteelle yhteen. Lisäksi sijoittamalla C-ohjelman ja muiden järjestelmän komponenttien väliin välittäjäpalvelin, saatiin aikaan joustavuus mitä vaatimuksissa asetettiin. C-ohjelman ei tarvitse välittää siitä kuka viestejä vastaanottaa ja välittäjäpalvelimen avulla yhden julkaisijan viestit voi tilata monta erillistä tilaaja. Välittäjäpalvelimelta jokainen tilaaja saa saman alkuperäisen viestin,

mutta kopiona. IEC 61850 -standardi määrittäi vain tilaaja-julkaisija arkkitehtuurimallin ainoaksi tavaksi saada viestejä. Niinpä väliohjelmiston toteuttaminen ja saman arkkitehtuurin jatkaminen järjestelmän muille osille on tilanteeseen sopiva arkkitehtuurimalli. Tämä suunnitelma arkkitehtuurista täytti kaikki sille asetetut vaatimukset ja todettiin toimivaksi. Lisäksi nämä päätökset vastaavat kappaleessa 1 asetettuun tutkimuskysymykseen, mikä arkkitehtuurimalli sopisi parhaiten tähän tilanteeseen sopivaksi. Myös kysymykseen kuinka järjestelmä hajautetaan niin että tiedon siirto eri osapuolten välillä olisi mahdollista ja joustavaa saatiin vastaus. Vastaus tähän kysymykseen on käyttää jotakin viestintäprotokollaa, jonka kaikki osapuolet voivat ymmärtää. Arkkitehtuurissa käytettiin AMQP-viestintäprotokollaa, joka mahdollista yhteiset säännöt ja kommunikoinnin eri osapuolten välillä. Viestintä on yleinen tapa kommunikoida hajautetussa järjestelmässä [8, s. 2]. Ratkaisu todettiin hyväksi ja toimivaksi.

Demoversiossa ohjelma luki IED-laitteen tiedot kuten IP-osoitteen ja RCB-instanssien viitteet tietokannasta ja tallensi saapuneet viestit myös tietokantaan. Uudessa arkkitehtuurissa viestit julkaistiin erilliselle välittäjäpalvelimelle, jonka ansiosta tietokantaa ei enää tähän tarvittu. C-ohjelman tarkoitus oli olla väliohjelma viestien välittämiseen eteenpäin, joten siihen ei tarvittu käyttöliitymää. Ohjelmasta päätettiin toteuttaa komentorivipohjainen, jolle kaikki tiedot voitaisiin syöttää komentoriviparametreilla käynnistyksen yhteydessä. Näillä muutoksilla tietokanta voitiin jättää kokonaan pois riippuvuuksista.

4.3 Suorituskyky ja kielen valinta

Demoversio oli ohjelmoitu Ruby-kielellä ja siinä oli paikoin suoritukseen liittyviä ongelmia ja epävarmuutta, etenkin viestien ja RCB-instanssien määrän ollessa suurempi. Demon toimintaa ja ongelmia käytiin läpi aikaisemmin kappaleessa 3.2. Suorituskyvyn ja toiminnan epävarmuuden takia demo ei ollut tuotantovalmis, vaan vaati parannuksia. Ennen kuin päädyttiin kirjoittamaan koko ohjelma uudestaan eri tekniikalla, kokeiltiin demoa korjata vaihtamalla Ruby-tulkkiä. Rubyn MRI-oletustulkki yritettiin vaihtaa JRuby-tulkkiin [17]. Tavoitteena vaihdossa oli saada Ruby-ohjelma toimimaan ilman globaalia tulkkilukitusta, eli GIL:ilä. GIL:iä käsiteltiin aikaisemmin kappaleessa 3.2. JRuby on Ruby-tulkki, joka suorittaa Ruby-koodia *Java-virtuaalikoneen* (engl. *Java Virtual Machine*, lyhennetään *JVM*) avulla. JRuby mahdollistaa säikeiden suorituksen rinnakkain JVM:n omilla säikeillä ja näin ollen suorituksen pitäisi olla nopeampaa [40]. Aidolla rinnakkaisuudella ohjelman suoritus ei olisi pysähtynyt viestin saapuessa takaisinkutsufunktion suorituksen ajaksi. LibEIC61850-kirjasto kutsuu asetettua takaisinkutsufunktiota viestin saapuessa, joka prosessoi viestin ja tallentaa sen tietokantaan. Tämä ei olisi kuitenkaan ratkaissut kaikkia ohjelmassa olevia ongelmia, kuten muistivuotoa ja hitaampaa suoritusta verrattuna käännettävään kieleen. Tämä toteutus ei kuitenkaan toiminut ja nopean yrityksen jälkeen päätettiin vain palata suunnitelmaan kirjoittaa koko ohjelma uudestaan. Lisäksi demon arkkitehtuuri olisi silti pitänyt viedä saman suuntaan kuin kappaleessa 4.2 kuvattiin. Demo oli toteutettu osaksi isompaa RoR-projektia, joka toimi Rubyn-oletustulkin päällä. JRuby ei tukenut kaikkia projektin käyttämiä kirjastoja. Tämä oli pääsyyinä miksi JRuby:n ei pää-

dytty. Rubyssä kirjastoja kutsutaan *jalokiviksi* (engl. *gem*). Seurauksena olisi ollut saman projektin ylläpitäminen kahdelle eri tulkille tai asennettavien kirjastojen erottaminen. Lopulta tähän vaihtoehtoon ei päädytty ja lisäksi täytyi ottaa huomioon implementaatioon käytetty aika ja useat mahdolliset viat jotka olisi silti pitänyt demosta korjata. Kaikkiaan oli vain helpompaa kirjoittaa ohjelma alusta kokonaan uudella tekniikalla. Samalla uudelle toteutuksessa asetetut tavoitteet tiedettiin ja kuinka demossa olevat ongelmat pystyttiin välttämään. Demon uudelleenkirjoittamiseen ja korjaamiseen käytetty aika voitiin käyttää kokonaan uuden toteutuksen kirjoittamiseen.

Uuden toteutuksen kieleksi valittiin C-kieli. Isona syynä kielen valintaan oli tekijän iso mieltymys matalan tason ohjelmointiin ja C-kieleen. Lisäksi C-kieli käännetään alustalle suoraan konekäsiksi, joiden suoritus on nopeampaa kuin tulkattavan kielen, kuten Ruby ja Python. Kielen valinnan yhteydessä kuitenkin oli hyvä varmistaa kaikkien suunniteltujen liitosten mahdollisuus. C-kielelle löytyi kirjastoja RabbitMQ-välittäjäpalvelimen käyttämiseen ja lisäksi JSON-rakenteen muodostamiseen. Hyötynä vielä C-kielen valinnasta oli, että demossa käytettyä libIEC61850-kirjastoa pystyttiin käyttämään suoraan ilman erillistä liitosta, koska kirjasto oli myös tehty C-kielellä. Tarkemmin käytettyihin kirjastoihin ja toteutukseen mennään kappaleessa 5.

Tutkimuskysymykseen jossa etsittiin vastausta siihen, mikä aiheutti demon ongelmia ja kuinka niitä voisi estää saatiin vastaus. Vastauksia syihin saatiin aikaisemmin kappaleessa 3.2. Valitsemalla eri tekniikat kuten C-kieli, vastataan osittain kysymykseen kuinka suoritussykyongelma ja toiminnan epävarmuus vältetään. Muistivuotoa vältetään huolellisella ohjelmoinnilla ja testaamisella. Tiedon jakamisen ongelma liittyy osin järjestelmän hajauttamisen kysymykseen. Molempiin kysymyksiin vastaus on ottaa käyttään erillinen välittäjäpalvelin viestien välitykseen järjestelmässä eri osapuolten kesken.

4.4 Prosessoidun viestin muoto ja rakenne

Saapuva viesti esitetään libIEC61850-kirjastossa *ClientReport*-struktuurin instanssina. Stuktuuri sisältää viestin datan ja sen voi lukea käyttämällä kirjaston tarjoamia funktioita [21]. Saapunut viesti haluttiin jakaa välittäjäpalvelimen läpi muille osapuolille, joten viestin täytyi olla helposti luettavassa muodossa muille ohjelmille. Viesti päädyttiin muuttamaan helposti ymmärrettäväksi JSON-rakenteeksi. JSON-rakenteen voi helposti ihminen lukea ja se on nykypäivänä paljon käytetty tiedonsiirtomuoto erilaisissa web-palveluissa ja rajapinnoissa. Myöskin JSON-rakenteiden lukemiseen on monelle eri kielellä olemassa valmiita kirjastoja sen monikäyttöisyyden takia [29].

Liitteessä A on esitetty C-ohjelman viestistä muodostettu JSON-rakenne. Saman JSON:in C-ohjelmaa julkaisi RabbitMQ-välittäjäpalvelimelle. Standardin määrittämää viestin rakennetta ja sisältöä käytiin läpi kappaleessa 2.1.8. JSON:in rakenne noudattaa pääosin standardin määrittämää viestin rakennetta. C-ohjelma lisäsi viestiin attribuuteihin sen viitteen, tyypin ja koon. Nämä tiedot eivät ole standardin määrittämässä viestissä ja ne todettiin tarpeelliseksi tiedoksi muille järjestelmän osille jotka viestejä lukevat. Tiedot luetaan

ja selvitetään IED-laitteelta erillisillä palvelukutsuilla ennen tilauksen aloittamista. Nämä tiedot yhdistetään viestin saapuessa JSON-rakenteeseen. Tätä käsitellään tarkemmin kappaleessa 5.

Standardin viestin kenttien määrää pystyi säätämään RCB-instanssin *OptFlds*-attribuutilla. JSON:iin kuitenkin haluttiin lisätä kaikki mahdolliset kentät selkeyden vuoksi. Jos kenttä puuttui viestistä, asetettiin sen arvoksi JSON:issa *null*-arvo. Esimerkiksi liitteessä A kentän *confRevision* arvo on *null*. Tällöin RCB-instanssissa *OptFlds*-attribuutin *conf-revision*-bitti on ollut epätosi. Sama toistettiin kaikille muillekin vaihtoehtoisille kentille. Tällä periaatteella viestin *OptFlds*-kenttä voitiin jättää pois JSON:ista. JSON:iin päädyttiin lisäämään FCD- ja FCDA-viitteiden alla viitattut oikeat attribuutien viitteet, tyypit ja koot. Tämä toteutettiin selkeyden takia ja näin voidaan päätellä mitkä arvot oikeasti kuuluvat viestiin ja mitkä ovat niiden viitteet. Standardissa viesti sisälsi vain datajoukon FCD- tai FCDA-viitteen ja taulukon arvoja mihin attribuutteihin sen alla viitattiin. JSON:iin tämä taulukon arvot on avattu ja jokaiselle taulukon arvolle on lisätty sen viite, tyyppi ja koko. Liitteessä A oleva JSON-rakenne koostuu kahdesta sisäkkäisestä values-tilukosta (rivit 7 ja 13). Rivillä 7 oleva values-tilukko sisältää viestissä olevat datajoukon FCD- tai FCDA-viitteet ja niihin liittyvät kentät. Samalla periaattelle kuin standardin määrittämässä viestin rakenteessa kuvassa 7 olevat taulukon arvot 1–n:ään. Eli viestin *Reason Code* on laitettu *reasonForInclusion* attribuuttiin. Viestin *DataRef*-kenttä on pilkottu kolmeen eri kenttään *mmsReference*, *reference* ja *functionalConstraint*. Viestien viitteet tulevat MMS-protokollamäärittelyn muodossa, eli pisteet (.) on korvattu dollari-merkillä (\$) ja viite sisältää funktionaalisen rajoitteen. Nyt *mmsReference* sisältää viestin alkuperäisen MMS-viitteen, *reference* sisältää standardin abstraktin viitteen ja *functionalConstraint* sisältää funktionaalisen rajoitteen. Nämä on erotettu selkeyden takia, koska mahdollisesti jotkin komponentit saattavat tarvita standardin käyttämää abstraktia viitettä ja näin välttää teksimuunnokset. JSON:in sisempi values-attribuutti (liitteessä A ensimmäinen rivillä 13) sisältää viestistä avatun arvo-tilukon. Jokaisen taulukon arvoon on lisätty sen koko viite, tyyppi ja koko. Poikkeuksena *boolean* ja *utc-time* tyypit, jolla ei ole kokoa ollenkaan. Koko kertoo monellako bitillä kyseinen attribuutti esitetään ja se voi vaihdella saman tyypin välillä, esimerkiksi *bit-string*. Myöskin *bit-string*-tyypille päädyttiin lisäämään kaksi eri arvoa *valueLittleEndian* ja *valueBigEndian*. Attribuutista riippuen, sen tavujärjestys voi olla eri. Tämän takia päätettiin tarjota tilaajalle molemmat vaihtoehdot. Ajat päätettiin antaa suoraan samassa formaatissa kuin viestissä. Viestin päätason aikaleima on millisekunteja UNIX-ajanlaskun alusta 1. tammikuuta 1970 klo 00:00:00 UTC tähän hetkeen. Attribuuteissa tyypiltään *utc-time*, luku on sekunteja samasta UNIX-ajanlaskusta tähän hetkeen [12, s. 26–27].

Tutkimuskysymykseen jossa etsittiin vastausta kysymykseen mikä olisi sopiva tiedon jakamisen muoto hajautetussa järjestelmässä. Vastauksena kysymykseen tässä työssä valittiin JSON. JSON on nykypäivänä web-ohjelmoinnissa paljon käytetty tiedon jakamisen muoto rajapinnoissa. Toinen vaihtoehto olisi ollut XML-muoto, mutta se on raskaampi kuin JSON ja ei niin helposti ihmisen luettavissa. JSON-muodon on ihmiselle helposti

luettavissa ja ymmärrettävissä. Lisäksi JSON:in lukuun monelle eri kielelle on olemassa valmiita kirjastoja sen yleisyyden takia. JSON:in valinta todettiin hyväksi ja toimivaksi ratkaisuksi. [38, 39]

5. TOTEUTUS

TODO: Korjaa tästä eteenpäin.

Tässä osiossa käydään läpi kappaleessa 4 suunniteltun ohjelman toteuttaminen. Toteutus alkaa yleiskuvalla sen komponenteista ja niiden toiminnasta. Yleiskuvan jälkeen pureudutaan ohjelman yksityiskohtiin kuten kirjastoihin ja niiden toimintaan. Lopuksi mietitään jatkokehitysideoita mitä olisi voinut lisätä, tehdä toisin ja mahdollisia puutteita.

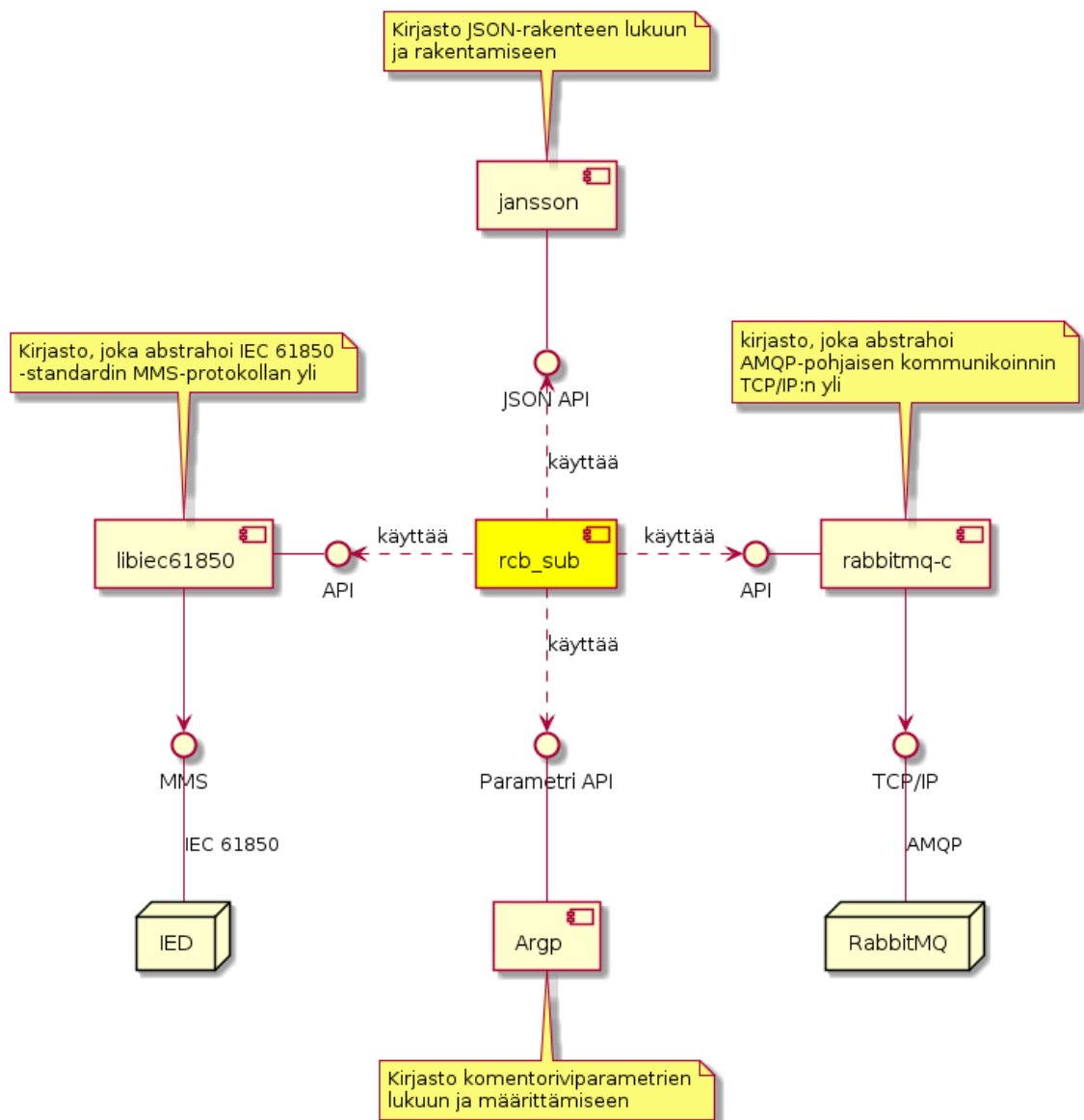
5.1 Yleiskuva

Työssä toteutettiin komentorivipohjainen ohjelma C-kielellä. Ohjelman tarkoitus oli tilata IED-laitteen viestit ja prosessoida ne JSON-muotoon RabbitMQ-palvelimelle. RabbitMQ:lta muut ohjelmat pystyivät tilaamaan JSON-viestejä. Kuvassa 20 on esitetty komponenttikaavio toteutetusta ohjelmasta ja siihen käytetyistä kirjastoista. Toteutettu komponentti on kuvassa keskellä keltaisella ja nimelään `rcb_sub`. Kuvasta voi nähdä miten eri komponentit ovat relaatiossa keskenään `rcb_sub`-ohjelman kanssa. Kuvassa on myös esitetty IED-laite ja RabbitMQ-palvelin.

Toteutuksessa käytettiin seuraavia kirjastoja:

- `libiec61850`,
- `rabbitmq-c`,
- `jansson`, ja
- `Argp`.

Kaikki käytetyt kirjastot on toteutettu C-kielellä, kuten `rcb_sub`. Kirjastojen tarkoitus on abstrahoida jonkin asian käyttö ja tarjota käyttäjälle siitä helppokäyttöinen ja ymmärrettävä rajapinta. Rajapintaa käyttämällä kirjasto hoitaa matalan tason toiminnan ilman että kirjaston käyttäjän tarvitsee siitä välittää. Kirjasto `libiec61850` abstrahoi IEC 61850 -standardin käyttöä ja hoitaa matalan tason MMS-protokollan kommunikoinnin [27]. Samaa kirjastoa käytettiin ensimmäisessä demoversiossa (kappale 3.1) ja kirjaston kerrosarkkitehtuuri oli esitetty kuvassa 15. Kuvassa 20 `libiec61850` kommunikoi suoraan IED-laitteen kanssa MMS-protokollan yli. Kirjasto `rabbitmq-c` abstrahoi RabbitMQ-palvelimen käyttöä ja hoitaa matalan tason AMQP-pohjaisen kommunikoinnin [30]. Toteutuksessa `rabbitmq-c` kommunikoi suoraan RabbitMQ-palvelimen kanssa. Kirjasto `jansson` abstrahoi JSON-rakenteiden lukua ja käsittelyä C-kielelle [6]. Kirjastoa käytettiin rakentamaan IED-laitteelta tulleesta viestistä JSON-muotoinen viesti. JSON-rakenne on



Kuva 20. Toteutuksen komponenttikaavio sen osista ja relaatioista toisiinsa.

nähtävissä liitteessä A. Kirjasto Argp auttaa ohjelman komentoriviparametrien määrittämisessä ja käsittelyssä [28]. Kirjasto auttaa toteuttamaan ohjelmalle UNIX-tyyliset parametrit. Eli vaaditut parametrit ja vaihtoehtoiset lyhyet ja pitkä parametrit. Vaadituista parametreista esimerkiksi Linux:in komento `mv foo.txt bar.txt`, jossa `foo.txt` ja `bar.txt` ovat vaadittuja parametreja. Vaihtoehtoisista parametreista esimerkkinä pitkä muoto `--bytes` ja lyhyt muoto `-b`. Lisäksi kirjasto lisää ohjelmaan automaattisesti Linux:ista käyttäjille tutut `--help` ja `--version` vaihtoehtoiset parametrit. Komennolla `--help` kirjasto tulostaa Linux:ilta tutun ohjelman aputeksin käyttäjälle, jossa on esitetty ohjelman kaikki parametrit ja niiden selitteet [4].

Kuvassa 21 on esitetty rcb_sub-ohjelman sekvenssikaavio pääpiirteisestä toiminnasta. Toteutus noudattaa suurinpiirtein samoja periaatteita kuin demototeutus (kuva 16). Tässä käydään läpi ohjelman pääpiirteinen toiminta ja sitä käydään tarkemmin läpi kappaleessa

5.2. Ensin ohjelman toiminta alkaa lukemalla ja annetut parametrit Argp-kirjastolla. Parametreissa tulee tiedot yhteyden muodostamiseen IED-laitteelle ja RabbitMQ-palvelimelle. Parametreissa on myös tiedot RCB-instansseista jotka halutaan IED:ltä tilata. Yhteyksien muodostamisen jälkeen jokainen parametrina annettu RCB käydään läpi silmukassa ja sen arvot ja datajoukon viitteet luetaan IED:ltä. Tämän jälkeen sisäkkäisessä silmukassa luetaan datajoukon viitteiden muuttujien spesifikaatiot (kohdat 11–12). Spesifikaatio antaa tiedot muuttujien pituudesta ja tyypistä. Näitä tietoja käytetään JSON-rakenteessa (esimerkkinä liitteessä A rivit 21–22). Tämän jälkeen tehdään toinen silmukka jossa jokainen RCB-instanssi tilataan ja niille asetetaan takaisinkutsufunktio (kohdat 13–16). Arvojen kirjoitushetkellä (kohta 15) RCB varataan ja se aloittaa viestien lähettämisen rcb_sub-ohjelmalle. Jokaisen RCB:n kirjoituksen jälkeen ohjelma jää loputtomaan silmukkaan ja jää odottamaan viestejä vastaan. Viestin saapuessa asetettua takaisinkutsufunktiota kutsutaan ja jonka parametrina on saapunut viesti (kohta 17). Viesti muutetaan JSON-muotoon jansson-kirjastolla ja julkaistaan RabbitMQ-palvelimelle rabbitmq-c-kirjastolla (kohdat 17–22).

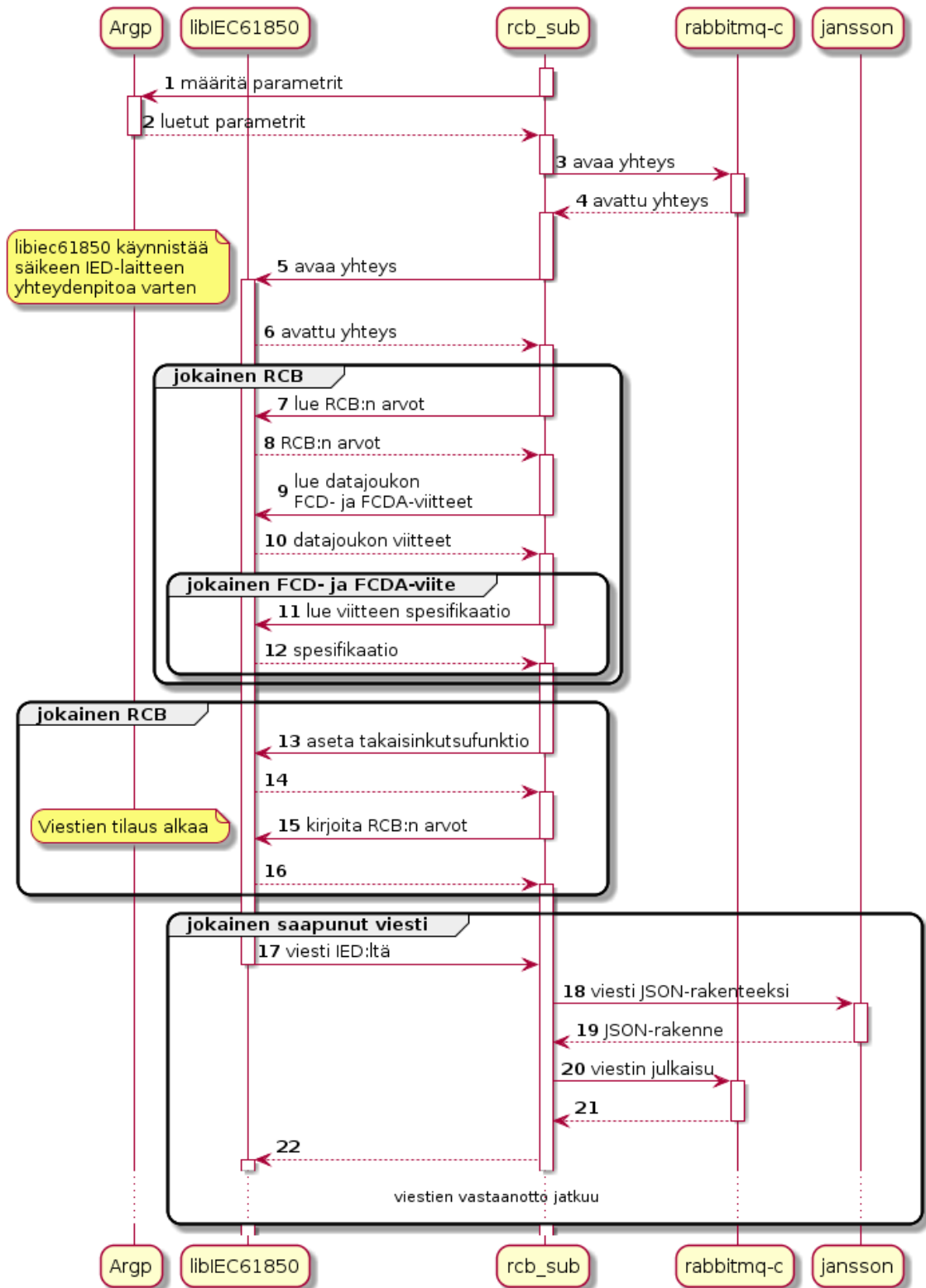
5.2 Ohjelman toiminta

Tulevissa kappaleissa käydään läpi yksityiskohtaisemmin rcb_sub-ohjelman toimintaa, joka esiteltiin pääpiirteittäin kappaleessa 5.1. Kappaleiden järjestys noudattaa kuvassa 21 olevan sekvenssikaavion järjestystä. Toisin sanoen ohjelmaa käydään läpi tarkemmin siinä järjestyksessä jossa sen suoritus tapahtuu.

5.2.1 Parametrisointi

Ohjelma parametrisoitiin Argp-kirjastolla. Kirjasto tarjoaa rajapinnan komentoriviparametrien käsittelyyn ja määrittämiseen. Parametrien muodot ovat tutut muista Linux-käyttöjärjestelmän parametreista ja samaa periaatetta käytettiin tässäkin ohjelmassa. Kirjasto myös lisäsi ohjelmaan automaattisesti aputekstin käyttäjää varten. Aputeksti sisältää tietoa ohjelman parametreista ja niiden selitteistä. Aputekstin pystyi ohjelmsata tulostamaan parametrilla `--help`. Liitteessä B on esitetty miltä toteutetun ohjelman aputeksti näyttää. Liitteestä voi myös nähdä kaikki ohjelman käytettävät parametrit ja lyhyen selityksen mihin ja kuinka sitä käytetään.

Ohjelmiston parametrit voidaan ajatella koostuvan kolmesta eri ryhmästä. Ensin päätason vaihtoehtoiset parametrit `OPTIONS`. Pakolliset parametrit `EXCHANGE` ja `ROUTING_KEY`. Viimeisenä n-kappaletta `RCB_REF` ja `RCB_OPTIONS` parametreja. Suurin osa `OPTION` parametreista on itsestäänselviä. Esimerkkinä `--amqp-host`, joka kertoo AMQP-palvelimen IP-osoitteen. Tai `--ied-host`, joka kertoo IED-laitteen IP-osoitteen johon yhdistetään. Parametrit `EXCHANGE` ja `ROUTING_KEY` määrittävät nimet RabbitMQ-palvelimen vaihteelle ja reititysavaimelle. `RCB_REF` määrittää viitteen tilattavaan RCB-instanssiin IED-laitteella. Tätä seuraava vaihtoehtoinen `RCB_OPTIONS` määrittää parametrit edeltävälle



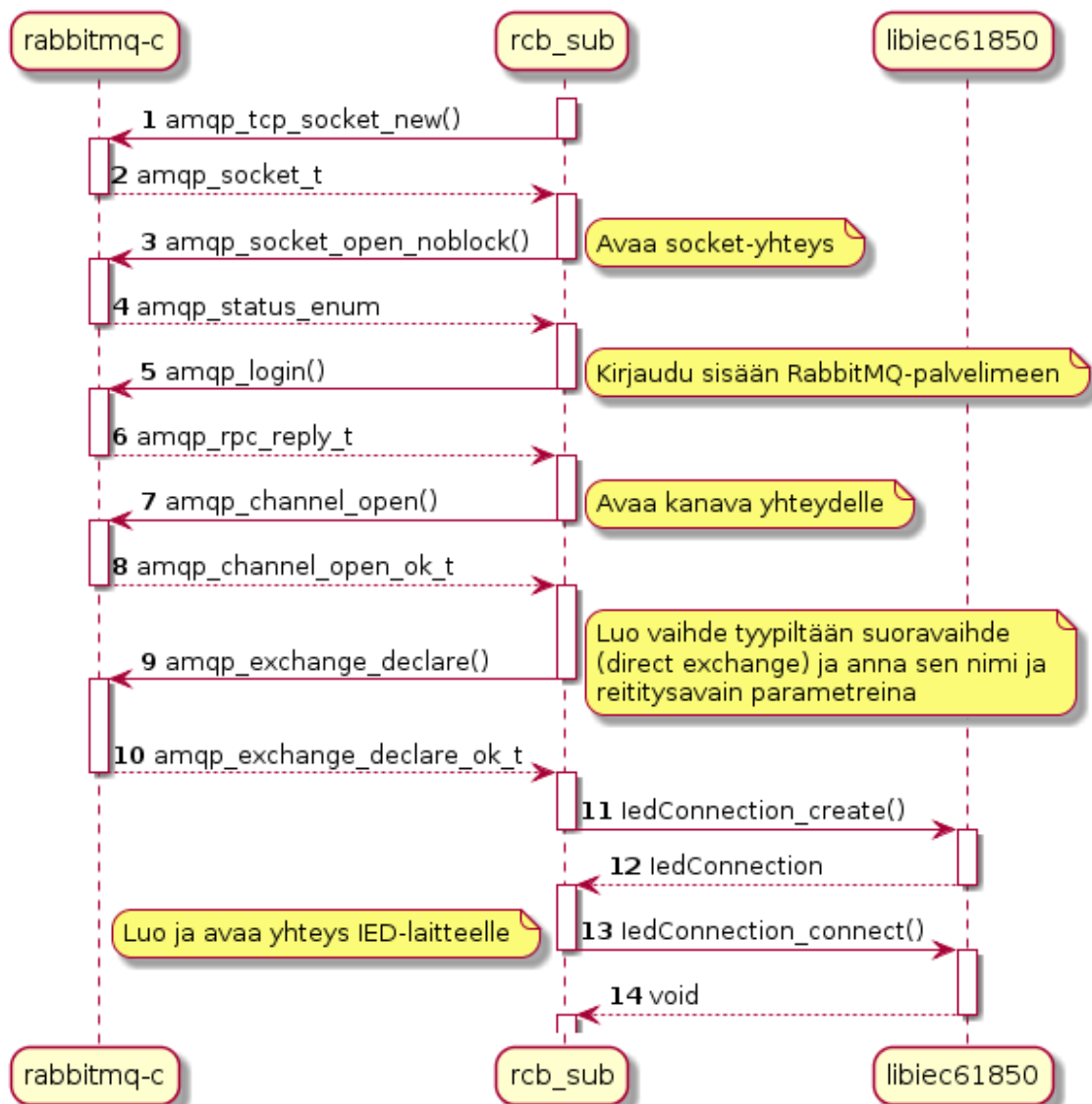
Kuva 21. Sekvenssikaavio `rcb_sub`-ohjelman kokonaistoiminnasta.

RCB-instanssille, millä instanssi konfiguroidaan ennen tilausta. RCB-instanssin parametri `RCB_OPTIONS` määrittää käytetyt vaihtoehtoiset kentät (`--opt-fields`), käytetyt liipaisimet (`--trigger`) ja pyydetäänkö yleistä kyselyä ennen muita viestejä (`--gi`). Liipaisimet ja vaihtoehtoiset kentät asetetaan numeerisella arvolla, jotka löytyvät myös

aputekstistä (liite B). Numeerisia arvoja voidaan summata yhteen asettamalla monta arvoa yhtä aikaa. Liipaisimien arvot vastaavat aikaisemmin kappaleessa 2.1.7 esitettyjä arvoja. Vaihtoehtoisten kenttien arvot vastaavat aikaisemmin taulukossa 8 esitettyjä arvoja.

5.2.2 Yhteyksien muodostus

Parametrien luvun jälkeen ohjelma muodosti yhteydet ensin RabbitMQ-palvelimelle ja sen jälkeen IED-laitteelle. Kuvassa 22 on esitetty sekvenssikaavio mitä kirjaston funktioita ohjelma kutsuu missäkin järjestyksessä. Funktiot ja niiden parametrit voi tarkemmin tarkistaa kirjaston omasta dokumentaatiosta. Tämä kattaa yleiskuvasta 21 kohdat 3–6. Vaikka kuvassa on esitetty että yhteydet avataan vain kerran. On ohjelma toteutettu niin, että niitä yritetään avata uudelleen jos yhteys katkeaa kesken suorituksen. Jos avaus ei onnistu, ohjelma kirjoittaa lokin tapahtuneesta ja odottaa hetken ennen uudelleen yritystä.

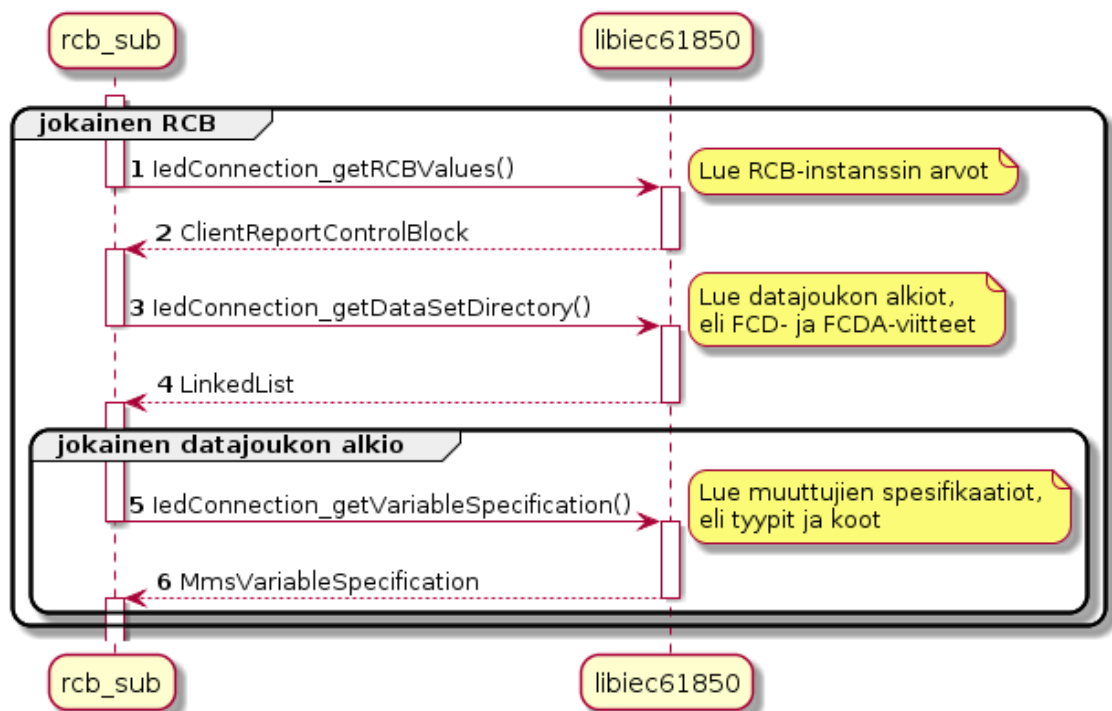


Kuva 22. Sekvenssikaavio kuinka rcb_sub avaa yhteydet RabbitMQ-palvelimelle ja IED-laitteelle.

Yhteyden avauksen ja sisäänkirjautumisen jälkeen ohjelma avaa kanavan kohdassa 7–8. Kanava on yhteyden päälle avattu oma erillinen kommunikointiväylä, joka ei sotkeudu muihin kanaviin. Yhteen avattuun yhteyteen voi olla avattuna monta eri kanavaa. Kanavat mahdollistavat monen eri säikeen jakaa sama yhteys, ilman että tieto voisi vuotaa toiseen säikeeseen. Kohdassa 9 kutsutaan funktiota `amqp_exchange_declare()`. Funktio määrittää vaihteen tyyppiä suoravaihde RabbitMQ-palvelimelle. Suoravaihde käsiteltiin kappaleessa 2.2.3. Ohjelmaan ei toteutettu parametria vaihdetyypin määrittämiseen, koska katsottiin että suoravaihde on riittävä nykyisten vaatimusten täyttämiseksi. Tulevaisuudessa jos vaatimukset muuttuvat ja halutaan että käyttäjä voi valita käytettävän vaihdetyypin. Voidaan tämä toteuttaa lisäämällä ohjelmaan parametrit tätä varten.

5.2.3 IED:n attribuuttien määrittysten luku

Yhteyksien muodostamisen jälkeen ohjelma käy läpi silmukassa jokaisen parametrina annetun RCB:n viitteen ja selvittää kaikkien parametrien spesifikaatiot. Spesifikaatiotiedot sisältävät muuttujan tyyppin ja sen koon. Kuvassa 23 on esitetty sekvenssikaavio kuinka `rcb_sub` tämän tekee `libiec61850`-kirjastolla. Kuva vastaa yleiskuvassa 21 kohtia 7–12.



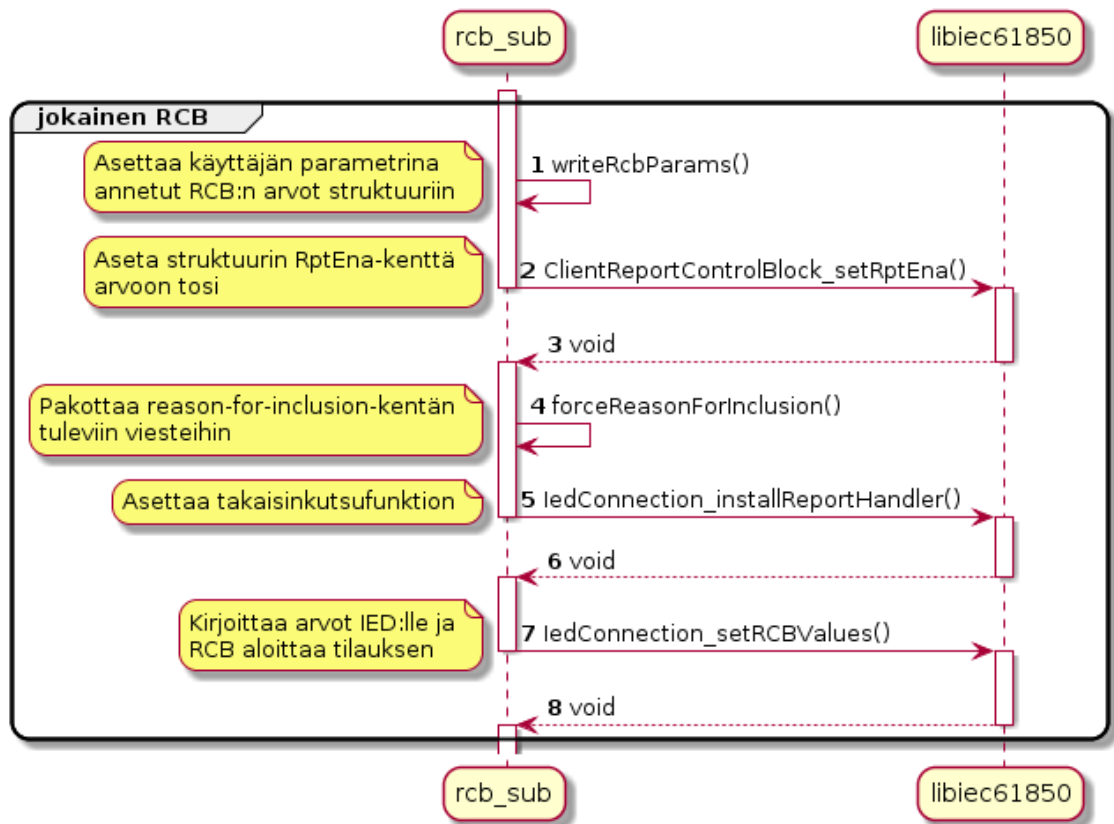
Kuva 23. Sekvenssikaavio kuinka `rcb_sub` lukee RCB-instanssin arvot ja muuttujien spesifikaatiot.

Ensin RCB:sta luetaan sen tiedot IED-laitteelta. RCB:ltä saadaan tieto mihin datajoukkoon se on liitetty. Tätä käsiteltiin kappaleessa 2.1.7 ja taulukossa 7 kenttä `DatSet`, joka kertoo käytetyn datajoukon viitteen. Tällä tiedolla ohjelma voi lukea datajoukon FCD- ja FCDA-viitteet. Tästä saadaan jokainen viite listassa, joka käydään läpi silmukassa kohdissa 5–6. Jokaiselle viitteelle luetaan sen spesifikaatio. Spesifikaatio rakenne sisältää sisäkkäi-

siä spesifikaatioita jos viite viittaa moneen muuttujaan IED-laitteen hierarkiassa. Tämä samalla periaatteella miten FCD- ja FCDA-viitteet viittaavat moneen muuttujaan hierarkiassa alaspäin. Kuinka FCD- ja FCDA-viitteet toimivat käsiteltiin kappaleessa 2.1.5. Jokainen luettu viite tallennetaan ja niitä käytetään myöhemmin viestin kanssa JSON-rakenteessa. Esimerkkinä liitteessä A riveillä 21–22 tyyppi ja koko -tiedot.

5.2.4 Viestien tilaus

Ohjelman luettua kaikki muuttujien spesifikaatiot. Ohjelma tilaa silmukassa kaikki parametrina annetut RCB-instanssit. Kuvassa 24 on esitetty sekvenssikaavio kuinka rcb_sub tilaa RCB-instanssit libiec61850-kirjastolla. Kuvan vastaa yleiskuvassa 21 kohtia 13–16.

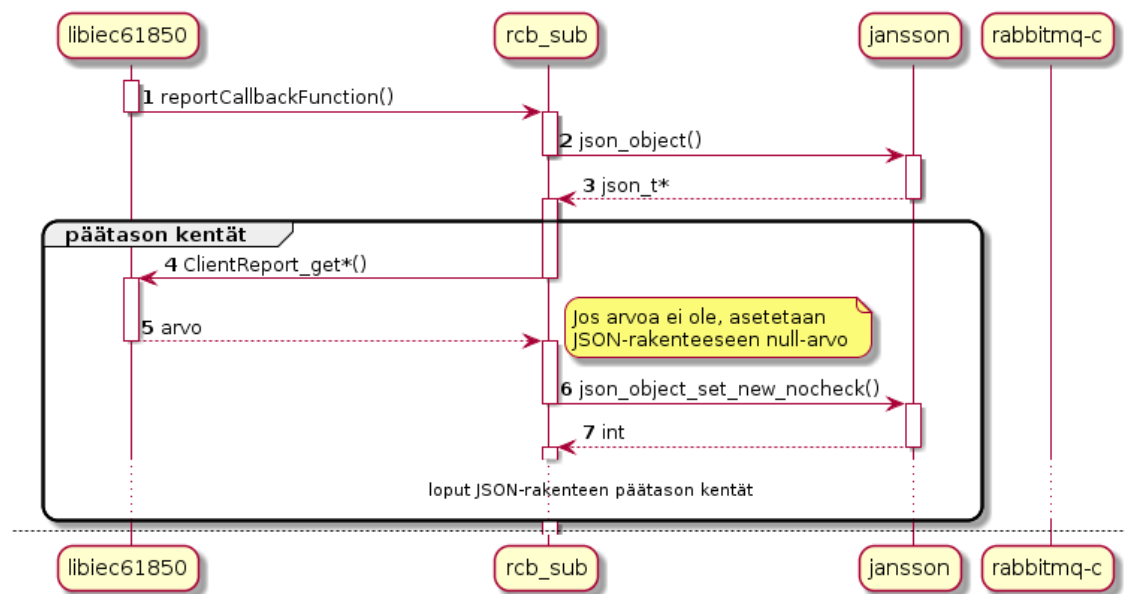


Kuva 24. Sekvenssikaavio kuinka rcb_sub tilaa RCB-instanssit.

Ohjelma käsittelee libiec61850-kirjaston tarjoamaa stuktuuria ja kaikki arvot asetetaan siihen ennen oikeaa kirjoitusta. Ensin ohjelma asettaa kaikki käyttäjän antamat arvot struktuuriin. Kohdassa 2 asettaa RCB:n RptEna-kentän arvoksi tosi. Tämä kenttä varaa RCB-instanssin ja aloittaa tilauksen. Ohjelma pakottaa viestiin vaihtoehdoisen kentän reason-for-inclusion. Tätä kenttää tarvitaan, jotta aikaisemmin luetut spesifikaatiotiedot saadaan yhdistettyä saapuneeseen viestiin. Tämän jälkeen asetetaan takaisinkutsufunktio, jota kirjasto kutsuu kun viesti saapuu (kohta 5). Viimeisenä struktuurin arvot kirjoitetaan IED:llä olevalle RCB:lle. Tämä varaa RCB-instanssin tälle asiakkaakalle ja aloittaa tilauksen. RCB tulee lähettämään viestejä ohjelmalle samalla kun silmukan muilla kierroksilla käsitellään tilaamattomia RCB-instansseja.

5.2.5 JSON:nin muodostaminen ja julkaisu

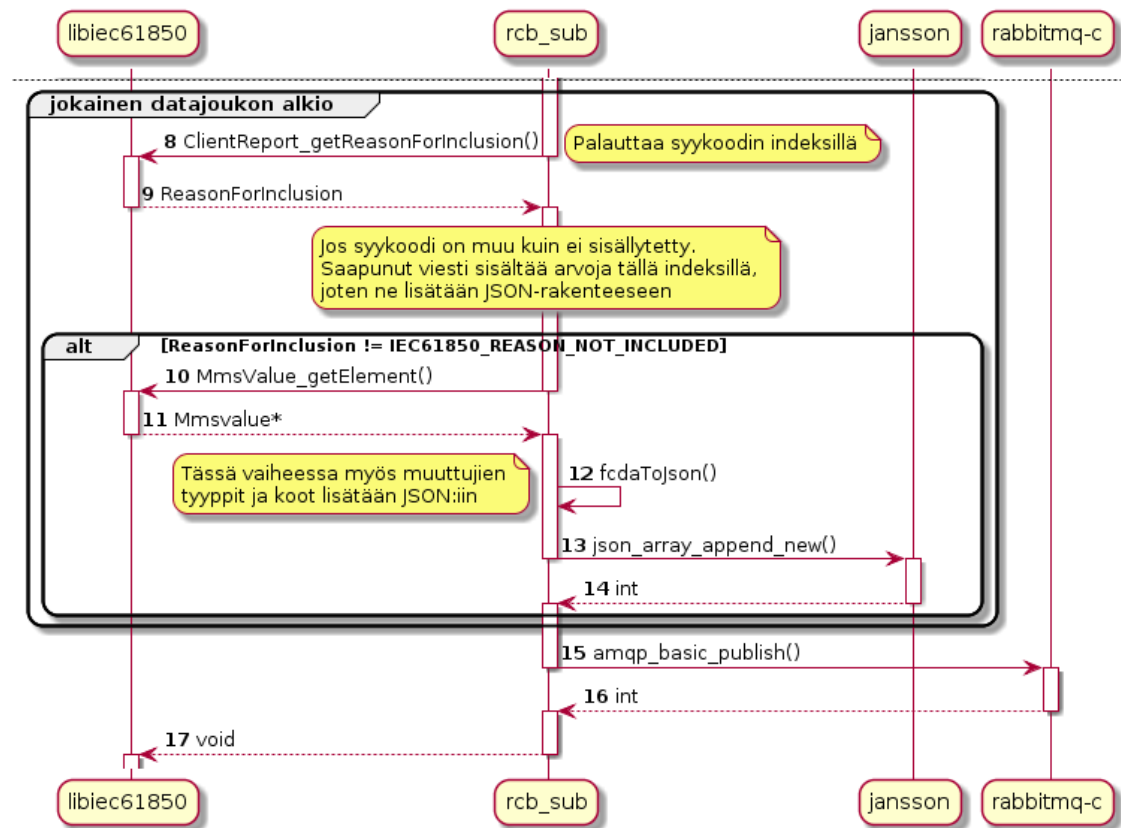
Viestin saapuessa libiec61850-kirjasto kutsui asetettua takaisinkutsufunktiota. Takaisinkutsufunktio muutti viestin JSON-muotoon ja lisäsi siihen aikaisemmin luetut muuttujien tyypit ja koot. Tämän jälkeen JSON-julkaistiin RabbitMQ-palvelimelle. Kuvissa 25 ja 26 on esitetty sekvenssikaaviolla kuinka ohjelma viestin muuttaa JSON:iksi ja julkaisee RabbitMQ:lle. Kuva 25 vastaa yleiskuvan 21 kohtia 17–19 ja kuva 26 kohtia 20–22.



Kuva 25. Sekvenssikaavio kuinka `rcb_sub` muodostaa JSON:nin päätasen kentät.

Kuvassa 25 alkaa kun libiec61850-kirjasto kutsuu takaisinkutsufunktiota. Funktiolle annetaan parametrina saapunut viesti. Tämän jälkeen ohjelma käy läpi viestin jokaisen päätasen kentän ja lisää ne JSON-rakenteeseen. Osa viestin kentistä on vaihtoehtoisia riippuen mitä käyttäjä asetti `--opt-fields` parametrilla. Jos arvoa viestissä ei ole, korvataan se null-arvolla JSON:iin. Esimerkkinä liitteessä A rivillä 4 oleva `confRevision` muuttuja, jonka arvo on null. Tämän jälkeen suoritus jatkuu kuvasta 25 kuvaan 26.

Päätasen viestin kenttien jälkeen ohjelma käy läpi silmukassa viestin datajoukon indeksit (kuva 26). Viesti oikeasti sisältää vain ne datajoukon alkio, jotka sisältyivät viestiin. Ongelmana tässä on että viesti ei sisällä indeksiä tai tietoa siitä mikä datajoukon alkio on kyseessä mikä viestissä on. Jotta tästä saadaan tieto ohjelma pakottaa syykoodin päälle viestiin. Tämän avulla kun silmukassa käydään kaikki datajoukon indeksit läpi. Voidaan jokaiselle indeksille ensin kysyä syykoodi viestistä (kohdat 8–9). Jos datajoukon alkio ei ole viestissä, palauttaa kirjaston funktio `ClientReport_getReasonForInclusion()` arvon `IEC61850_REASON_NOT_INCLUDED`. Tätä tietoa voidaan käyttää löytämään oikea datajoukon indeksi. Jos datajoukon indeksi on viestissä, suoritetaan kohdat 10–14, muuten mennään seuraavaan indeksiin ja toistetaan kohdat 8–9. Datajoukon indeksi tarvitaan, jotta aiemmin luetut spesifikaatiot saadaan yhdistettyä muuttujiin arvojen kanssa. Datajoukon indeksillä, viestin arvoilla ja muuttujien tyypeillä ja koolla saadaan rakennet-



Kuva 26. Sekvenssikaavio kuinka `rcb_sub` lisää JSON:iin muuttujat viestistä.

tua loppuosa JSON-rakenteesta. Kuvassa 26 oleva silmukka rakentaa liitteessä A olevan values-taulun alkaen riviltä 7. JSON:in sisempi values taulu (rivi 13) on lista FCD- tai FCDA-viitteen muuttujia mitä se viittaa arvoineen. Tämä taulukko muodostetaan kuvan 26 kohdassa 12 funktiolla `fcdatoJson()` ja lisätään JSON:iin kohdassa 13. Lopuksi viesti lähetetään RabbitMQ-palvelimelle funktiolla `amqp_basic_publish()` ja takaisinkutsufunktio palaa (kohdat 15–17).

5.3 Jatkokehitys

Ohjelmaa jätettiin työssä pisteeseen missä se saavutti kaikki tarvittavat vaatimukset. Kuitenkin tulevaisuudessa ohjelmaa pystyy kehittämään lisää ja lisätä uusia ominaisuuksia tarpeen vaatiessa. Yksi tärkeä puute mikä jäi jatkokehitykseen työssä oli ohjelman testiympäristön pystytys ja sille yksikkötestit. C-ohjelmassa ei ole suoraan tukea yksikkötestien kirjoittamiseen. Ympäristön pystytys vaatii erillisen kirjaston projektin yhteyteen, millä yksikkötestit kirjoitetaan. Tämä jäi tulevaisuuden kehitystyöksi ja ei sisällynyt tähän työhön. Yksikkötestit ovat kuitenkin tärkeä osa ohjelman ylläpitoa ja toiminnan varmistamista muutosten jälkeen. Testit tullaan tarvitsemaan ennemmin tai myöhemmin.

Ohjelma toteutettiin nyt niin että se aina käyttää suoraa vaihdetyyppiä RabbitMQ-palvelimella. Tämä täytti työlle asetetut vaatimukset. Jos tulevaisuudessa tarvitaan joustavuutta, voidaan ohjelmaan tehdä muutoksia ja parametreja lisätä helposti lisäämään toiminnallisuut-

ta. Esimerkkinä käyttäjä voisi valita käytettävän vaihteen tyyppin parametrilla.

6. YHTEENVETO

Tässä diplomityössä lähdettiin etsimään ratkaisua kuinka suunnitellaan ja toteutetaan yksittäinen komponentti osaksi isompaa järjestelmää. Lähtökohtana oli, että komponentti pystyisi tilaamaan tietoa sähköseman IED-laitteelta IEC 61850 -standardin mukaisesti. Lisäksi tieto täytyi saada jaettua järkevästi järjestelmän muille komponenteille, ilman että päädyttäisiin huonoihin teknisiin ratkaisuihin. Ennen diplomityön aloitusta tekijä oli yrityksessä toteuttanut demon komponentin toimivuudesta. Demo oli samalla tie oppia monimutkaisen IEC 61850 -standardin toiminta ja perehtyä aiheeseen tarkemmin ennen oikeaa toteutusta. Tämä diplomityö keskittyi komponentin uuden version suunnitteluun ja toteutukseen käyttäen hyväksi demototeutuksen analyysia toiminnallisuudesta ja ongelmista. Lisäksi työn alussa asetettiin tutkimuskysymyksiä aiheeseen liittyen, joihin pyrittiin etsimään vastausta. Tutkimuskysymykset esiteltiin työn alussa kappaleessa 1.

Työssä etsittiin ratkaisua siihen, mikät olisivat sopivat ohjelmiston arkkitehtuurimallit tämän kaltaisen ongelman ratkaisuun. Toteutuksessa päädyttiin käyttämään tilaaja-julkaisija arkkitehtuurimallia, missä toteutettu komponentti on julkaisija ja muut järjestelmän komponentit ovat tilaajia. Sähköaseman IED-laitteen ja toteutuksen välinen tiedonjako täytyy automaattisesti noudattaa tilaaja-julkaisija arkkitehtuuria, koska IEC 61850 -standardissa määritetään niin. Tähän toteutusmalliin päädyttiin, koska järjestelmän muut komponentit tarvitsevat tietoa samalla periaatteella kuin ulkopuolinen ohjelma IED-laitteelta. Ja tilaaja-julkaisija malli jatkaa standardissa määritetyn mallin toimivuutta, mutta jakaa saman tiedon monen osapuolen kanssa. Lisäksi arkkitehtuurimalli on tarkoitettu ratkomaan tämän kaltaisia tilanteita. Näin saatiin aikaiseksi tiedon kulku järjestelmässä yhteen suuntaan ilman kyseenalaisia teknisiä toteutuksia.

IED-laitteelta tuleva viesti oli tarkoitus saada jaettua järjestelmän muiden komponenttien kanssa. Demossa tämä oli toteutettu käyttäen tietokantaa tiedon välittäjänä, mikä ei ollut hyvä ratkaisu. Työn toteutuksessa viestien välitykseen valittiin RabbitMQ-välittäjäpalvelin, joka myös toimii tilaaja-julkaisija arkkitehtuurin mukaisesti. Tämän avulla järjestelmän muut komponentit voivat tilata viestejä tarpeidensa mukaan ja saavat siitä huomautuksen kun uusi viesti saapuu. Lisäksi palvelin tarjoaa sisäisesti jonot tilaajille, jos ne eivät kerkeä prosessoida viestejä tarpeeksi nopeasti. RabbitMQ viestien välitykseen järjestelmän muille komponenteille osoitautui järkeväksi ja toimivaksi vaihtoehdoksi.

Viestin muoto IED-laitteelta noudattaa IEC 61850 -standardin määrittämää muotoa. Toteutuksessa tämän viestin lukeminen hoidettiin libiec61850-kirjastolla. Jotta tieto saataisiin järjestelmän muille komponenteille järkevästi, täytyi se muuttaa johonkin muuhun helppokäyttöisempään muotoon. Tämä myös sen takia jos järjestelmän eri osia toteutetaan eri tekniikoilla, olisi viesti helppo lukea tekniikasta riippumatta. Toteutuksessa viesti

päädyttiin muuttamaan JSON-muotoon. JSON on nykypäivänä paljon käytetty tiedonvälityksen muoto rajapinnoissa verkko-ohjelmointiin liittyen. Se on helppo luettava ihmiselle ja JSON-rakenteen lukemiselle löytyy toteutus monelle eri tekniikalle jo valmiina. Toteutuksessa valinta osoittautui hyväksi ja toimivaksi. Ohjelman tekemä JSON-muoto on nähtävissä liitteessä A.

Osa työtä oli demototeutuksen ongelmien analysointi ja kuinka ne vältettäisiin uudessa versiossa. Ongelmia oli mm. huono suorituskky, muistivuoto ja toiminnan epävarmuus. Näitä ongelmia analysoitiin työssä syvällisesti kappaleessa 3.2. Suorituskkyä saatiin toteutuksessa paremmaksi valitsemalla suorituskkyisempi C-kieli toteutukseen. C on käännettävä kieli verrattuna Rubyn tulkattavaan kieleen ja C voi hyödyntää käyttöjärjestelmän säikeitä ilman rajoituksia verrattuna Rubyn-tulkin globaaliin lukitukseen (GIL). Muistivuoto saatiin korjattua huolellisella ohjelmoinnilla ja pitämällä kirjaa että muisti oikeasti ohjelmassa vapautetaan kun sitä ei enää tarvita. Toiminnan epävarmuus liittyi yhteyden aikakatkaisuihin ja tämä johtui huonosta suorituskyvystä. Tästä päästiin eroon kun kieli vaihdettiin nopeampaan. Työn toteutuksessa ei ole demossa havaittavia ongelmia ja on osoittanut tuotannossa hyvin toimivaksi muun järjestelmän kanssa.

Tärkeimpänä puutteena toteutuksessa on testiympäristön ja yksikkötestien puuttuminen. Testit olisivat tärkeät ohjelman jatkoa ja ylläpidettävyyttä ajatellen. Etenkin kun tulevaisuudessa siihen tullaan tekemään muutoksia, voidaan yksikkötesteillä varmistaa että ohjelma toimii ainakin niiltä osin halutulla tavalla. Tällä hetkellä tämä täytyisi tehdä käsin testaamalla muutoksien jälkeen. Testejä ei kirjoitettu tämän työn puitteissa, koska aika ei siihen riittänyt. Testit kuitenkin tullaan lisäämään ohjelmaan myöhemmin osana muun järjestelmän testiajoa.

Kaikkiaan diplomityössä tuloksena oli järjestelmän erillinen komponentti, joka kykeni tilaamaan viestit yhdeltä IED-laitteelta ja jakamaan tiedon järjestelmän muiden komponenttien kanssa. Kaikki ongelmat mitä demoversiossa oli, saatiin ratkaistua onnistuneesti. Ohjelmisto otettiin käyttöön muun järjestelmän kanssa tuotantoon. Voidaan sanoa, että työ pääsi asetettuihin tavoitteisiin ja onnistui niiltä osin hyvin.

LÄHTEET

- [1] AMQP 0-9-1 Model Explained, RabbitMQ verkkosivu. Saatavissa (viitattu 31.7.2018): <https://www.rabbitmq.com/tutorials/amqp-concepts.html>
- [2] AMQP Advanced Message Queuing Protocol v0-9-1, Protocol Specification, mar. 2008, 39 s. Saatavissa (viitattu 10.7.2018): <http://www.amqp.org/specification/0-9-1/amqp-org-download>
- [3] AMQP kotisivu, AMQP verkkosivu. Saatavissa (viitattu 23.9.2018): <http://www.amqp.org/>
- [4] B. Asselstine, Step-by-Step into Arqp, Askapache verkkosivu, 2010, 75 s. Saatavissa (viitattu 1.9.2018): <http://nongnu.askapache.com/argpbook/step-by-step-into-argp.pdf>
- [5] C. Brunner, IEC 61850 for power system communication, teoksessa: 2008 IEEE/PES Transmission and Distribution Conference and Exposition, April, 2008, s. 1–6.
- [6] C library for encoding, decoding and manipulating JSON data, GitHub verkkosivu. Saatavissa (viitattu 1.9.2018): <https://github.com/akheron/jansson>
- [7] B. E. M. Camachi, O. Chenaru, L. Ichim, D. Popescu, A practical approach to IEC 61850 standard for automation, protection and control of substations, teoksessa: 2017 9th International Conference on Electronics, Computers and Artificial Intelligence (ECAI), June, 2017, s. 1–6.
- [8] C. George, J. Dollimore, T. Kindberg, G. Blair, Distributed Systems: Concepts and Design, Addison-Wesley, 2012, 1047 s.
- [9] IEC 61850-1 Communication networks and systems for power utility automation – Part 1: Introduction and overview, International Electrotechnical Commission, International Standard, maa. 2013, 73 s. Saatavissa (viitattu 15.6.2018): <https://webstore.iec.ch/publication/6007>
- [10] IEC 61850-6 Communication networks and systems for power utility automation – Part 6: Configuration description language for communication in electrical substations related to IEDs, International Electrotechnical Commission, International Standard, jou. 2009, 215 s. Saatavissa: <https://webstore.iec.ch/publication/6013>

- [11] IEC 61850-7-1 Communication networks and systems in substations - Part 7-1: Basic communication structure for substation and feeder equipment - Principles and models, International Electrotechnical Commission, International Standard, hei. 2003, 110 s. Saatavissa (viitattu 16.5.2018): <https://webstore.iec.ch/publication/20077>
- [12] IEC 61850-7-2 Communication networks and systems for power utility automation - Part 7-2: Basic information and communication structure - Abstract communication service interface (ACSI), International Electrotechnical Commission, International Standard, elo. 2010, 213 s. Saatavissa (viitattu 16.5.2018): <https://webstore.iec.ch/publication/6015>
- [13] IEC 61850-7-3 Communication networks and systems for power utility automation - Part 7-3: Basic communication structure - Common data classes, International Standard, jou. 2010, 182 s. Saatavissa (viitattu 16.5.2018): <https://webstore.iec.ch/publication/6016>
- [14] IEC 61850-7-4 Communication networks and systems for power utility automation - Part 7-4: Basic communication structure - Compatible logical node classes and data object classes, International Standard, maa. 2010, 179 s. Saatavissa (viitattu 16.5.2018): <https://webstore.iec.ch/publication/6017>
- [15] IEC 61850-8-1 Communication networks and systems for power utility automation - Part 8-1: Specific communication service mapping (SCSM) - Mappings to MMS (ISO 9506-1 and ISO 9506-2) and to ISO/IEC 8802-3, International Standard, kes. 2011, 386 s. Saatavissa (viitattu 16.5.2018): <https://webstore.iec.ch/publication/6021>
- [16] IEC 61850:2018 SER Series, International Electrotechnical Commission, verkkosivu. Saatavissa (viitattu 9.6.2018): <https://webstore.iec.ch/publication/6028>
- [17] JRuby kotisivu, JRuby verkkosivu. Saatavissa (viitattu 29.9.2018): <http://jruby.org/>
- [18] K. Kaneda, S. Tamura, N. Fujiyama, Y. Arata, H. Ito, IEC61850 based Substation Automation System, teoksessa: 2008 Joint International Conference on Power System Technology and IEEE Power India Conference, Oct, 2008, s. 1–8.
- [19] S. Kozlovski, Ruby's GIL in a nutshell, syysk. 2017. Saatavissa (viitattu 13.8.2018): <https://dev.to/enether/rubys-gil-in-a-nutshell>
- [20] libiec61850 API overview, libiec61850 verkkosivu. Saatavissa (viitattu 3.8.2018): <http://libiec61850.com/libiec61850/documentation/>

- [21] libIEC61850 documentation, libiec61850 verkkosivu. Saatavissa (viitattu 18.8.2018): <https://support.mz-automation.de/doc/libiec61850/c/latest/index.html>
- [22] libiec61850 kotisivu, libiec61850 verkkosivu. Saatavissa (viitattu 24.9.2018): <http://libiec61850.com>
- [23] R. E. Mackiewicz, Overview of IEC 61850 and Benefits, teoksessa: 2006 IEEE PES Power Systems Conference and Exposition, Oct, 2006, s. 623–630.
- [24] MMS Protocol Stack and API, Xelas Energy verkkosivu. Saatavissa (viitattu 9.7.2018): http://www.xelasenergy.com/products/en_mms.php
- [25] New documents by IEC TC 57. Saatavissa (viitattu 9.6.2018): <http://digitalsubstation.com/en/2016/12/24/new-documents-by-iec-tc-57/>
- [26] R. Odaira, J. G. Castanos, H. Tomari, Eliminating Global Interpreter Locks in Ruby Through Hardware Transactional Memory, SIGPLAN Not., vsk. 49, nro 8, hel. 2014, s. 131–142. Saatavissa (viitattu 16.5.2018): <http://doi.acm.org/10.1145/2692916.2555247>
- [27] Official repository for libIEC61850, the open-source library for the IEC 61850 protocols <http://libiec61850.com/libiec61850>, GitHub verkkosivu. Saatavissa (viitattu 17.5.2018): <https://github.com/mz-automation/libiec61850>
- [28] Parsing Program Options with Argp, The GNU C Library. Saatavissa (viitattu 1.9.2018): https://www.gnu.org/software/libc/manual/html_node/Argp.html
- [29] A. Patrizio, XML is toast, long live JSON, kes. 2016. Saatavissa (viitattu 18.8.2018): <https://www.cio.com/article/3082084/web-development/xml-is-toast-long-live-json.html>
- [30] RabbitMQ C client, Github verkkosivu. Saatavissa (viitattu 1.9.2018): <https://github.com/alanxz/rabbitmq-c>
- [31] RabbitMQ Compatibility and Conformance, RabbitMQ verkkosivu. Saatavissa (viitattu 11.7.2018): <https://www.rabbitmq.com/specification.html>
- [32] RabbitMQ kotisivu, RabbitMQ verkkosivu. Saatavissa (viitattu 23.9.2018): <https://www.rabbitmq.com/>
- [33] RabbitMQ Tutorial Routing, RabbitMQ verkkosivu. Saatavissa (viitattu 31.7.2018): <https://www.rabbitmq.com/tutorials/tutorial-four-python.html>
- [34] RabbitMQ Tutorial Topics, RabbitMQ verkkosivu. Saatavissa (viitattu 31.7.2018): <https://www.rabbitmq.com/tutorials/tutorial-five-python.html>

- [35] Ruby FFI, GitHub verkkosivu. Saatavissa (viitattu 24.9.2018): <https://github.com/ffi/ffi>
- [36] K. Schwarz, Introduction to the Manufacturing Message Specification (MMS, ISO/IEC 9506), NettedAutomation verkkosivu, 2000. Saatavissa (viitattu 9.7.2018): https://www.nettedautomation.com/standardization/ISO/TC184/SC5/WG2/mms_intro/index.html
- [37] J. Storimer, Nobody understands the GIL, kes. 2013. Saatavissa (viitattu 16.5.2018): <https://www.jstorimer.com/blogs/workingwithcode/8085491-nobody-understands-the-gil>
- [38] TwoBitHistory, The Rise and Rise of JSON, syysk. 2017. Saatavissa (viitattu 29.9.2018): <https://twobithistory.org/2017/09/21/the-rise-and-rise-of-json.html>
- [39] J. Wyse, Why JSON is better than XML, elo. 2014. Saatavissa (viitattu 29.9.2018): <https://blog.cloud-elements.com/json-better-xml>
- [40] P. Youssef, Multi-threading in JRuby, hel. 2013. Saatavissa (viitattu 18.8.2018): <http://www.restlessprogrammer.com/2013/02/multi-threading-in-jruby.html>

LIITE A: VIESTISTÄ PROSESSOITU JSON-RAKENNE

```

1  {
2    "dataSetName": "LD0_CTRL/LLN0$StatUrg",
3    "sequenceNumber": 0,
4    "confRevision": null,
5    "timestamp": 1534993167923,
6    "bufferOverflow": false,
7    "values": [
8      {
9        "reasonForInclusion": "GI",
10       "mmsReference": "LD0_CTRL/CBCILO1$ST$EnaCls",
11       "reference": "LD0_CTRL/CBCILO1.EnaCls",
12       "functionalConstraint": "ST",
13       "values": [
14         {
15           "reference": "LD0_CTRL/CBCILO1.EnaCls.stVal",
16           "type": "boolean",
17           "value": false
18         },
19         {
20           "reference": "LD0_CTRL/CBCILO1.EnaCls.q",
21           "type": "bit-string",
22           "size": 13,
23           "valueLittleEndian": 0,
24           "valueBigEndian": 0
25         },
26         {
27           "reference": "LD0_CTRL/CBCILO1.EnaCls.t",
28           "type": "utc-time",
29           "value": 1534845456
30         }
31       ]
32     },
33     {
34       "reasonForInclusion": "GI",
35       "mmsReference": "LD0_CTRL/CBCSWI1$ST$Loc",
36       "reference": "LD0_CTRL/CBCSWI1.Loc",
37       "functionalConstraint": "ST",

```



```

38     "values": [
39         {
40             "reference": "LD0_CTRL/CBCSWI1.Loc.stVal",
41             "type": "boolean",
42             "value": true
43         },
44         {
45             "reference": "LD0_CTRL/CBCSWI1.Loc.q",
46             "type": "bit-string",
47             "size": 13,
48             "valueLittleEndian": 0,
49             "valueBigEndian": 0
50         },
51         {
52             "reference": "LD0_CTRL/CBCSWI1.Loc.t",
53             "type": "utc-time",
54             "value": 1534845456
55         }
56     ],
57 },
58 {
59     "reasonForInclusion": "GI",
60     "mmsReference": "LD0_CTRL/CBCSWI1$ST$Pos",
61     "reference": "LD0_CTRL/CBCSWI1.Pos",
62     "functionalConstraint": "ST",
63     "values": [
64         {
65             "reference": "LD0_CTRL/CBCSWI1.Pos.stVal",
66             "type": "bit-string",
67             "size": 2,
68             "valueLittleEndian": 0,
69             "valueBigEndian": 0
70         },
71         {
72             "reference": "LD0_CTRL/CBCSWI1.Pos.q",
73             "type": "bit-string",
74             "size": 13,
75             "valueLittleEndian": 2,
76             "valueBigEndian": 2048
77         },
78         {
79             "reference": "LD0_CTRL/CBCSWI1.Pos.t",

```

```
80         "type": "utc-time",
81         "value": 1534845480
82     },
83     {
84         "reference": "LD0_CTRL/CBCSWI1.Pos.stSeld",
85         "type": "boolean",
86         "value": false
87     }
88 ]
89 }
90 ]
91 }
```

Ohjelma 1. Viestin prosessoitu JSON-rakenne.

LIITE B: C-OHJELMAN TULOSTAMA APU TEKSTI

```

1 Usage: rcb_sub [OPTION...]
2         EXCHANGE ROUTING_KEY
3         RCB_REF [RCB_OPTIONS...]
4         [RCB_REF [RCB_OPTIONS...]...]
5 Configure and subscribe IED report control blocks.
6 Received reports are combined with variable specification
7 data and formatted to JSON. Formatted messages are
8 forwarded to AMQP broker using direct exchange.
9
10 OPTION options:
11  -a, --amqp-host=HOST      Host address of the AMQP
12                             broker, defaults to localhost
13  -e, --ied-port=PORT       Port for MMS communication,
14                             defaults to 102
15  -h, --ampq-vh=VH          Virtual host for the AMQP
16                             broker, defaults to '/'
17  -i, --ied-host=HOST       Host address of the IED,
18                             defaults to localhost
19  -m, --ampq-port=PORT      Port for AMQP communication,
20                             defaults to 5672
21  -p, --ampq-pwd=PWD        User password for the AMQP
22                             broker, defaults to 'quest'
23  -u, --ampq-user=USER      User for AMQP broker,
24                             defaults to 'quest'
25  -v, --verbose             Explain what is being done
26
27 RCB_OPTIONS options:
28  -g, --gi=VALUE            Set general interrogation
29                             bit (1/0)
30  -o, --opt-fields=MASK     Report optional fields int
31                             bit mask (0 <= MASK <= 255)
32  -t, --trigger=MASK        Report triggering int bit
33                             mask (0 <= MASK <= 31)
34
35  -?, --help                Give this help list
36  --usage                   Give a short usage message
37  -V, --version              Print program version

```

38
39 Mandatory or optional arguments to long options are also
40 mandatory or optional for any corresponding short options.
41
42 EXCHANGE is name of the exchange used with the AMQP
43 broker. ROUTING_KEY is routing key used for the
44 published AMPQ broker messages. RCB_REF is reference
45 to report control block as specified in IEC 61850 standard.
46 For example MY_LD0/LLN0.BR.rcbMeas01
47
48 Reason for inclusion optional field is set automatically
49 in order for the program to combine read specification
50 data and only to include needed data set values which
51 actually triggered the report.
52
53 Trigger MASK values:
54 1 : data changed
55 2 : quality changed
56 4 : data update
57 8 : integrity
58 16 : general interrogation
59
60 Optional field MASK values:
61 1 : sequence number
62 2 : timestamp
63 4 : reason for inclusion (automatically set, see above)
64 8 : data set
65 16 : data reference
66 32 : buffer overflow
67 64 : entry id
68 128 : configure revision
69
70 Example usage:
71 \$ rcb_sub -v -i192.168.2.220 testexchange testkey \
72 MY_LD0/LLN0.BR.rcbMeas01 -g1 -t27 -o16
73
74 Report bugs to mauri.mustonen@alsus.fi.

Ohjelma 2. rcb_sub-ohjelman aputeksti.